

# laboratorio di architettura degli elaboratori

circuiti logici combinatori

Daniele Radicioni

## obiettivi della lezione di oggi

- Imparare a usare il simulatore online CircuitVerse
- Sperimentare i circuiti logici elementari in modo strutturato
- Risolvere esercizi simili a quelli d'esame



#### circuiti combinatori e sequenziali

- circuiti digitali utilizzano 2 valori
- 0 (segnale compreso tra 0 e 1 volt), e
- 1 (segnale tra 2 e 5 volt)
- i circuiti sono detti combinatori quando l'output è funzione esclusivamente dell'input; sono detti sequenziali quando l'output è funzione —oltre che dell'input— anche di uno stato.

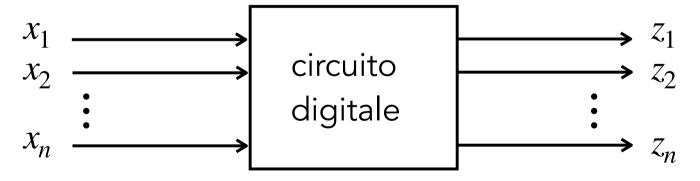




#### circuito combinatorio

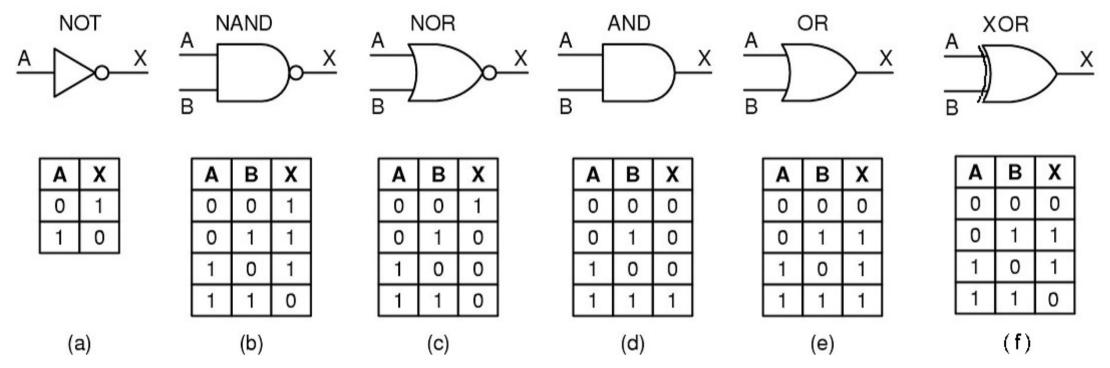
• output è funzione esclusivamente dell'input, quindi ogni output  $z_i$  è una funzione booleana degli ingressi  $x_1, x_2, ..., x_n$ .

$$z_i = f_i (x_1, x_2, ..., x_n)$$





#### porte logiche



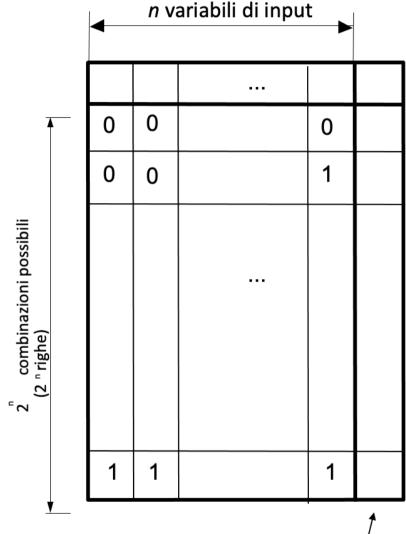


Name	AND form	OR form
Identity law	1A = A	0 + A = A
Null law	0A = 0	1 + A = 1
Idempotent law	AA = A	A + A = A
Inverse law	$A\overline{A} = 0$	$A + \overline{A} = 1$
Commutative law	AB = BA	A + B = B + A
Associative law	(AB)C = A(BC)	(A + B) + C = A + (B + C)
Distributive law	A + BC = (A + B)(A + C)	A(B+C) = AB + AC
Absorption law	A(A + B) = A	A + AB = A
De Morgan's law	$\overline{AB} = \overline{A} + \overline{B}$	$\overline{A + B} = \overline{A}\overline{B}$



## algebra booleana

- Tabelle di verità: descrivono completamente il valore di una funzione Booleana attraverso tutte le combinazioni di input; n input corrispondono a  $2^n$  combinazioni (righe)
- Forma canonica: righe ordinate per valori crescenti degli ingressi interpretando i valori delle variabili di ingresso come cifre di una codifica binaria





variabili di output (valore funzione)

