



UNIVERSITÀ DEGLI STUDI DI PARMA

DIPARTIMENTO DI INGEGNERIA DELL'INFORMAZIONE

Fondamenti di Informatica B

Esercitazione n.1

Fondamenti di Informatica B

Esercitazione n.1

- Algebra booleana
- Tabelle della verità
- Diagrammi di Venn
- Elementi logici

Riepilogo teorico

- $A + 0 = A$ $A + 1 = 1$
- $A \cdot 1 = A$ $A \cdot 0 = 0$
- $A + B = B + A$
- $A \cdot B = B \cdot A$
- $A \cdot (B + C) = A \cdot B + A \cdot C$
- $A + (B \cdot C) = (A + B) \cdot (A + C)$
- $A \cdot \bar{A} = 0$ $A + \bar{A} = 1$
- $A + (B + C) = (A + B) + C$
- $A(BC) = (AB)C$
- $A + A = A$
- $\overline{A \cdot A} = A$
- $\overline{A + B} = \bar{A} \cdot \bar{B}$
- $\overline{A \cdot B} = \bar{A} + \bar{B}$
- $\overline{\bar{A}} = A$

Esercizio 1

- Verificare con diverse metodologie la seguente equivalenza:

$$\overline{A} B + \overline{A} B \overline{C} + \overline{A} \overline{C} D + A \overline{B} \overline{C} \overline{D} + A \overline{C} D + A B D + B C D + \overline{B} C D =$$

$$A \overline{B} \overline{C} + \overline{A} B + D$$

- Soluzione con algebra di Boole (semplifico la parte sinistra):

$$\overline{A} B + \overline{A} B \overline{C} + \overline{A} \overline{C} D + A \overline{B} \overline{C} \overline{D} + A \overline{C} D + A B D + B C D + \overline{B} C D =$$

$$\begin{array}{ccc} \swarrow & \searrow & \swarrow \\ \overline{A} B (\overline{C} + 1) & \overline{C} D (A + \overline{A}) & C D (B + \overline{B}) \end{array}$$

$$\overline{A} B + \overline{C} D + A \overline{B} \overline{C} \overline{D} + A B D + C D =$$

$$\overline{A} B (D + 1) + \overline{C} D (A \overline{B} + 1) + A \overline{B} \overline{C} \overline{D} + A B D + C D =$$

Esercizio 1

$$\begin{array}{l}
 \overline{A} B + \overline{A} B D + A B D + A \overline{B} \overline{C} D + A \overline{B} \overline{C} \overline{D} + \overline{C} D + C D = \\
 \begin{array}{ccc}
 \swarrow & \searrow & \\
 B D (A + \overline{A}) & A \overline{B} \overline{C} (D + \overline{D}) & D (C + \overline{C}) \\
 \swarrow & \searrow & \swarrow \\
 \overline{A} B + B D + & A \overline{B} \overline{C} + & D = \\
 \swarrow & \swarrow & \swarrow \\
 & D(B + 1) & \\
 \swarrow & & \\
 A \overline{B} \overline{C} + \overline{A} B + D & \text{uguaglianza verificata} &
 \end{array}
 \end{array}$$

Esercizio 1

- Soluzione con tabella di verità:

A	B	C	D	$\bar{A}B$	$\bar{A}B\bar{C}$	$\bar{A}\bar{C}D$	$A\bar{B}\bar{C}\bar{D}$	$A\bar{C}D$	ABD	BCD	$\bar{B}CD$	I	$A\bar{B}\bar{C}$	$\bar{A}B$	D	II
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	0	1	0	0	1	1
0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	1	1
0	1	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1
0	1	0	1	1	1	1	0	0	0	0	0	1	0	1	1	1
0	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1
0	1	1	1	1	0	0	0	0	0	1	0	1	0	1	1	1
1	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	1	1	0	0	1
1	0	0	1	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	1	1
1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	1	1
1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0	0	0	1	1	0	0	1	0	0	1	1
1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	1	1	1	0	0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	1	1

Esercizio 1

- Soluzione con diagrammi di Venn:
impossibile perché i diagrammi di Venn si possono utilizzare per verificare equivalenze con un massimo di 3 variabili.

