

Capitolo 4

Reti logiche

4.1 - Funzioni, espressioni e schemi logici

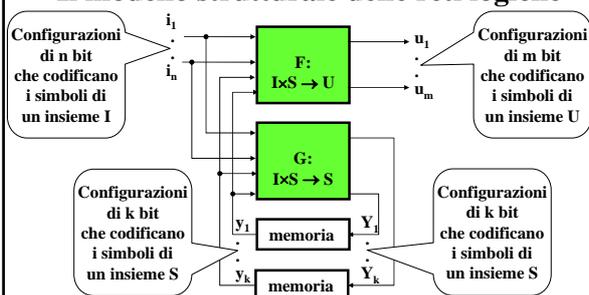
4.2 - Algebra di commutazione

4.3 - Famiglie logiche

4.1

Funzioni, espressioni
e schemi logici

Il modello strutturale delle reti logiche



Rete logica combinatoria *nessuna retroazione*
Rete logica sequenziale asincrona *retroazioni dirette*
Rete logica sequenziale sincrona *retroazioni con flip-flop*

Logica e Reti logiche

1. Tutti gli uomini sono mortali

2. Socrate è un uomo

3. Socrate è mortale

Rete logica -Modello matematico che assume come *primitive* alcune semplici modalità di elaborazione di segnali binari e **deduce** da queste in modo rigoroso

- quale struttura soddisfa un dato comportamento,
- quale comportamento ha una data struttura.

Reti combinatorie

Rete combinatoria: comportamento e struttura

i_1
 \vdots
 i_n

$u_1 = F_1(i_1, \dots, i_n)$
 \vdots
 $u_m = F_m(i_1, \dots, i_n)$

sistema di m funzioni
 di n variabili binarie

Rete logica combinatoria - I valori dei segnali d'uscita dipendono solo dai valori contemporanei dei segnali d'ingresso.

comportamento-espressione-struttura

Comportamento

Espressione

Struttura

$z = F(x_1, \dots, x_n)$

} sintesi
{ analisi

Descrizione matematica delle reti combinatorie

<ul style="list-style-type: none"> • Segnali • Blocchi • Gate • Schemi 	<ul style="list-style-type: none"> Variabili binarie Funzioni booleane Operazioni logiche Espressioni logiche
--	---

Funzioni booleane

Funzioni di variabili binarie

rete combinatoria

$u_1 = F_1(i_1, i_2, \dots, i_n)$
 \vdots
 $u_m = F_m(i_1, i_2, \dots, i_n)$

Funzione completa di n variabili binarie $z = F(x_1, x_2, \dots, x_n)$
 Insieme di 2^n coppie ordinate $\{x, z \mid x \in B^n, z \in B\}$ formate da una configurazione di valori delle variabili indipendenti x_i e dal corrispondente valore della variabile dipendente z .

Il numero di distinte funzioni di n variabili binarie è finito.
 $\Phi(n) = 2^{2^n}$

4 funzioni di 1 variabile,
 16 funzioni di 2 variabili,
 256 funzioni di 3 variabili,
 65.536 funzioni di 4 variabili, ecc.

Funzione incompleta o non completamente specificata
 Il dominio è un sottoinsieme di B^n Esempio: BCD \rightarrow 7 segmenti

Tabelle della verità

Tabella della verità - Descrizione tabellare di una funzione di variabili binarie.

n+1 colonne

x_1	x_2	\dots	x_n	$F(x_1, x_2, \dots, x_n)$
0	0	0	0	0 oppure 1 oppure -
1	0	0	0	0 oppure 1 oppure -
0	1	0	0	0 oppure 1 oppure -
1	1	0	0	0 oppure 1 oppure -
0	0	1	0	0 oppure 1 oppure -
⋮				
0	1	1	1	0 oppure 1 oppure -
1	1	1	1	0 oppure 1 oppure -