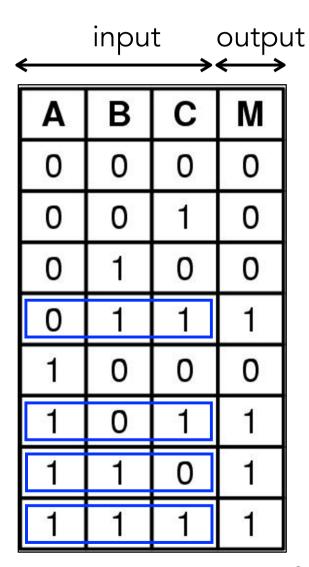
#### forme canoniche

- Formula normale disgiuntiva (FND):
- Sommatoria (OR) di termini ciascuno dei quali è una produttoria (AND) di letterali costituiti da nomi di variabili di ingresso o da negazioni dei nomi di variabili di ingresso.
- È minimale quando, applicando le proprietà algebriche di equivalenza non è possibile ottenere una FND equivalente contenente un numero di letterali inferiore
- Formula normale congiuntiva (FNC):
- Concetto duale del precedente ossia è una produttoria (AND) di termini ciascuno dei quali è una sommatoria (OR) di letterali costituiti da nomi di variabili di ingresso o da negazioni di nomi di variabili di ingresso



## funzione di maggioranza

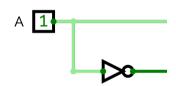
- Funzione di maggioranza su tre input: restituisce 1 se la maggioranza degli input è 1; 0 altrimenti
- M (l'output) vale 1 nelle righe  $\overline{A}BC; A\overline{B}C; AB\overline{C}; ABC$
- quindi la funzione M è, in forma normale disgiuntiva  $M=\overline{A}BC+A\overline{B}C+AB\overline{C}+ABC$
- mettendo in OR anche i casi dove M vale 0 non cambierebbe nulla

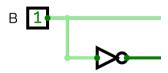


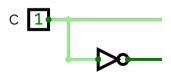
# dalla tabella di verità alla formula algebrica

- 1. Scrivere la tabella di verità per la funzione
- 2. Disporre gli invertitori per generare il complemento di ogni input

$$M = \overline{A}BC + A\overline{B}C + AB\overline{C} + ABC$$



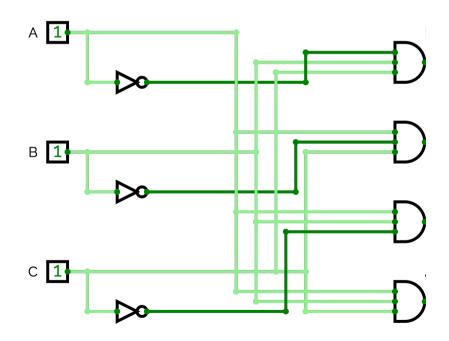




## dalla tabella di verità alla formula algebrica

- Scrivere la tabella di verità per la funzione
- 2. Disporre gli invertitori per generare il complemento di ogni input
- 3. Introdurre una porta AND per ogni termine con un 1 nella colonna dei risultati
- 4. Collegare le porte AND agli input appropriati

$$M = \overline{A}BC + A\overline{B}C + AB\overline{C} + ABC$$

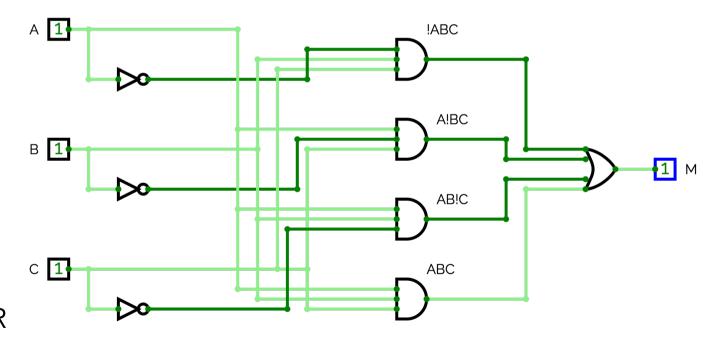


## dalla tabella di verità alla formula algebrica

- Scrivere la tabella di verità per la funzione
- 2. Disporre gli invertitori per generare il complemento di ogni input
- 3. Introdurre una porta AND per ogni termine con un 1 nella colonna dei risultati
- 4. Collegare le porte AND agli input appropriati

