



Architettura degli elaboratori

Lezione 3 - teoria

Prof.ssa Valentina Ciriani

Università degli Studi di Milano

www.di.unimi.it/ciriani



Contenuto

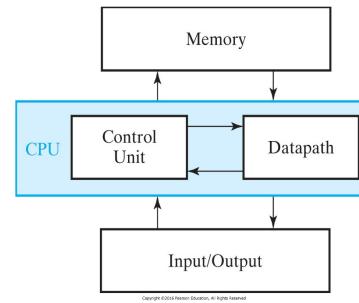
1. Struttura di un calcolatore [MKM 1.1, 1.2]
2. Porte logiche [MKM 2.1]
3. Algebra booleana [MKM 2.2]

-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

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

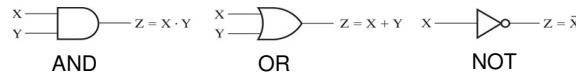
Valentina Ciriani



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

		X Y F
AND	X ——— ——— Y ——— ——— F	$F = XY$
		0 0 0 0 1 0 1 0 0 1 1 1
OR	X ——— ——— Y ——— ——— F	$F = X + Y$
		0 0 0 0 1 1 1 0 1 1 1 1
NOT (inverter)	X ——— ——— F	$F = \bar{X}$
		0 1 1 0
NAND	X ——— ——— Y ——— ——— F	$F = \bar{X} \cdot \bar{Y}$
		0 0 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0
NOR	X ——— ——— Y ——— ——— F	$F = \bar{X} + \bar{Y}$
		0 0 1 0 1 0 1 0 0 1 1 0
Exclusive-OR (XOR)	X ——— ——— Y ——— ——— F	$F = X\bar{Y} + \bar{X}Y$ $= X \oplus Y$
		0 0 0 0 1 1 1 0 1 1 1 0
Exclusive-NOR (XNOR)	X ——— ——— Y ——— ——— F	$F = X\bar{Y} + \bar{X}Y$ $= X \oplus Y$
		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

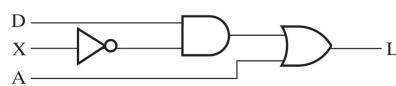


Esempio

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

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

D	X	A	L
2 ³ righe	0	0	0
	0	0	1
	0	1	0
	0	1	1
	1	0	0
	1	0	1
	1	1	0
	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
$(X + Y) = \overline{\overline{X} \cdot \overline{Y}}$	$(X \cdot Y) = \overline{\overline{X} + \overline{Y}}$	De Morgan
	$\overline{\overline{X}} = X$	Doppia negazione

20



De Morgan

- E' una proprietà molto importante:

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

21

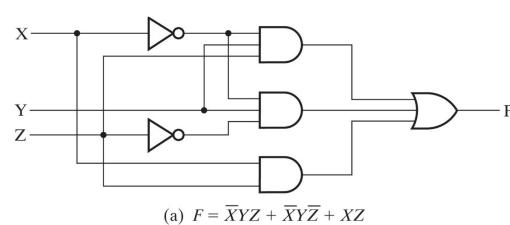


Manipolazioni algebriche

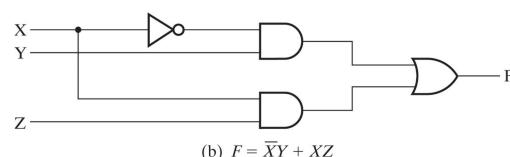
- Usiamo l'algebra booleana per semplificare i circuiti digitali
- Esempio: la funzione F può essere rappresentata nei seguenti modi

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



$$(a) F = \bar{X}YZ + \bar{X}Y\bar{Z} + XZ$$



$$(b) F = \bar{X}Y + XZ$$



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

$$\begin{aligned} 1. \quad & (X + XY) + \bar{X} \\ & = X + \bar{X} \\ & = 1 \end{aligned}$$

[assorbimento]
[inverso]

$$\begin{aligned} 2. \quad & XY + X\bar{Y} \\ & = X(Y + \bar{Y}) \\ & = X \cdot 1 \\ & = X \end{aligned}$$