Funzioni incomplete

2ⁿ righe

Il Calcolo delle proposizioni

- **Proposizioni:** significato “vero”/ “falso”
- **Connettivi:** “e”/“o”/“non”

P, Q : proposizioni

Assunzioni:
 “non P” è “vero” se e solo se P è “falso”
 “P e Q” è “vero” se e solo se P è “vero” e Q è “vero”
 “P o Q” è “vero” se e solo se P è “vero”, o Q è “vero”, o lo sono entrambe

Funzioni di una variabile

x	f_0	f_1	f_2	f_3
0	0	1	0	1
1	0	1	1	0

4 funzioni di una variabile

f_0 falso
 f_3 vero
 f_1 x
 f_2 non x

Funzioni di due variabili

x_0	x_1	f_0	f_{15}	f_3	f_5	f_{12}	f_{10}	f_1	f_{14}	f_7	f_8	f_9	f_6	f_{13}	f_2	f_{11}	f_4	
0	0	0	1	0	0	1	1	0	1	1	0	0	1	0	1	0	1	0
0	1	0	1	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	0	1
1	0	0	1	1	0	0	1	0	0	1	1	0	0	1	1	1	1	0
1	1	0	1	1	1	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	1	0

16 funzioni di due variabili

f_0 falso
 f_{15} vero

f_3 x_0
 f_5 non x_0
 f_{12} x_1
 f_{10} non x_1

f_1 x_0 e x_1
 f_{14} non (x_0 e x_1)
 f_7 x_0 o x_1
 f_8 non (x_0 o x_1)
 f_9 (x_0 e x_1) o (non x_0 e non x_1)
 f_6 (non x_0 e x_1) o (x_0 e non x_1)

f_{13} non x_0 o x_1

x_0 implica x_1

se x_0 allora x_1

f_2 ...
 f_{11} ...
 f_4 ...

Porte logiche

Strutture e comportamenti elementari (3)



realizza $f_1: x_0$ e x_1

funzione and

Strutture e comportamenti elementari (4)



realizza $f_7: x_0$ o x_1

funzione or

Il "not" elettronico



realizza $f_5: \text{non } x_0$

funzione not

Il gate "nor"



realizza $f_8: \text{non } (x_0 \text{ o } x_1)$

funzione nor

Dualità tra "and" e "or"(1)

Logica positiva

I1	I2	AB
0	0	0
1	0	0
0	1	0
1	1	1



Il gate "and"

I1	I2	AB
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	1



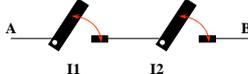
Il gate "or"

Due differenti astrazioni!

{aperto = 0, chiuso = 1}

{aperto = 1, chiuso = 0}

Contatti in serie



I1	I2	AB
aperto	aperto	aperto
aperto	chiuso	aperto
chiuso	aperto	aperto
chiuso	chiuso	chiuso

Dualità tra "and" e "or"(2)

Logica positiva



Il gate "or"

I1	I2	AB
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	1



Il gate "and"

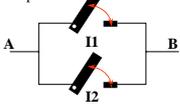
I1	I2	AB
0	0	0
1	0	0
0	1	0
1	1	1

Due differenti astrazioni!

{aperto = 0, chiuso = 1}

{aperto = 1, chiuso = 0}

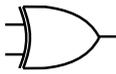
Contatti in parallelo



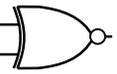
I1	I2	AB
aperto	aperto	aperto
aperto	chiuso	chiuso
chiuso	aperto	chiuso
chiuso	chiuso	chiuso

Dualità tra "ex-or" e "ex-nor"(3)

Logica positiva



I1	I2	AB
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	0



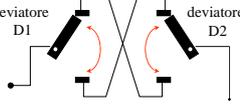
I1	I2	AB
0	0	1
1	0	0
0	1	0
1	1	1

{alto = 0, basso = 1}

{aperto = 0, chiuso = 1}

{alto = 1, basso = 0}

{aperto = 1, chiuso = 0}



D1	D2	AB
alto	alto	aperto
basso	alto	chiuso
alto	basso	chiuso
basso	basso	aperto



Funzioni e operazioni

Un'operazione è detta **logica** se è la descrizione matematica di una funzione booleana di una o di due variabili.