Inviare l'output di tutte le porte AND in una porta OR

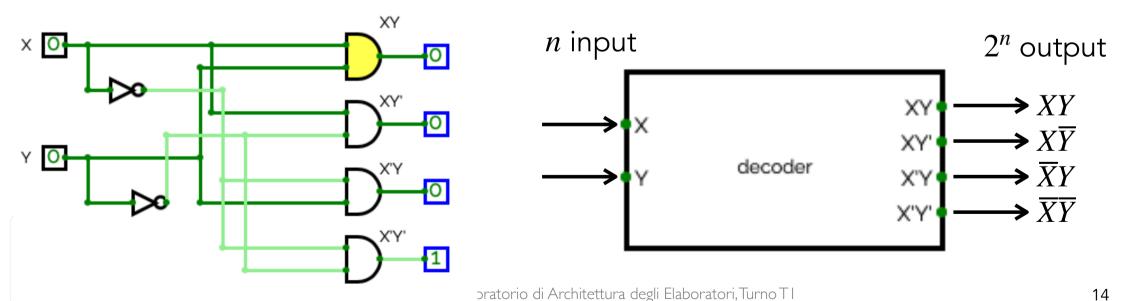
$$M = \overline{A}BC + A\overline{B}C + AB\overline{C} + ABC$$



circuiti notevoli

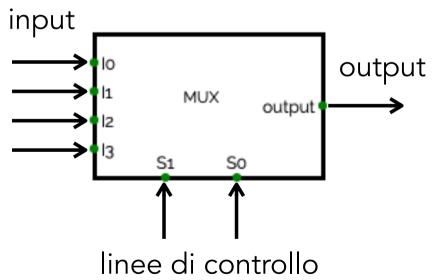
#### decoder

• decodifica input binario da un set di n input a  $2^n$  output, in particolare seleziona una specifica linea di output, cioè una sola linea di output è posta a 1, mentre le altre restano a 0



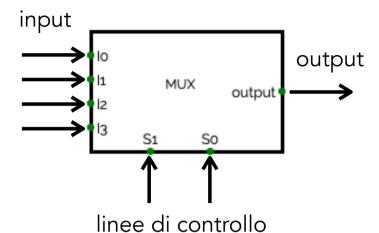
# multiplexer (MUX)

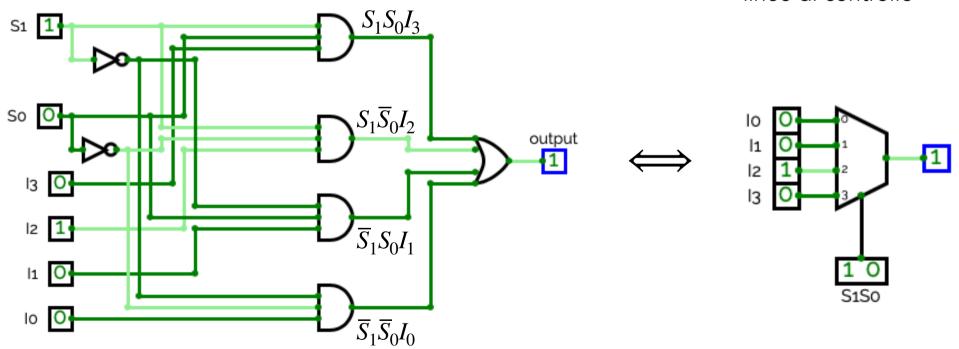
 MUX circuita un segnale da una delle linee di input dirigendolo su un singolo output sulla base dell'informazione fornita dalle linee di controllo.





# multiplexer (MUX), step into







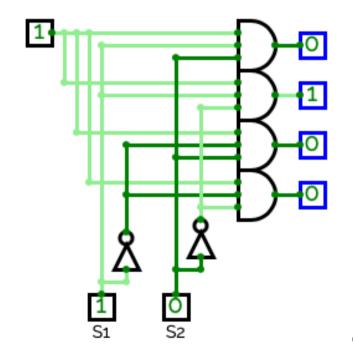
## demultiplexer

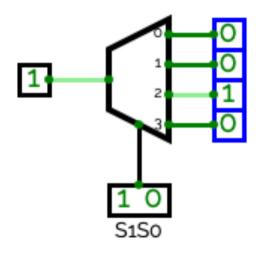
• Il demultiplexer realizza la funzione inversa rispetto al multiplexer: distribuisce il segnale in input (unica linea di ingresso) su una delle uscite selezionata dagli ingressi di controllo.



# demultiplexer

 data una unica linea di ingresso, il demultiplexer distribuisce il segnale su una delle uscite selezionata dagli ingressi di controllo.





