

Architettura degli Elaboratori

Esercitazione



Barbara Masucci

UNIVERSITA' DEGLI STUDI DI SALERNO

DIPARTIMENTO DI INFORMATICA

DIPARTIMENTO DI ECCELLENZA

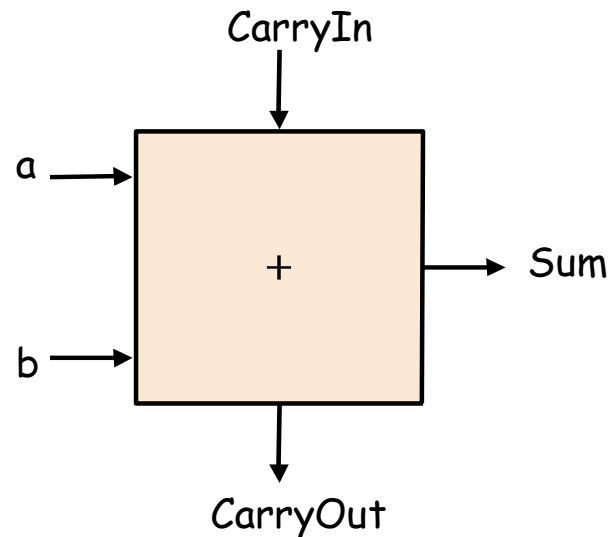
Su cosa ci esercitiamo oggi?

- Addizionatore binario
- Unità Aritmetico-Logica (ALU)



Esercizio 1

- Progettare un PLA (Array Logico Programmabile) che realizzi un **addizionatore ad 1 bit**



Esercizio 1: Soluzione

- Ricaviamo la **tavola di verità** delle funzioni
 - **Sum**=Somma(a,b,CarryIn)
 - **CarryOut**= Riporto(a,b,CarryIn)
- Successivamente, esprimiamo le funzioni in **forma canonica SOP**



Esercizio 1: Soluzione

Tavola di verità funzione Sum

a	b	CarryIn	Sum
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

$$\bar{a} \cdot \bar{b} \cdot \text{CarryIn}$$

$$\bar{a} \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}}$$

$$a \cdot \bar{b} \cdot \overline{\text{CarryIn}}$$

$$a \cdot b \cdot \text{CarryIn}$$

$$\text{Sum} = \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot \text{CarryIn} + \bar{a} \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot \bar{b} \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot b \cdot \text{CarryIn}$$



Esercizio 1: Soluzione

Tavola di verità funzione CarryOut

a	b	CarryIn	CarryOut
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	1
1	1	1	1

$$\bar{a} \cdot b \cdot \text{CarryIn}$$

$$a \cdot \bar{b} \cdot \text{CarryIn}$$

$$a \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}}$$

$$a \cdot b \cdot \text{CarryIn}$$

$$\begin{aligned} \text{CarryOut} &= \bar{a} \cdot b \cdot \text{CarryIn} + a \cdot \bar{b} \cdot \text{CarryIn} + a \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot b \cdot \text{CarryIn} \\ &= \bar{a} \cdot b \cdot \text{CarryIn} + a \cdot b \cdot \text{CarryIn} \\ &\quad + a \cdot \bar{b} \cdot \text{CarryIn} + a \cdot b \cdot \text{CarryIn} \\ &\quad + a \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot b \cdot \text{CarryIn} \\ &= a \cdot \text{CarryIn} + b \cdot \text{CarryIn} + a \cdot b \end{aligned}$$