Esercizio 2

- Dato che $A + B = 1$ e $AB = 0$, verificare utilizzando delle trasformazioni algebriche che:

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

- Soluzione:

$$A C + \overline{A} B + B C = B + C \quad \text{raccolgo } C$$

$$C(A + B) + \overline{A} B = B + C \quad \text{essendo } A + B = 1$$

$$C + \overline{A} B = B + C \quad \text{essendo } A B = 0 \text{ posso sommarlo}$$

$$C + \overline{A} B + A B = B + C \quad \text{raccolgo } B$$

$$C + B(A + \overline{A}) = B + C \quad \text{essendo } A + \overline{A} = 1$$

$$C + B = B + C \quad \text{uguaglianza verificata}$$

Esercizio 3

- Semplificare la seguente espressione ed implementarla con sole porte NOR:

$$A \overline{B} \overline{C} + A C + \overline{A} C \overline{D}$$

- Soluzione:

$$\begin{aligned} & A \overline{B} \overline{C} + A C + \overline{A} C \overline{D} = \\ & A \overline{B} \overline{C} + A C (\overline{B} + 1) + \overline{A} C \overline{D} = \\ & A \overline{B} \overline{C} + A \overline{B} C + A C + \overline{A} C \overline{D} = \\ & \quad \swarrow \quad \searrow \\ & A \overline{B} (C + \overline{C}) \\ & \quad \swarrow \\ & A \overline{B} + A C + \overline{A} C \overline{D} = \\ & A \overline{B} + A C (\overline{D} + 1) + \overline{A} C \overline{D} = \\ & A \overline{B} + A C + A C \overline{D} + \overline{A} C \overline{D} = \\ & \quad \quad \quad \swarrow \quad \searrow \\ & \quad \quad \quad C \overline{D} (A + \overline{A}) \\ & \quad \quad \quad \swarrow \\ & A \overline{B} + A C + C \overline{D} \end{aligned}$$

Esercizio 3

Trasformiamo in un'espressione con sole porte NOR

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

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

doppia negazione

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

DeMorgan

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

DeMorgan

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

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

$$\overline{\overline{A} (1 + \bar{C} + B)}$$

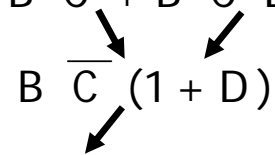
$$\overline{(\overline{A} + B \bar{C}) (\overline{C} + D)} =$$

Esercizio 3

Trasformiamo in un'espressione con sole porte NOR

$$\overline{\overline{A} \overline{C} + \overline{A} D + B \overline{C} \overline{C} + B \overline{C} D} =$$

$$\overline{\overline{A} \overline{C} + \overline{A} D + B \overline{C} + B \overline{C} D} =$$

$$B \overline{C} (1 + D)$$


$$\overline{\overline{A} \overline{C} + \overline{A} D + B \overline{C}} =$$

$$\overline{\overline{A} \overline{C} + \overline{A} \overline{\overline{D}} + \overline{\overline{B}} \overline{\overline{C}}} =$$

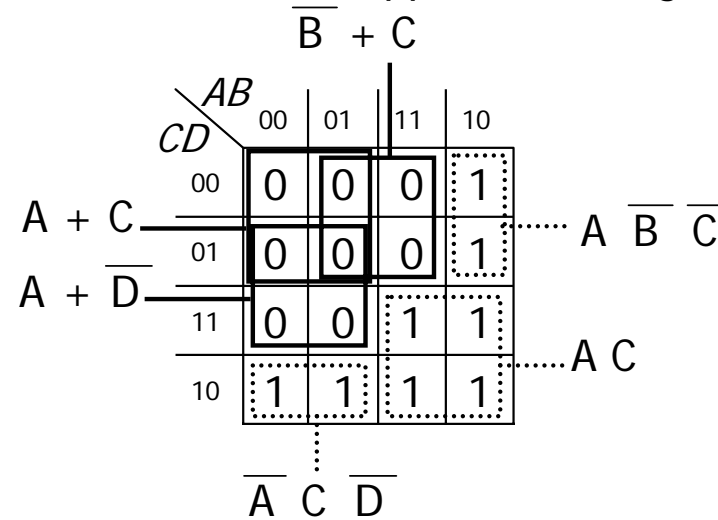
doppia negazione

$$\overline{\overline{(A + C)} + \overline{(A + \overline{D})} + \overline{(B + C)}} =$$