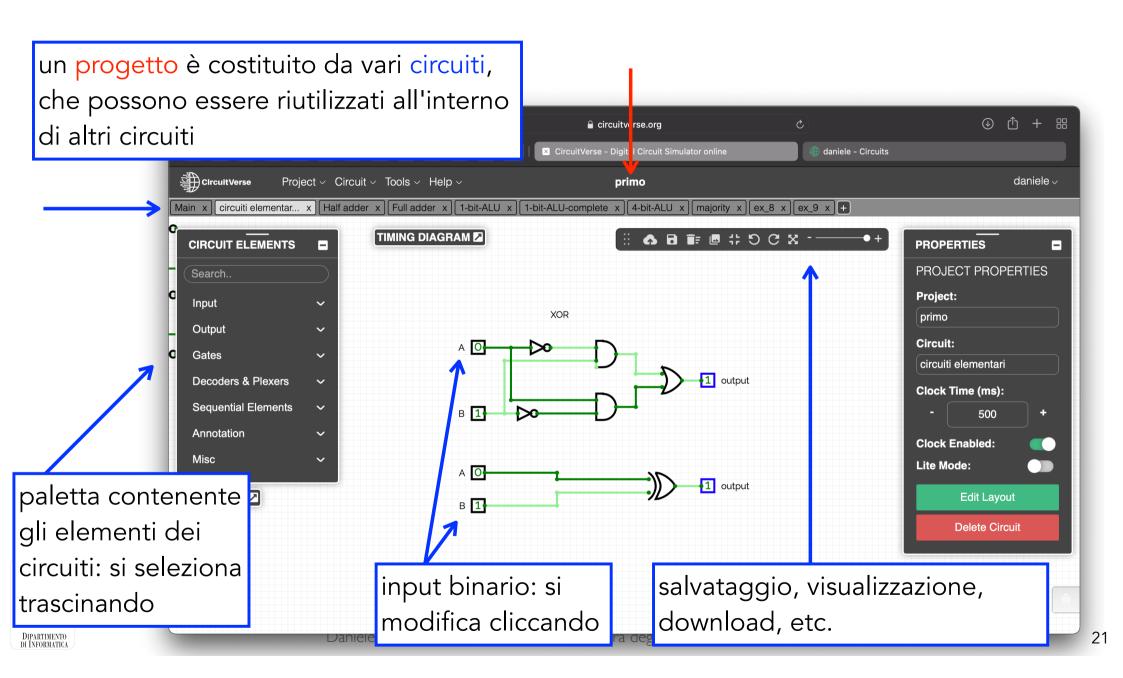




#### simulatore CircuitVerse

- Cloud-based, realizzato in HTML5:
  - https://circuitverse.org
- è necessario registrarsi con email/password per salvare i propri progetti e per accedere a quelli condivisi





## Esercizio 0 - esplorazione del tool

- Costruire i circuiti della slide precedente
- Imparare a fare il «wiring» (collegare col mouse i fili), spostare, trascinare, mettere etichette
- Modificare il suo layout, per poterlo riutilizzare come sottocircuito in futuro (ad es: spostare gli input/output lungo il bordo rettangolare)



#### Esercizio 1: half adder

ingressi		usc	cite
Α	В	Sum	Carry
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

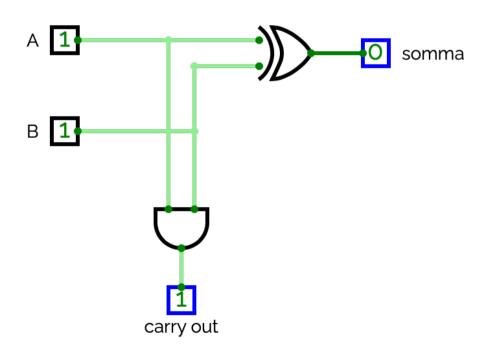
• costruire il circuito corrispondente all'half adder descritto in tabella.



#### Esercizio 1: half adder

ingressi		uscite	
Α	В	Sum	Carry
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

• costruire il circuito corrispondente all'half adder descritto in tabella.





#### Esercizio 2: full adder

 costruzione del full adder, riutilizzando l'half adder dell'esercizio precedente.

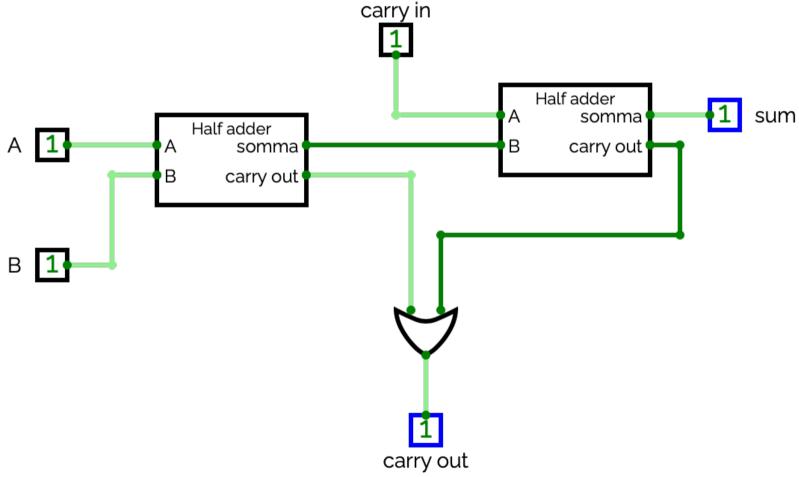
Inputs		Outputs			
a	b	Carryin	CarryOut	Sum	Comments
0	0	0	0	0	$0 + 0 + 0 = 00_{two}$
0	0	1	0	1	$0 + 0 + 1 = 01_{two}$
0	1	0	0	1	$0 + 1 + 0 = 01_{two}$
0	1	1	1	0	$0 + 1 + 1 = 10_{two}$
1	0	0	0	1	$1 + 0 + 0 = 01_{two}$
1	0	1	1	0	1 + 0 + 1 = 10 <sub>two</sub>
1	1	0	1	0	1 + 1 + 0 = 10 <sub>two</sub>
1	1	1	1	1	1 + 1 + 1 = 11

