



IEIM 2015-2016

Esercitazione II

“Codifica Binaria ed Algebra di Bool”

Alessandro A. Nacci

alessandro.nacci@polimi.it - www.alessandronacci.it



Cosa facciamo oggi?

- Un ripasso sulla codifica binaria
 - E un po di esercizi...
- Un ripasso sulla algebra di Boole
 - Con un po di esercizi...



La lezione di oggi...

INFORMATICA

**ELETTRONICA
DIGITALE**

**MATEMATICA
(ALGEBRA E
LOGICA)**

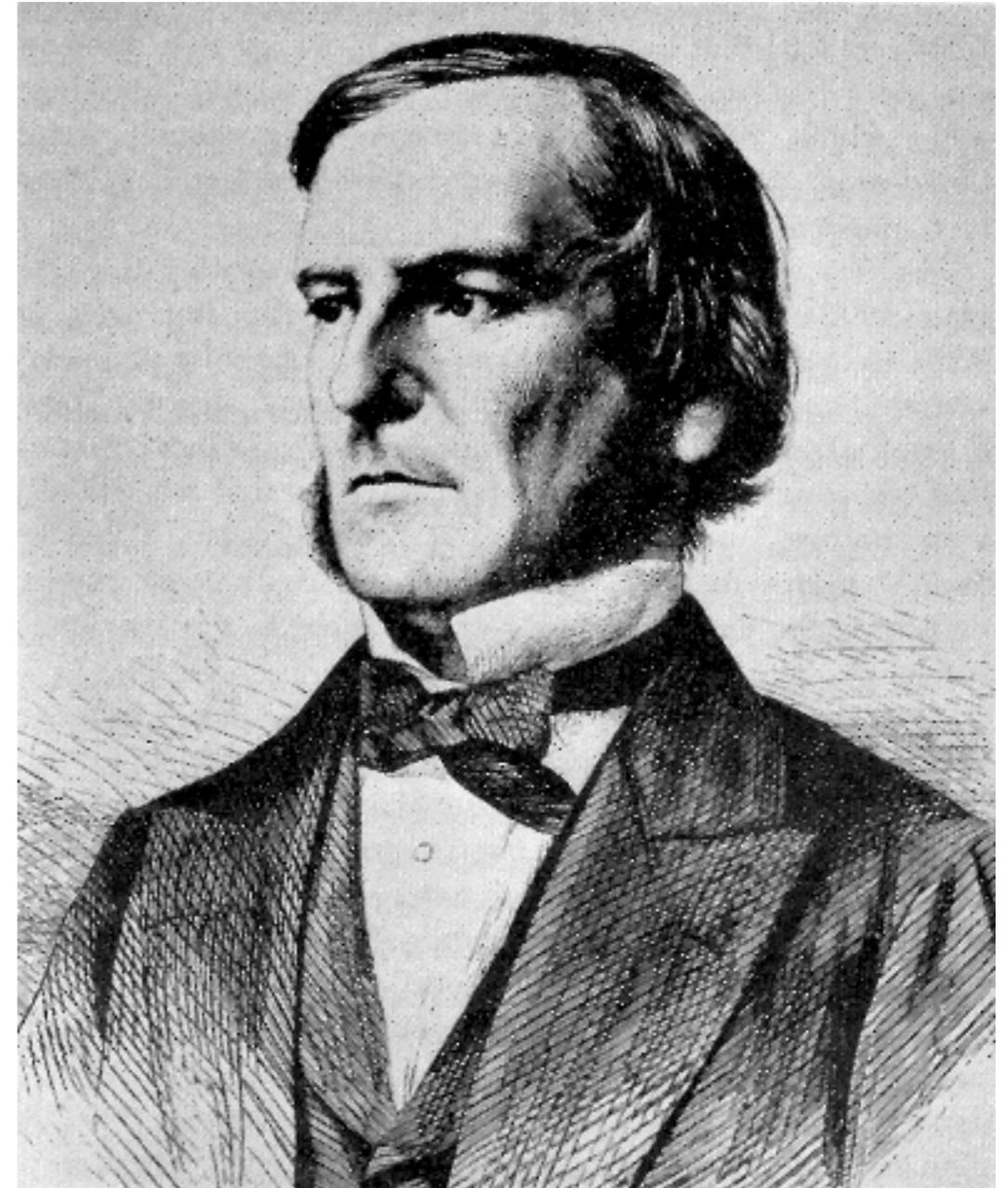


ATTENZIONE!