DeMorgan

Esercizio 3

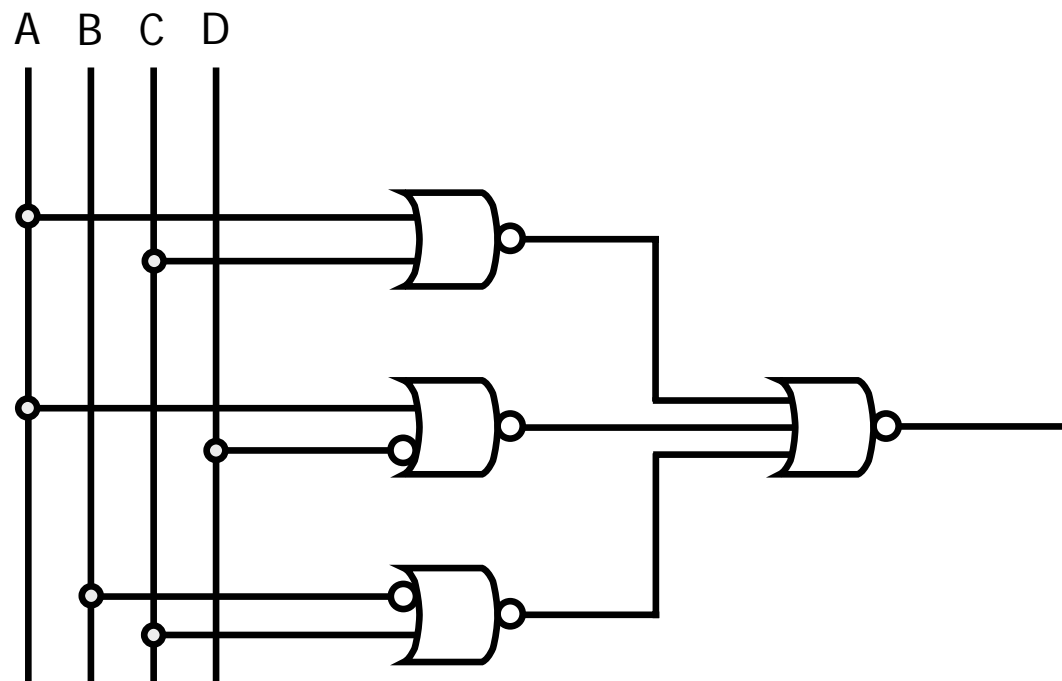
Oppure con il metodo delle mappe di Karnaugh



$$\overline{\overline{(A + C) (A + \overline{D}) (\overline{B} + C)}} = \overline{\overline{(A + C) (A + \overline{D}) (\overline{B} + C)}} = \overline{(A + C) + (A + \overline{D}) + (\overline{B} + C)}$$

Esercizio 3

Da cui si ricava il seguente circuito



Esercizio 4

- Scrivere la funzione $F(A, B, C, M, N)$ sotto una forma in cui la variabile A compaia solo una volta affermata e negata e semplificare l'espressione ottenuta.

$$F = A B C + \overline{D} (\overline{A} + M + N) + A (\overline{B} + \overline{M}) + A N$$

N.B. La funzione deve assumere la forma $A () + \overline{A} ()$

- Soluzione:

$$A B C + \overline{D} (\overline{A} + M + N) + A (\overline{B} + \overline{M}) + A N$$

$$A B C + \overline{A} \overline{D} + \overline{D} M + \overline{D} N + A \overline{B} + A \overline{M} + A N$$

$$A B C + \overline{A} \overline{D} + \overline{D} M (A + \overline{A}) + \overline{D} N (A + \overline{A}) + A \overline{B} + A \overline{M} + A N$$

$$A B C + \overline{A} \overline{D} + A \overline{D} M + \overline{A} \overline{D} M + A \overline{D} N + \overline{A} \overline{D} N + A \overline{B} + A \overline{M} + A N$$

$$A (B C + \overline{D} M + \overline{D} N + \overline{B} + \overline{M} + N) + \overline{A} (\overline{D} + \overline{D} M + \overline{D} N)$$