nuovo input



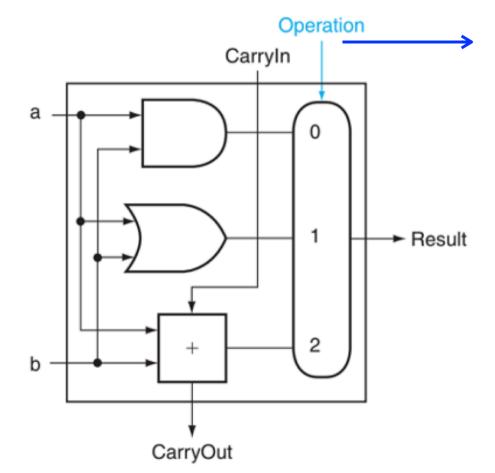
FIGURE A.5.3 Input and output specification for a 1-bit adder.

#### Esercizio 2: full adder





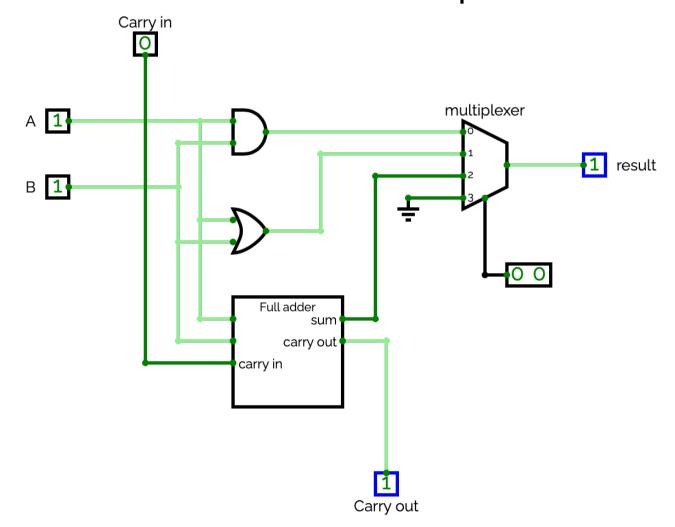
#### Esercizio 3: ALU a 1 bit (semplificata)



- segnale di controllo codificato su 2 bit, che indica l'operazione:
  - 00: AND logico
  - 01: OR logico
  - 10: somma aritmetica completa
- 11: non usato