Questi li facciamo alla lavagna ;)

Trovate delle scansioni sul mio
sito internet alessandronacci.it

George Boole (Lincoln, 2 novembre 1815[1] – Ballintemple, 8 dicembre 1864[1]) è stato un matematico e logico britannico, ed è considerato il fondatore della logica matematica[1]. La sua opera influenzò anche settori della filosofia e diede vita alla scuola degli algebristi della logica.





Le operazioni logiche (*booleane*)

Operazione “and”

| A | B | A and B |
|---|---|---------|
| F | F | F |
| F | V | F |
| V | F | F |
| V | V | V |

Operazione “or”

| A | B | A or B |
|---|---|--------|
| F | F | F |
| F | V | V |
| V | F | V |
| V | V | V |

Operazione “not”

| A | not A |
|---|-------|
| F | V |
| V | F |

Ci sono altri operatori?

| A | NOT A |
|---|-------|
| 0 | 1 |
| 1 | 0 |



| A | B | A NOR B |
|---|---|---------|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 |



| A | B | A XNOR B |
|---|---|----------|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 |



| A | B | A AND B |
|---|---|---------|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 |



| A | B | A NAND B |
|---|---|----------|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 |



| A | B | A OR B |
|---|---|--------|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 |



| A | B | A XOR B |
|---|---|---------|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 |



Un riassunto non esaustivo su...

https://it.wikipedia.org/wiki/Algebra_di_Boole#NOT



Proprietà logiche

• • • •



Dimostrazione della proprietà di assorbimento

$$A \cdot (A + B) = A$$

Dimostrazione

$$A \cdot (A + B) = A \cdot A + A \cdot B = A + A \cdot B = A \cdot 1 + A \cdot B = A \cdot (1 + B) = A \cdot 1 = A$$

$$A + A \cdot B = A$$

Dimostrazione

$$A + (A \cdot B) = A \cdot 1 + A \cdot B = A \cdot (1 + B) = A \cdot 1 = A$$



Leggi di De Morgan

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

| p | q | \overline{p} | \overline{q} | $p \wedge q$ | $\overline{p \wedge q}$ | $\overline{p} \vee \overline{q}$ |
|-----|-----|----------------|----------------|--------------|-------------------------|----------------------------------|
| V | V | F | F | V | F | F |
| V | F | F | V | F | V | V |
| F | V | V | F | F | V | V |
| F | F | V | V | F | V | V |

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

| p | q | \overline{p} | \overline{q} | $p \vee q$ | $\overline{p \vee q}$ | $\overline{p} \wedge \overline{q}$ |
|-----|-----|----------------|----------------|------------|-----------------------|------------------------------------|
| V | V | F | F | V | F | F |
| V | F | F | V | V | F | F |
| F | V | V | F | V | F | F |
| F | F | V | V | F | V | V |



Esercizi sulla Algebra di Boole

ATTENZIONE!

Questi li facciamo alla lavagna ;)

Trovate delle scansioni sul mio
sito internet alessandronacci.it



Esercizio sulla Algebra di Boole

Si consideri la funzione booleana di 3 variabili $G(a, b, c)$ espressa dall'equazione seguente:

$$G(a, b, c) = abc + !a !b c + !a b c + a b !c$$

Si trasformi - tramite le proprietà dell'algebra di commutazione - l'equazione di G in modo da ridurre il costo della sua realizzazione, indicando le singole operazioni svolte e il nome oppure la forma della proprietà utilizzata.



Esercizio sulla Algebra di Boole (soluzione)

$$a b c + !a !b c + !a b c + a b !c$$



Esercizio sulla Algebra di Boole (soluzione)

$$a b c + !a !b c + !a b c + a b !c$$

$$a b c + !a !b c + !a b c + a b !c + a b c + !a b c$$

$$a b c + !a b c + !a b c + !a !b c + a b c + a b !c$$

$$(a + !a) b c + !a (b + !b) c + a b (c + !c)$$

$$1 b c + !a c$$

idempotenza

commutativa

distributiva

MOLTO CARINO MA...
Troppo intuitivo! Ergo, poco automatizzabile...