Esercizio 4

$$\begin{aligned}
 & A (B C + \overline{D} M + \overline{D} N + \overline{B} + \overline{M} + N) + \overline{A} (\overline{D} + \overline{D} M + \overline{D} N) \\
 & \quad \quad \quad \downarrow \quad \quad \quad \downarrow \quad \quad \quad \downarrow \quad \quad \quad \downarrow \\
 & \quad \quad \quad N (\overline{D} + 1) \quad \quad \quad \overline{D} (1 + M + N) \\
 & \quad \quad \quad \downarrow \quad \quad \quad \swarrow \\
 & A (B C + \overline{B} + \overline{D} M + \overline{M} + N) + \overline{A} (\overline{D}) \\
 & A (B C + \overline{B} (C + 1) + \overline{D} M + \overline{M} (\overline{D} + 1) + N) + \overline{A} \overline{D} \\
 & A (B C + \overline{B} C + \overline{B} + \overline{D} M + \overline{M} \overline{D} + \overline{M} + N) + \overline{A} \overline{D} \\
 & \quad \quad \downarrow \quad \downarrow \quad \quad \downarrow \quad \quad \downarrow \\
 & \quad \quad C (B + \overline{B}) \quad \quad \quad \overline{D} (M + \overline{M}) \\
 & \quad \quad \downarrow \quad \quad \quad \swarrow \\
 & A (C + \overline{B} + \overline{D} + \overline{M} + N) + \overline{A} \overline{D}
 \end{aligned}$$

Esercizio 5

- Verificare con diverse metodologie la seguente equivalenza:

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

- Soluzione con algebra di Boole (semplifico la parte sinistra):

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

$$A B (\bar{C} + C) \qquad A (1 + C)$$

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

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

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

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

$$A (B + 1)$$

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

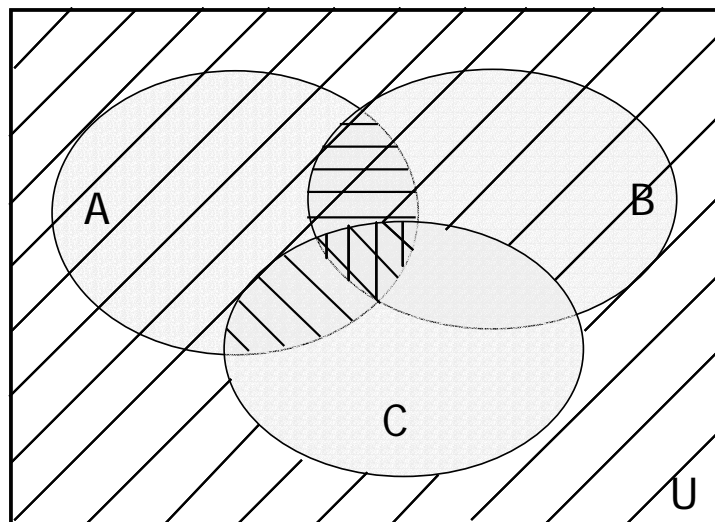
Esercizio 5

- Soluzione con tabella di verità:

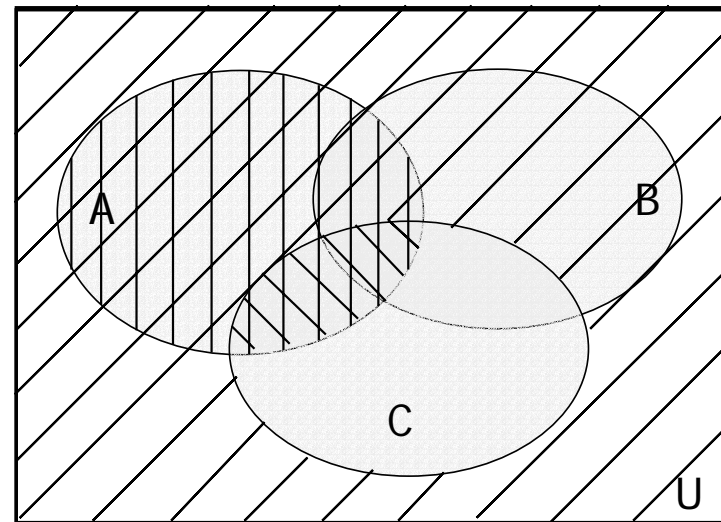
A	B	C	$A \overline{B} \overline{C}$	$A B C$	$A C$	\overline{C}	I	A	\overline{C}	$A C$	II
0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	0	1
0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	1	1	0	1	0	1
0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	1	1	1	1	0	1
1	0	1	0	0	1	0	1	1	0	1	1
1	1	0	1	0	0	1	1	1	1	0	1
1	1	1	0	1	1	0	1	1	0	1	1