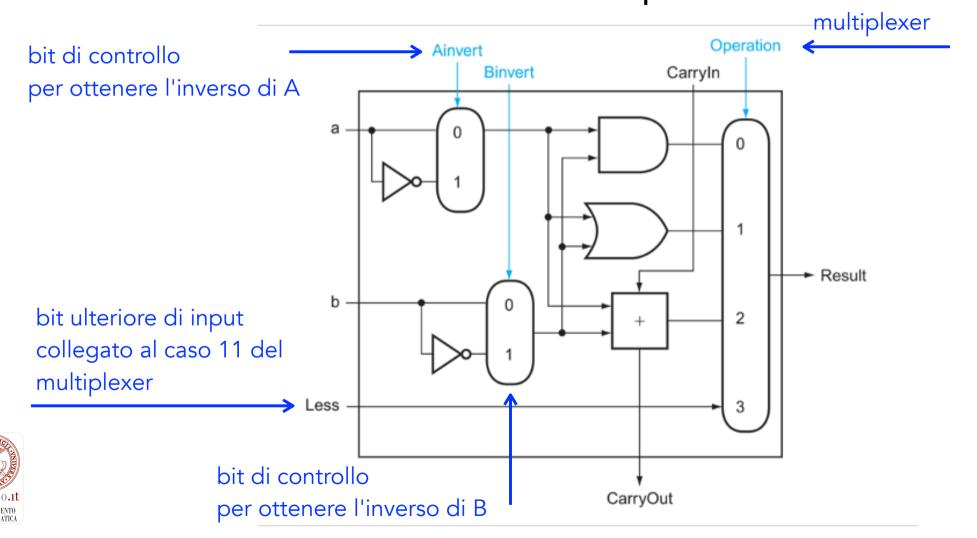


# Esercizio 3: ALU a 1 bit (semplificata)

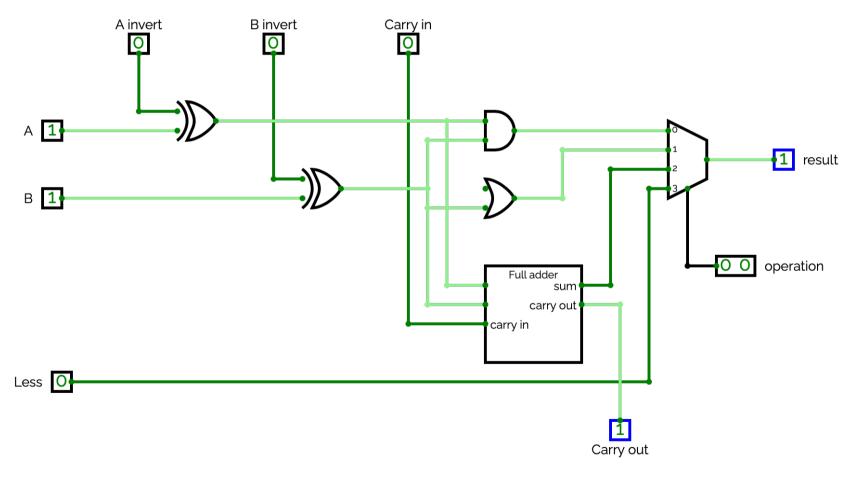




#### Esercizio 4: ALU a 1 bit (completa)



# Esercizio 4: ALU a 1 bit (completa)





#### Esercizio 5: ALU a 4 bit

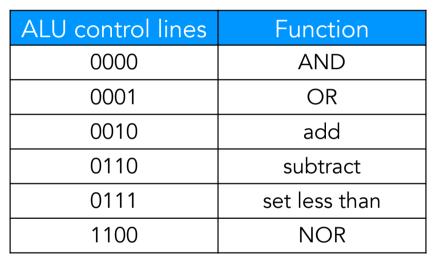
ALU control lines	Function
0000	AND
0001	OR
0010	add
0110	subtract
0111	set less than
1100	NOR

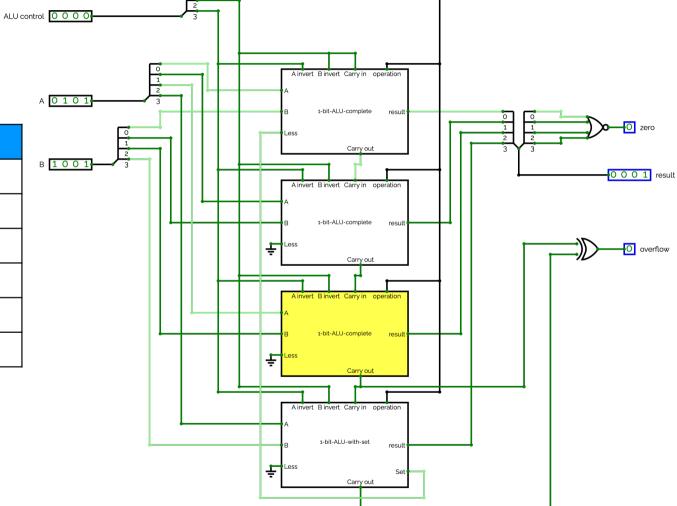
- Mettendo in cascata 4 ALU a 1 bit come la precedente, pensare a come costruire una ALU completa a 4 bit in grado di fare le seguenti operazioni su ingressi A e B a 4 bit:
- AND
- OR
- add
- subtract
- set less than (restituisce 1 se A<B; 0 altrimenti)
- NOR



aggiungere anche l'uscita zero (che vale 1 se il risultato è zero) e l'uscita che segnala overflow.









Daniele Radicioni - Laboratorio di Architettura degli Elaboratori, Turno TI

#### Esercizio 6:

- 1. Dato A = 1101, estrarre i suoi 2 bit meno significal
- 2. Calcolare i 4 possibili risultati di X OR Y
- 3. Dati A = 5, B = 3, fare la somma A + B
- 4. Dati A = 5, B = -3, fare la somma A + B
- 5. Dati A = -5, B = 3, fare la sottrazione A B
- 6. Con A = 3, B = 5, stabilire con «set less than» se A < B
- 7. Con A = 3, B = -5, stabilire con «set less than» se A < B. Cosa succede?
- 8. Con A = -5, B = 5, stabilire se A < B. Cosa succede?
- 9. Per generici A e B, calcolare se A=B
- 10.Calcolare i 4 possibili risultati di X NOR Y