NOTAZIONI

$f(x) = *(x)$
 $f(x) = (x)^*$

$f(x,y) = *(x,y)$
 $f(x,y) = x * y$

SIMBOLI

=
 "f è descritta da .."

*
 operatore

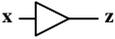
Identità : $z = x$

Regole:
 $0 = 0$
 $1 = 1$

Funzione:

x	z
0	0
1	1

Realizzazione:



$x \rightarrow z$

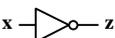
Complementazione : $x', \bar{x}, \neg x$

Regole:
 $0' = 1$
 $1' = 0$

Funzione:

x	z
0	1
1	0

Realizzazione:



$x \rightarrow z$

= : il complemento di 0 vale 1

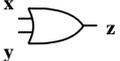
Somma logica: $x + y, x \vee y$

Regole:
 $0 + 0 = 0$
 $0 + 1 = 1$
 $1 + 0 = 1$
 $1 + 1 = 1$

Funzione:

x	y	z
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Realizzazione:



$x, y \rightarrow z$

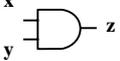
Prodotto logico: $x \cdot y, xy, x \wedge y$

Regole:
 $0 \cdot 0 = 0$
 $0 \cdot 1 = 0$
 $1 \cdot 0 = 0$
 $1 \cdot 1 = 1$

Funzione:

x	y	z
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Realizzazione:



$x, y \rightarrow z$

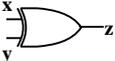
Somma modulo due: $x \oplus y$

Regole:
 $0 \oplus 0 = 0$
 $0 \oplus 1 = 1$
 $1 \oplus 0 = 1$
 $1 \oplus 1 = 0$

Funzione:

x	y	z
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Realizzazione:



$x, y \rightarrow z$

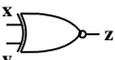
Equivalenza: $x \equiv y$

Regole:
 $0 \equiv 0 = 1$
 $0 \equiv 1 = 0$
 $1 \equiv 0 = 0$
 $1 \equiv 1 = 1$

Funzione:

x	y	z
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Realizzazione:



$x, y \rightarrow z$

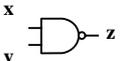
Nand (operazione di Shaffer): $z = x \uparrow y$

Regole:
 $0 \uparrow 0 = 1$
 $0 \uparrow 1 = 1$
 $1 \uparrow 0 = 1$
 $1 \uparrow 1 = 0$

Funzione:

x	y	z
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Realizzazione:



$x, y \rightarrow z$

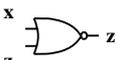
Nor (operazione di Pierce): $z = x \downarrow y$

Regole:
 $0 \downarrow 0 = 1$
 $0 \downarrow 1 = 0$
 $1 \downarrow 0 = 0$
 $1 \downarrow 1 = 0$

Funzione:

x	y	z
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

Realizzazione:



$x, y \rightarrow z$

Operazioni e Espressioni

$$f_1(x) = x$$

$$f_7(x,y) = x + y$$

$$f_1(x,y) = x \cdot y$$

$$f_6(x,y) = x \oplus y$$

$$f_2(x) = x^2$$

$$f_8(x,y) = x \downarrow y$$

$$f_{14}(x,y) = x \uparrow y$$

$$f_9(x,y) = x \equiv y$$

Espressione logica - Stringa formata da costanti, bit, operatori logici e parentesi, in accordo con le seguenti regole:

- le costanti 0 e 1 sono espressioni
- le variabili binarie sono espressioni
- se x è un'espressione, allora anche (x)' è un'espressione
- se x e y sono espressioni, allora lo sono anche (x+y), (x.y), (x⊕y), (x≡y), (x↓y), (x↑y)

Esempi: $(x \oplus y) \oplus (z \oplus w)$ $(x \downarrow y) \downarrow 0$ $a + (b.c)$

Valutazione di una espressione

Valutazione di una espressione di n variabili per una n-pla di valori

- 1 - Si sostituisce ad ogni variabile il valore che le compete.
- 2 - Partendo dalle parentesi più interne si sostituisce ogni operazione con il suo risultato fino ad ottenere o la costante 0 o la costante 1.