Esercizio 5

- Soluzione con diagrammi di Venn:



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

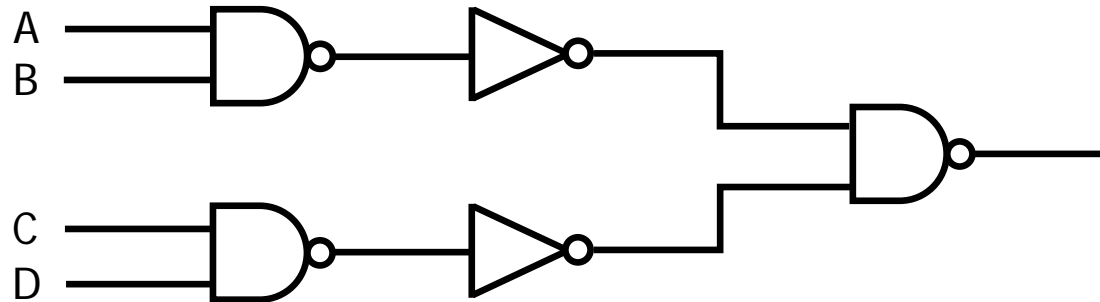


A $A C$ \bar{C}

Esercizio 6

- Disponendo unicamente di porte NAND a due ingressi e di porte NOT:
 - a. Progettare un circuito che realizzi la funzione NAND a 4 ingressi
 - b. Generalizzare la soluzione nel caso di una funzione NAND a più di 4 ingressi
- Soluzione a

$$\overline{A B C D} = \overline{A B} + \overline{C D} = \overline{\overline{\overline{A B}}} + \overline{\overline{\overline{C D}}} = \overline{\overline{A B} \overline{\overline{C D}}}$$

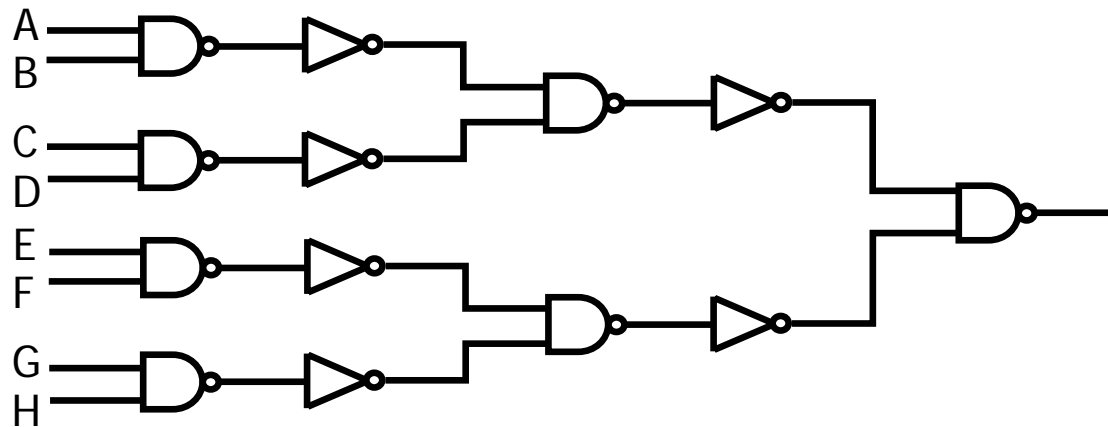


Esercizio 6

■ Soluzione b

Con 8 ingressi:

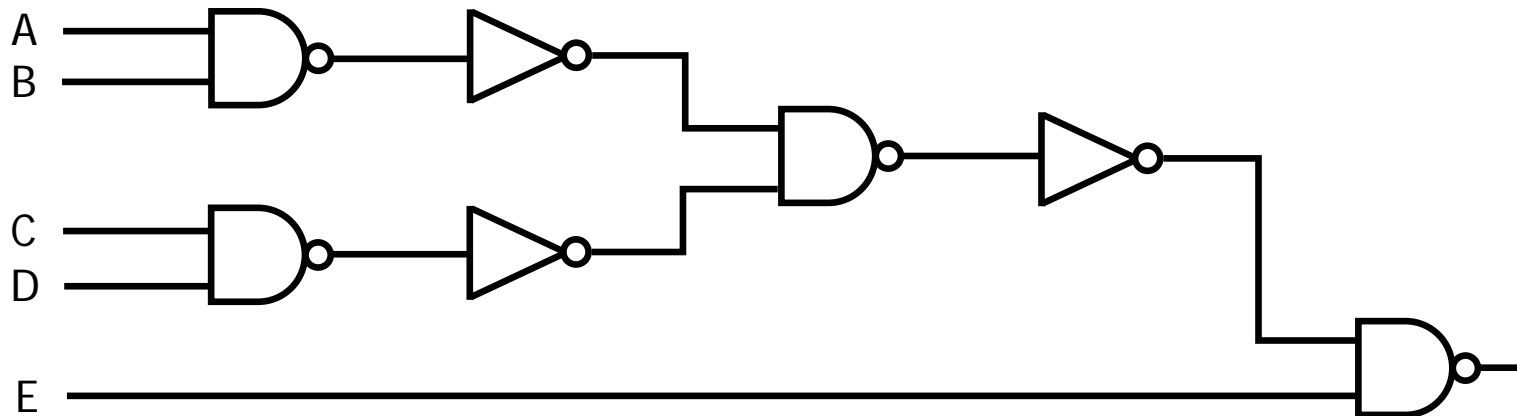
$$\begin{aligned} \overline{A B C D E F G H} &= \overline{A B} + \overline{C D} + \overline{E F} + \overline{G H} = \\ \overline{\overline{\overline{A B}} + \overline{\overline{\overline{C D}} + \overline{\overline{\overline{E F}} + \overline{\overline{\overline{G H}}}}} &= \overline{\overline{\overline{A B}} \overline{\overline{\overline{C D}}} + \overline{\overline{\overline{E F}} \overline{\overline{\overline{G H}}}}} = \\ \overline{\overline{\overline{A B}} \overline{\overline{\overline{C D}}} + \overline{\overline{\overline{E F}} \overline{\overline{\overline{G H}}}}} &= \overline{\overline{\overline{A B}} \overline{\overline{\overline{C D}}} \overline{\overline{\overline{E F}} \overline{\overline{\overline{G H}}}}} \end{aligned}$$



Esercizio 6

Con 5 ingressi:

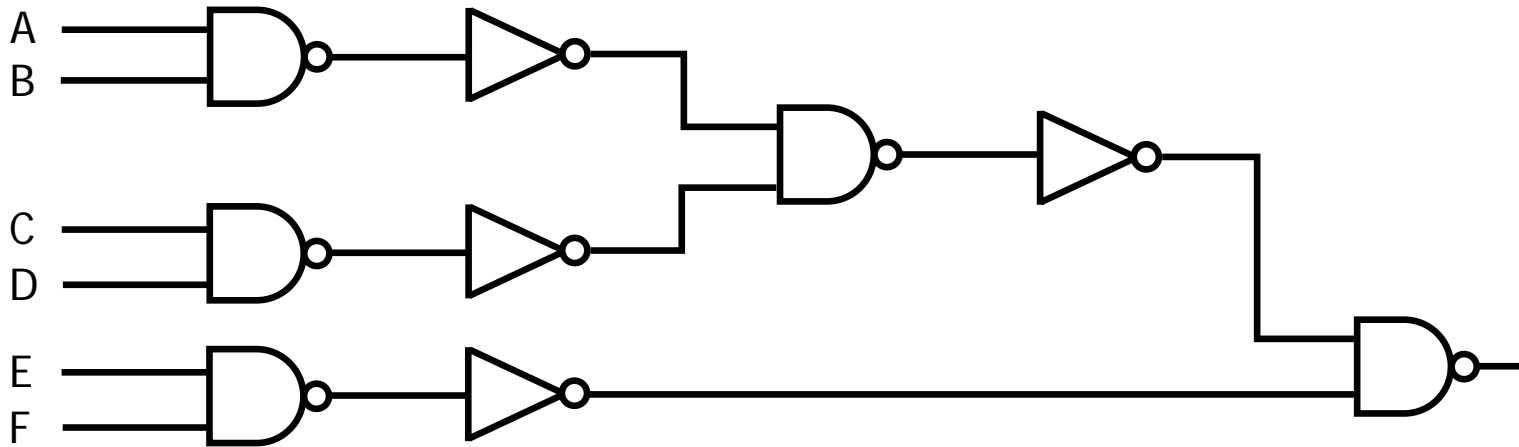
$$\overline{\overline{A B C D E}} = \overline{\overline{A B} + \overline{C D} + \overline{E}} = \overline{\overline{\overline{\overline{A B}} + \overline{\overline{\overline{C D}} + \overline{E}}}} =$$
$$\overline{\overline{\overline{A B}} \overline{\overline{\overline{C D}} + \overline{E}}} = \overline{\overline{\overline{A B}} \overline{C D}} + \overline{E} = \overline{\overline{\overline{A B}} \overline{C D} E}$$