ALU control	Function
0000	AND
0001	OR
0010	add
0110	subtract
0111	set less than
1100	NOR

#### Esercizio 7: semplificazione di espressione

• dimostrare che

$$\overline{AB} + \overline{AC} = A\overline{B} + \overline{AC}$$

Name	AND form	OR form
Identity law	1A = A	0 + A = A
Null law	0A = 0	1 + A = 1
Idempotent law	AA = A	A + A = A
Inverse law	$A\overline{A} = 0$	$A + \overline{A} = 1$
Commutative law	AB = BA	A + B = B + A
Associative law	(AB)C = A(BC)	(A + B) + C = A + (B + C)
Distributive law	A + BC = (A + B)(A + C)	A(B+C) = AB + AC
Absorption law	A(A + B) = A	A + AB = A
De Morgan's law	$\overline{AB} = \overline{A} + \overline{B}$	$\overline{A + B} = \overline{A}\overline{B}$



#### Esercizio 7: semplificazione di espressione

dimostrare che

$$\overline{AB} + \overline{AC} = A\overline{B} + \overline{AC}$$

• applichiamo De Morgan

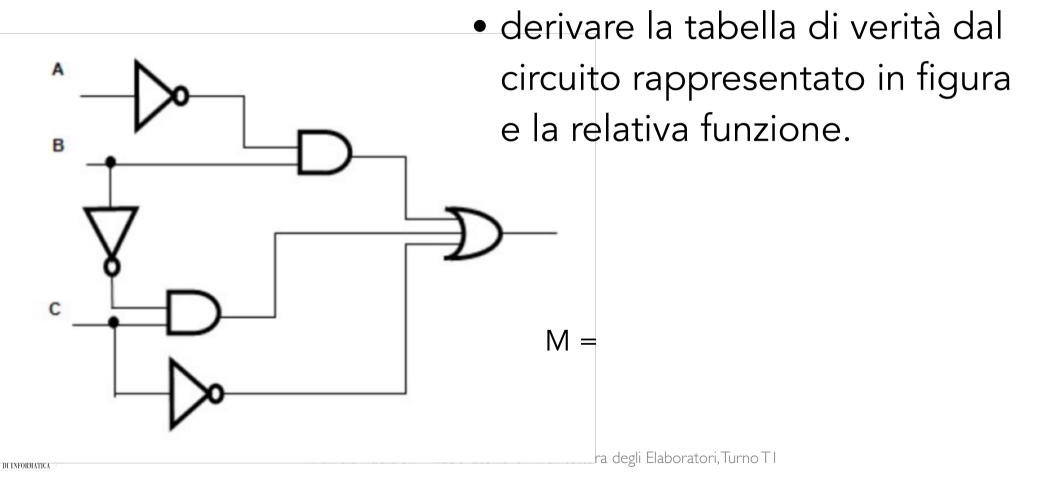
$$(\overline{A} + \overline{B})(A + \overline{C}) = \overline{A}A + \overline{A}\overline{C} + A\overline{B} + \overline{B}\overline{C} =$$

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

Name	AND form	OR form
Identity law	1A = A	0 + A = A
Null law	0A = 0	1 + A = 1
Idempotent law	AA = A	A + A = A
Inverse law	$A\overline{A} = 0$	$A + \overline{A} = 1$
Commutative law	AB = BA	A + B = B + A
Associative law	(AB)C = A(BC)	(A + B) + C = A + (B + C)
Distributive law	A + BC = (A + B)(A + C)	A(B+C) = AB + AC
Absorption law	A(A + B) = A	A + AB = A
De Morgan's law	$\overline{AB} = \overline{A} + \overline{B}$	$\overline{A + B} = \overline{A}\overline{B}$