Esiste quindi un metodo più meccanico?

$$a b c + !a b c + !a c + a b$$

$$a b c + a b + !a b c + !a c$$

$$a b + !a c$$

distributiva

commutativa

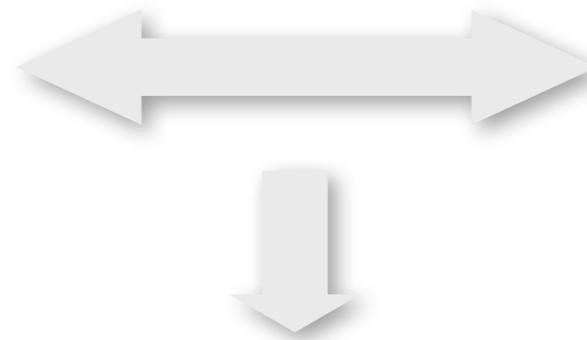
assorbimento

forma minima



Mappe di Karnaugh (I)

$$f(a,b,c) = \sum(001,011,101,110,111)$$



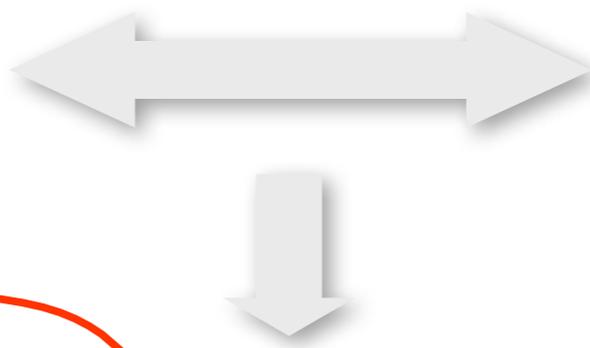
| | | | | | |
|------|----|------|----|----|----|
| | | a, b | | | |
| | | 00 | 01 | 11 | 10 |
| c, d | 00 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| | 01 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| | 10 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| | 11 | 1 | 0 | 0 | 1 |

| a | b | c | d | f |
|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |



Mappe di Karnaugh (2)

$$f(a,b,c) = \sum(001,011,101,110,111)$$



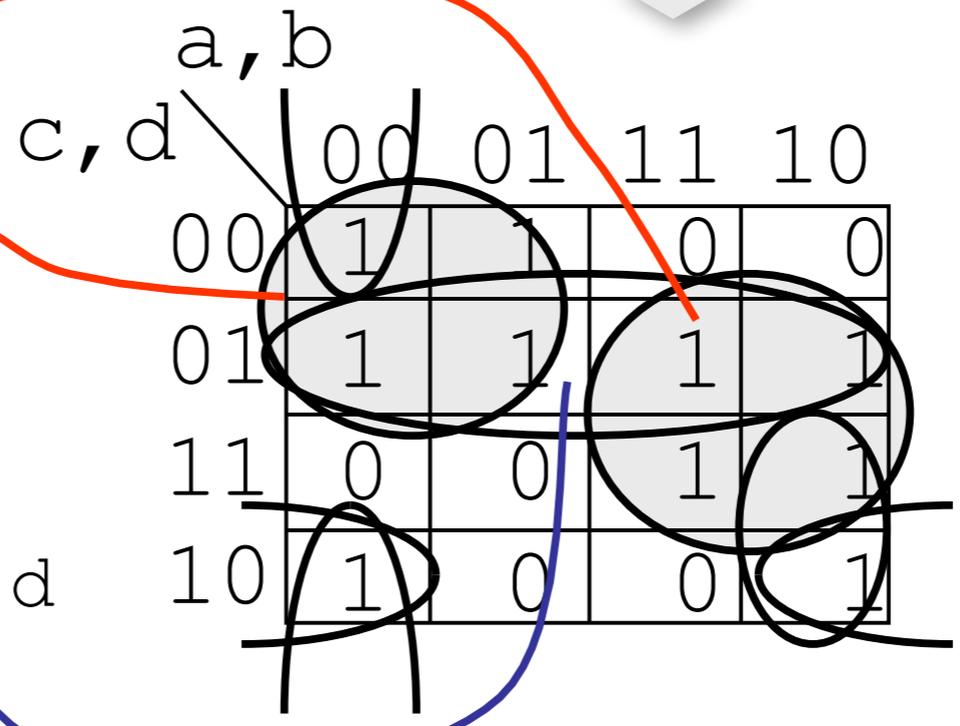
| a | b | c | d | f |
|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