Esempio: $E(a,b,c) = a+(b.c)$ per $a=0, b=1, c=0$

$$= 0+(1.0)$$

$$= 0+0$$

$$= 0$$

N° di valutazioni - Una espressione di n variabili può essere valutata in 2^n modi diversi.

Espressioni e Funzioni

Le 2^n valutazioni di una espressione $E(x_1, x_2, \dots, x_n)$ creano 2^n coppie x, z $\{x, z \mid x \in B^n, z \in B\}$

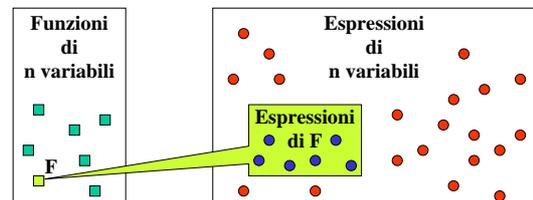
Esempio: $E(a,b,c) = a+(b.c)$

	a	b	c	E
$E(0,0,0) = 0+(0.0) = 0$	0	0	0	0
$E(0,0,1) = 0+(0.1) = 0$	0	0	1	0
$E(0,1,0) = 0+(1.0) = 0$	0	1	0	0
$E(0,1,1) = 0+(1.1) = 1$	0	1	1	1
$E(1,0,0) = 1+(0.0) = 1$	1	0	0	1
$E(1,0,1) = 1+(0.1) = 1$	1	0	1	1
$E(1,1,0) = 1+(1.0) = 1$	1	1	0	1
$E(1,1,1) = 1+(1.1) = 1$	1	1	1	1

T1) Ogni espressione descrive una e una sola funzione completa.

Equivalenza tra espressioni

Espressioni equivalenti - Due espressioni E_1, E_2 sono equivalenti, e si scrive $E_1 = E_2$, se e solo se descrivono la stessa funzione.



Metodi per dimostrare l'equivalenza: induzione perfetta
manipolazione algebrica

Proprietà

T2) proprietà commutativa (+, ·, ↓, ↑, ⊕, ≡)

$$a * b = b * a$$

T3) proprietà associativa (+, ·, ⊕)

$$(a * b) * c = a * (b * c) = a * b * c$$

T4) complementi:

$$(x + y)' = x \downarrow y$$

$$(x \cdot y)' = x \uparrow y$$

$$(x \equiv y)' = x \oplus y$$

N.B. il pallino!

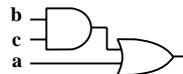
Espressioni e Schemi logici

T5) Ogni espressione descrive una struttura formata da gate connessi in serie e/o in parallelo.

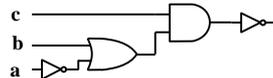
Per individuare lo schema descritto da una espressione:
 1 - si parte dalle parentesi più interne e si traccia il simbolo del gate corrispondente all'operazione, collegandone gli ingressi ai segnali esterni;
 2 - si procede in modo analogo con le altre coppie di parentesi, considerando via via come ingressi dei nuovi gate anche le uscite di quelli già tracciati.

Esempi

$a + (b \cdot c)$



$((a' + b) \cdot c)'$



N.B. - Lo schema logico di una espressione non può avere segnali in retroazione (l'uscita di ogni gate dipende da segnali d'ingresso e/o da uscite di gate disposti "a monte").

Schemi logici e Espressioni