[distributiva]
[inverso]
[elemento neutro]

$$\begin{aligned} 3. \quad & X + \bar{X}Y \\ & = (X + \bar{X})(X + Y) \\ & = 1 \cdot (X + Y) \\ & = X + Y \end{aligned}$$

[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
$X + (Y + Z) = (X + Y) + Z$	$X \cdot (Y \cdot Z) = (X \cdot Y) \cdot (X \cdot Z)$	Distributività
$X \cdot (Y + Z) = X \cdot Y + X \cdot Z$	$X + (Y \cdot Z) = (X + Y) \cdot (X + Z)$	
$X \cdot (X + Y) = X$	$X \cdot (X \cdot Y) = X$	Assorbimento
$(X + Y) = X \cdot \bar{Y}$	$(X \cdot Y) = X + \bar{Y}$	De Morgan
	$\bar{X} = X$	Doppia negazione

25



Trasformazioni esempi

$$\begin{aligned} 1. \quad & X(X + Y) \\ & = X \end{aligned}$$

[assorbimento]

$$\begin{aligned} 4. \quad & (X+Y)(X+\bar{Y}) \\ & = X + (Y\bar{Y}) \\ & = X + 0 \\ & = X \end{aligned}$$

[distributiva]
[inverso]
[elemento neutro]

$$\begin{aligned} 5. \quad & X(\bar{X} + Y) \\ & = X\bar{X} + XY \\ & = 0 + XY \\ & = XY \end{aligned}$$

[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
$X + (Y + Z) = (X + Y) + Z$	$X \cdot (Y \cdot Z) = (X \cdot Y) \cdot (X \cdot Z)$	Distributività
$X \cdot (Y + Z) = X \cdot Y + X \cdot Z$	$X + (Y \cdot Z) = (X + Y) \cdot (X + Z)$	
$X \cdot (X + Y) = X$	$X \cdot (X \cdot Y) = X$	Assorbimento
$(X + Y) = X \cdot \bar{Y}$	$(X \cdot Y) = X + \bar{Y}$	De Morgan
	$\bar{X} = X$	Doppia negazione

26



Trasformazioni esempi

$$\begin{aligned}
 7. & \quad \overline{\overline{XYZ} + \overline{XY}\overline{Z}} \\
 &= (\overline{\overline{X}\overline{Y}\overline{Z}}) \cdot (\overline{\overline{X}\overline{Y}}\overline{\overline{Z}}) && [\text{De Morgan}] \\
 &= (X+\overline{Y}+\overline{Z}) \cdot (\overline{X}+\overline{Y}+\overline{Z}) && [\text{De Morgan}] \\
 &= (X+\overline{Y}+Z) \cdot (X+Y+\overline{Z}) && [\text{doppia negazione}] \\
 \\
 8. & \quad \overline{X(\overline{YZ} + YZ)} \\
 &= \overline{X + (\overline{YZ} + YZ)} && [\text{De Morgan}] \\
 &= \overline{X + (\overline{YZ} \cdot \overline{YZ})} && [\text{De Morgan}] \\
 &= \overline{X + (\overline{Y} + \overline{Z})(\overline{Y} + \overline{Z})} && [\text{De Morgan}] \\
 &= \overline{X + (Y+Z)(\overline{Y} + \overline{Z})} && [\text{doppia negazione}]
 \end{aligned}$$

27

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
$X \cdot (Y \cdot Z) = X \cdot Y + X \cdot Z$	$X + (Y \cdot Z) = (X + Y) \cdot (X + Z)$	Distributività
$X \cdot (X + Y) = X$	$X + (X \cdot Y) = X$	Assegnamento
$(\overline{X} + Y) = \overline{X} \cdot Y$	$(\overline{X} \cdot \overline{Y}) = \overline{X} + \overline{Y}$	De Morgan
	$\overline{\overline{X}} = X$	Doppia negazione



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
 - $\overline{A}\overline{C} + \overline{A}BC + \overline{B}C$
 - $(A + B + C) \cdot \overline{ABC}$

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. $\overline{ABC} + \overline{BA} + AC$
 2. $X(\overline{Y}\overline{Z} + \overline{Y}Z) + \overline{W}(Y+XZ)$
4. Scrivere la tabella di verità e il circuito logico per:
 1. $A(\overline{B}C + B) + \overline{B}$
 2. $\overline{B}\overline{A} + C$