Implicanti primi essenziali

$a'c'$; ad

Implicanti primi

$a'b'd'$; $b'cd'$; $ab'c$; $c'd$



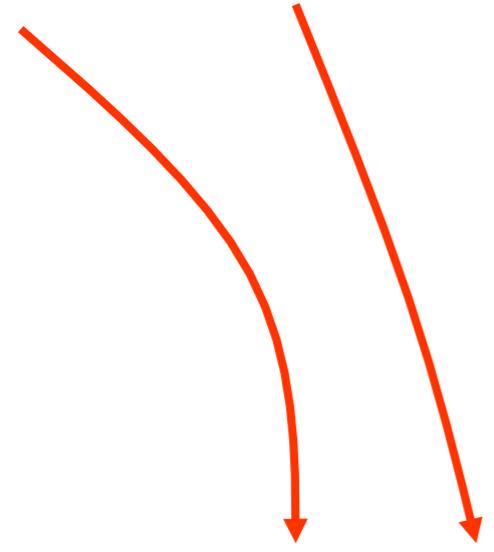
Completamente ridondante



Mappe di Karnaugh (3)

Implicanti primi essenziali

$a'c'$; ad



$f(a, b, c, d) = a'c' + ad + b'cd'$
Forma minima (unica)

Tabella ottenuta dopo la selezione degli implicanti primi essenziali

| | | | | |
|------|------|----|----|----|
| | a, b | | | |
| c, d | 00 | 01 | 11 | 10 |
| 00 | 0 | | 0 | 0 |
| 01 | | | | |
| 11 | 0 | 0 | | |
| 10 | 1 | 0 | 0 | 1 |

1 da coprire

Implicanti primi

$a'b'd'$; $b'cd'$; $ab'c$; ~~$c'd$~~

Parzialmente ridondanti



Mappe di Karnaugh (4)

$$f(a, b, c, d) = \sum (0, 2, 4, 5, 10, 11, 13, 15)$$



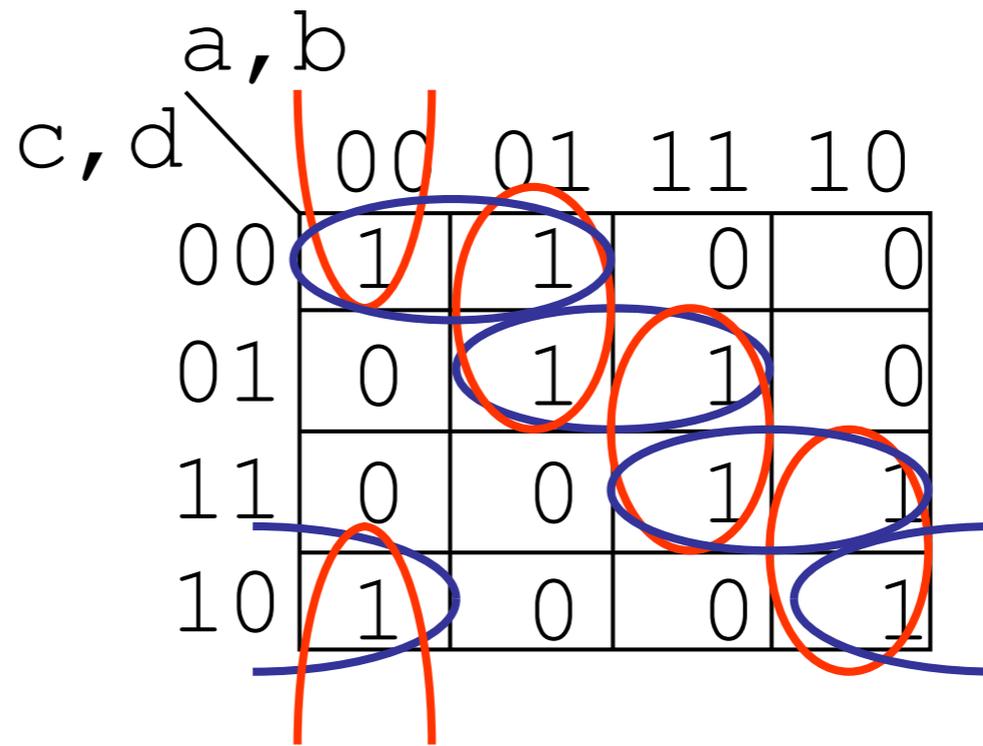
| a | b | c | d |
|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

Implicanti primi essenziali

Nessuno

Implicanti primi

$a'c'd'$; $bc'd$; acd ; $b'cd'$;
 $a'b'd'$; $a'bc'$; abd ; $ab'c$



$$f(a, b, c, d) = a'c'd' + bc'd + acd + b'cd'$$

$$f(a, b, c, d) = a'b'd' + a'bc' + abd + ab'c$$

Due forme minime



Mappe di Karnaugh (5)

- Online trovate una dispensa che le spiega con un altro esempio! :)

**Tutte il materiale sarà
disponibile sul mio sito
internet!**

www.alessandronacci.it

See You Next Time!