Ogni NAND può avere in ingresso un circuito NAND-NOT o un ingresso del circuito

Esercizio 6

Con 6 ingressi



Esercizio 7

Si scriva la tavola della verità della seguente funzione logica, e se ne trovi l'espressione minima con una tecnica a scelta:

$$F = (A \oplus B) + \overline{(A + B C)}$$

Si verifichi l'equivalenza tra l'espressione della funzione F e la sua espressione minima utilizzando le regole dell'algebra booleana.

Esercizio 7

A	B	C	$A \oplus B$	$B C$	$\overline{A + B C}$	$(A \oplus B) + (\overline{A + B C})$
0	0	0	0	0	1	1
0	0	1	0	0	1	1
0	1	0	1	0	1	1
0	1	1	1	1	0	1
1	0	0	1	0	0	1
1	0	1	1	0	0	1
1	1	0	0	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0

Esercizio 7

	<i>A</i>	
	0	1
<i>BC</i>		
00	1	1
01	1	1
11	1	0
10	1	0

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

$$(A \oplus B) + \overline{(A + B C)} =$$

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

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

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

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

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

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

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

Esercizio 8

- La seguente uguaglianza è verificata? Giustificare la risposta.

$$A B D + C D A + E D A + \overline{C} \overline{D} A = D A + \overline{C} A$$

- Soluzione con algebra di Boole (e considerazioni):

$$A B D + C D A + E D A + \overline{C} \overline{D} A = D A + \overline{C} A$$

$$A (B D + C D + E D + \overline{C} \overline{D}) = A (D + \overline{C})$$

Se $A=0$ l'uguaglianza è verificata.

Se $A=1$ otteniamo:

$$B D + C D + E D + \overline{C} \overline{D} = D + \overline{C}$$

$$D (B + C + E) + \overline{C} \overline{D} = D + \overline{C}$$

Esercizio 8

$$D (B + C + E) + \overline{C} \overline{D} = D + \overline{C}$$

Se $D = 0$ l'uguaglianza è sempre verificata

(infatti $\overline{D} = 1$, perciò otteniamo $\overline{C} = \overline{C}$)

Se $D = 1$ (perciò $\overline{D} = 0$) otteniamo

$$B + C + E = 1$$

Che NON è verificata se $B = 0, C = 0, E = 0$.

L'uguaglianza non è verificata per $A=1, B=0, C=0, D=1, E=0$.

Lo stesso si ottiene con la tabella delle verità:

Esercizio 8

A	B	C	D	E	ABD	CDA	EDA	$\bar{C}\bar{D}A$	I	DA	$\bar{C}A$	II
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0

Esercizio 8

A	B	C	D	E	ABD	CDA	EDA	$\bar{C}\bar{D}A$	I	DA	$\bar{C}A$	II
1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	1
1	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	1	1
1	0	0	1	0	0	0	0	0	0	1	1	1
1	0	0	1	1	0	0	1	0	1	1	1	1
1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	1	0	0	1	0	0	1	1	0	1
1	0	1	1	1	0	1	1	0	1	1	0	1
1	1	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	1
1	1	0	0	1	0	0	0	1	1	0	1	1
1	1	0	1	0	1	0	0	0	1	1	1	1
1	1	0	1	1	1	0	1	0	1	1	1	1
1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
1	1	1	1	0	1	1	0	0	1	1	0	1
1	1	1	1	1	1	1	1	0	1	1	0	1