29



Architettura degli elaboratori

Lezione 3 - esercizi

Prof.ssa Valentina Ciriani

Università degli Studi di Milano

www.di.unimi.it/ciriani



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

$$\begin{aligned} 1. \quad 1110\ 0101_2 &= (-2^5 + 2^2 + 2^0)_{10} \\ &= (-32 + 4 + 1)_{10} = -27_{10} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 2. \quad 0011\ 0110_2 &= (2^5 + 2^4 + 2^2 + 2^1)_{10} \\ &= (32 + 16 + 4 + 2)_{10} = 54_{10} \end{aligned}$$

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}

$$\begin{array}{ll}
 126/2 = 63 & 126\%2 = 0 \\
 63/2 = 31 & 63\%2 = 1 \\
 31/2 = 15 & 31\%2 = 1 \\
 15/2 = 7 & 15\%2 = 1 \\
 7/2 = 3 & 7\%2 = 1 \\
 3/2 = 1 & 3\%2 = 1 \\
 1/2 = 0 & 1\%2 = 1
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 126_{10} = 01111110_2 \\
 -126_{10} = 10000010_2
 \end{array}$$

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

$$\begin{array}{ll}
 25/2 = 12 & 25\%2 = 1 \\
 12/2 = 6 & 12\%2 = 0 \\
 6/2 = 3 & 6\%2 = 0 \\
 3/2 = 1 & 3\%2 = 1 \\
 1/2 = 0 & 1\%2 = 1
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 25_{10} = 00011001_2 \\
 -25_{10} = 11100111_2
 \end{array}$$

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

$$\begin{array}{r}
 10000010+ \\
 00011001= \\
 \hline
 10011011
 \end{array}$$

$= -101_{10}$

$$\begin{array}{r}
 10000010+ \\
 11100111= \\
 \hline
 101101001
 \end{array}$$

$= -151_{10}$ 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}

$$\begin{array}{ll}
 62/2 = 31 & 62\%2 = 0 \\
 31/2 = 15 & 31\%2 = 1 \\
 15/2 = 7 & 15\%2 = 1 \\
 7/2 = 3 & 7\%2 = 1 \\
 3/2 = 1 & 3\%2 = 1 \\
 1/2 = 0 & 1\%2 = 1
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 62_{10} = 00111110_2 \\
 -62_{10} = 11000010_2
 \end{array}$$

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

25 già calcolato es. 3.1

$$\begin{array}{l}
 25_{10} = 00011001_2 \\
 -25_{10} = 11100111_2
 \end{array}$$

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

$$\begin{array}{r}
 11000010+ \\
 00011001= \\
 \hline
 11011011
 \end{array}$$

$= -37_{10}$

$$\begin{array}{r}
 11000010+ \\
 11100111= \\
 \hline
 10101001
 \end{array}$$

$= -87_{10}$

34



Esercizio 3.3

Eseguire 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)

$$\begin{array}{r} 01110011+ \\ 11101000= \\ \hline \cancel{1}01011011 \end{array}$$

$$= 91_{10}$$

$$\begin{array}{r} 01110011+ \\ 00011000= \\ \hline 10001011 \end{array}$$

$$= 139_{10} \text{ overflow!}$$

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}

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
 $E = 127_{10} = 01111111_2$
 4. $(-1)^0 \times (1,00000000000000000000000000000000) \times 2^{127-127}$
 5. $00111111000000000000000000000000$

38



Esercizio 5.2

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

1. in **doppia** precisione standard IEEE 754
2. Conversione in binario di $12,75_{10} = 1100,11_2$
3. $-1,10011 \times 2^3$ (normalizzazione)
4. $E = 1023_{10} + y = (1023+3)_{10}$ quindi
 $E = 1026_{10} = 10000000010_2$
5. $(-1)^1 \times (1,100110000000000...0000) \times 2^{1026-1023}$
 $11000000001010011000000000000000...0000$

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. $(-1)^0 \times (1,000000000000000...0000) \times 2^{1023-1023}$
 5. $001111111100000000000000000000...0000$

40



Esercizio 6

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

11010110110101010000000000000000

11010110110101010000000000000000

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

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

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

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

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

$$= -117.097.988.358.144$$

41