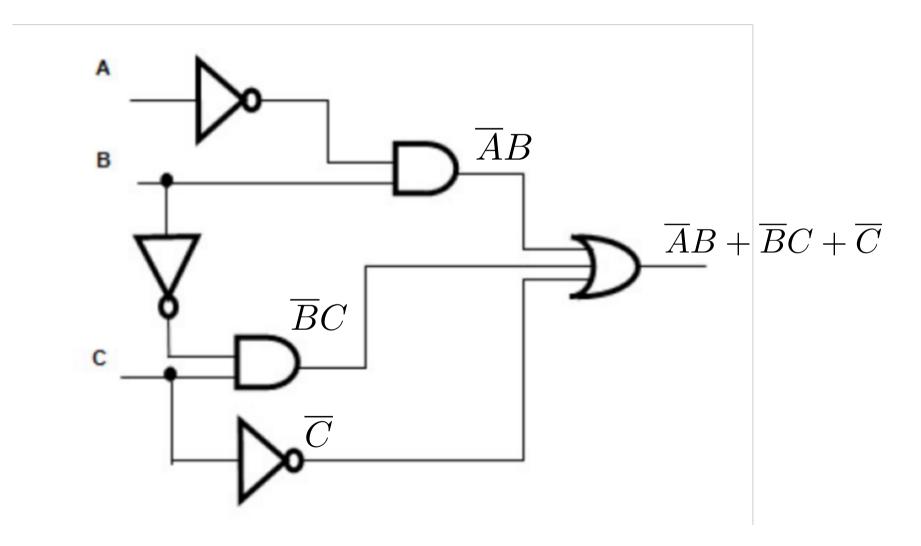


#### Esercizio 8: analisi di circuito



36

### Esercizio 8: analisi di circuito





#### esercizio 9

• costruire la tabella di verità e un circuito combinatorio a due entrate  $I_1$ e  $I_0$  e quattro uscite  $O_3$ ,  $O_2$ ,  $O_1$  e  $O_0$  tale che dato in input un numero X codificato in binario puro su due bit  $(I_1, I_0)$  produca in output il suo quadrato  $Y = X^2$  codificato sempre i binario puro su quattro bit  $(O_3; O_2; O_1; O_0)$ .



#### esercizio 9

• costruire la tabella di verità e un circuito combinatorio a due entrate  $I_1$ e  $I_0$  e quattro uscite  $O_3$ ,  $O_2$ ,  $O_1$  e  $O_0$  tale che dato in input un numero X codificato in binario puro su due bit ( $I_1$ ,  $I_0$ ) produca in output il suo quadrato  $Y = X^2$  codificato sempre i binario puro su quattro bit ( $O_3$ ;  $O_2$ ;  $O_1$ ;  $O_0$ ).

X	I <sub>1</sub>	I <sub>0</sub>	O <sub>3</sub>	O <sub>2</sub>	O <sub>1</sub>	<b>O</b> <sub>0</sub>	Y
0	0	0					0
1	0	1					1
2	1	0					4
3	1	1					9



#### esercizio 9

• costruire la tabella di verità e un circuito combinatorio a due entrate  $I_1$ e  $I_0$  e quattro uscite  $O_3$ ,  $O_2$ ,  $O_1$  e  $O_0$  tale che dato in input un numero X codificato in binario puro su due bit ( $I_1$ ,  $I_0$ ) produca in output il suo quadrato  $Y = X^2$  codificato sempre i binario puro su quattro bit ( $O_3$ ;  $O_2$ ;  $O_1$ ;  $O_0$ ).

X	I <sub>1</sub>	I <sub>0</sub>	O <sub>3</sub>	O <sub>2</sub>	O <sub>1</sub>	<b>O</b> <sub>0</sub>	Y
0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	0	0	1	1
2	1	0	0	1	0	0	4
3	1	1	1	0	0	1	9



altri esercizi

## da espressione booleana a circuito (1)

• disegnare un circuito corrispondente alla seguente espressione: (A + B)(B + C)



## da espressione booleana a circuito (2)

• disegnare un circuito corrispondente alla seguente espressione: (AB+C)D



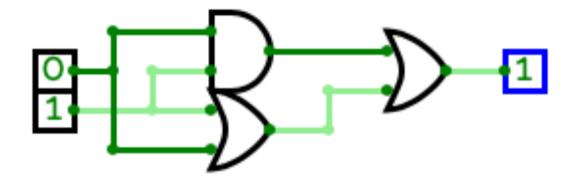
# da espressione booleana a circuito (3)

• disegnare un circuito corrispondente alla seguente espressione:  $\overline{AB} + (\overline{B+C})$ 



### da circuito a tabella (1)

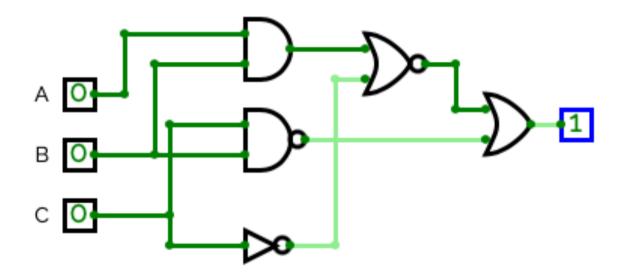
• costruire la tabella di verità corrispondente al circuito.





## da circuito a tabella (2)

• costruire la tabella di verità corrispondente al circuito.





### somma di numeri a 2 cifre (binarie)

- costruire su CircuitVerse il circuito visualizzato nella slide successiva utilizzando 2 full adders (realizzati nell'esercizio 2) per sommare due numeri a 2 cifre binarie
- verificare il risultato per la somma delle coppie
- A={10}; B={01}
- A={10}; B={11}



#### materiale della lezione

https://circuitverse.org/simulator/2205101642\_architettura\_b\_t1