Minimizziamo con le proprietà di idempotenza e del complemento

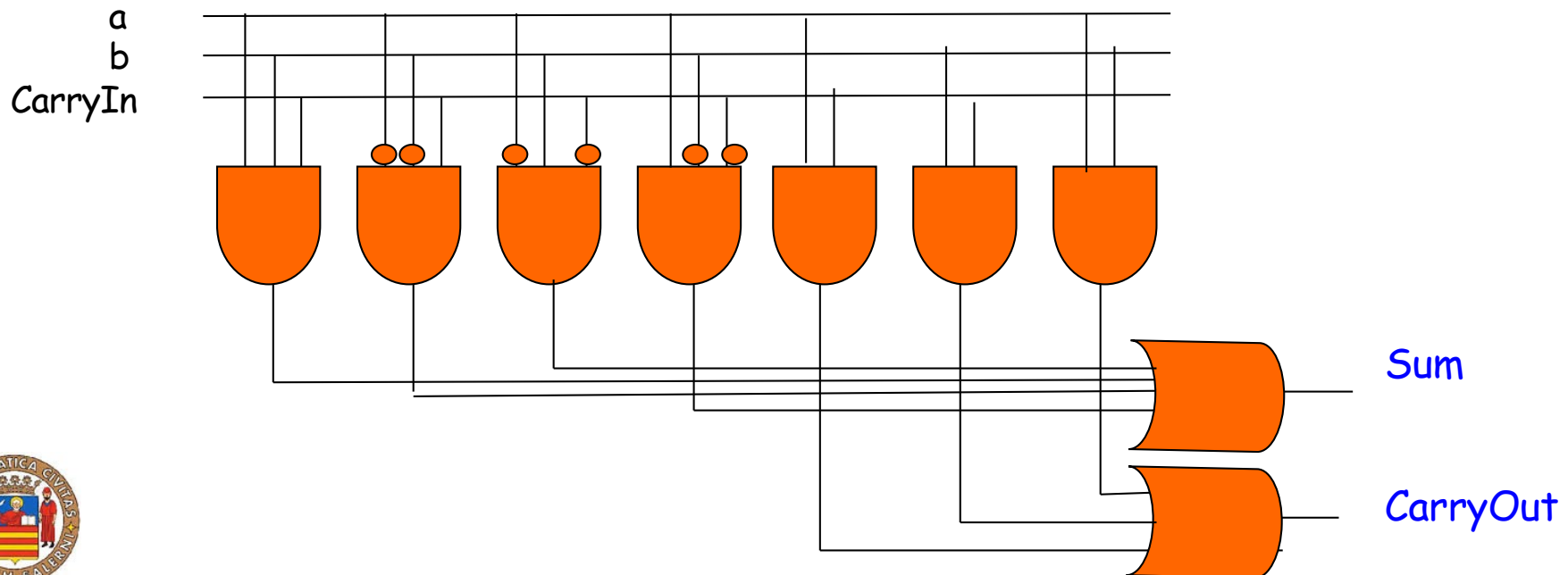


Esercizio 1: Soluzione

➤ Otteniamo la **rete AND-to-OR** per le funzioni

$$\text{Sum} = \overline{a} \cdot \overline{b} \cdot \text{CarryIn} + \overline{a} \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot \overline{b} \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot b \cdot \text{CarryIn}$$

$$\text{CarryOut} = a \cdot \text{CarryIn} + b \cdot \text{CarryIn} + a \cdot b$$

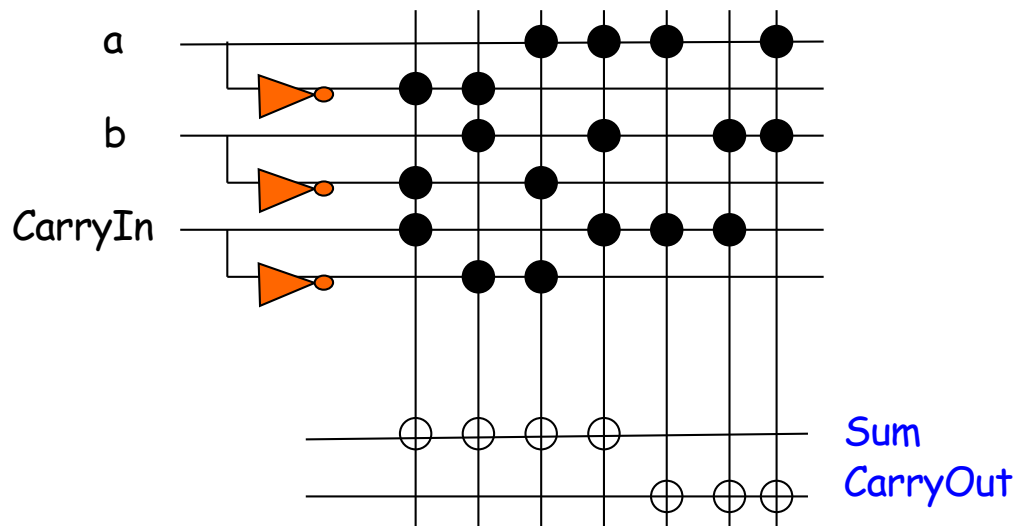


Esercizio 1: Soluzione

➤ Rappresentazione equivalente sotto forma di griglia

$$\text{Sum} = \overline{a} \cdot \overline{b} \cdot \text{CarryIn} + \overline{a} \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot \overline{b} \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot b \cdot \text{CarryIn}$$

$$\text{CarryOut} = a \cdot \text{CarryIn} + b \cdot \text{CarryIn} + a \cdot b$$



Esercizio 2

- Progettare una rete combinatoria che realizzi le funzioni Sum e CarryOut usando porte **AND, OR** e **XOR**



Esercizio 2: Soluzione

$$\begin{aligned}\text{Sum} &= \overline{a} \cdot \overline{b} \cdot \text{CarryIn} + \overline{a} \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot \overline{b} \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot b \cdot \text{CarryIn} \\ &= (\overline{a} \cdot \overline{b} + \overline{a} \cdot b) \cdot \overline{\text{CarryIn}} + (a \cdot \overline{b} + a \cdot b) \cdot \text{CarryIn} \\ &= (a \oplus b) \cdot \overline{\text{CarryIn}} + (a \oplus b) \cdot \text{CarryIn} \\ &= a \oplus b \oplus \text{CarryIn}\end{aligned}$$

a	b	CarryIn	Sum
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

$$\overline{a} \cdot \overline{b} \cdot \text{CarryIn}$$

$$\overline{a} \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}}$$

$$a \cdot \overline{b} \cdot \overline{\text{CarryIn}}$$

$$a \cdot b \cdot \text{CarryIn}$$



Esercizio 2: Soluzione

a	b	CarryIn	CarryOut
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	1
1	1	1	1

$\bar{a} \cdot b \cdot \text{CarryIn}$

$a \cdot \bar{b} \cdot \text{CarryIn}$

$a \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}}$

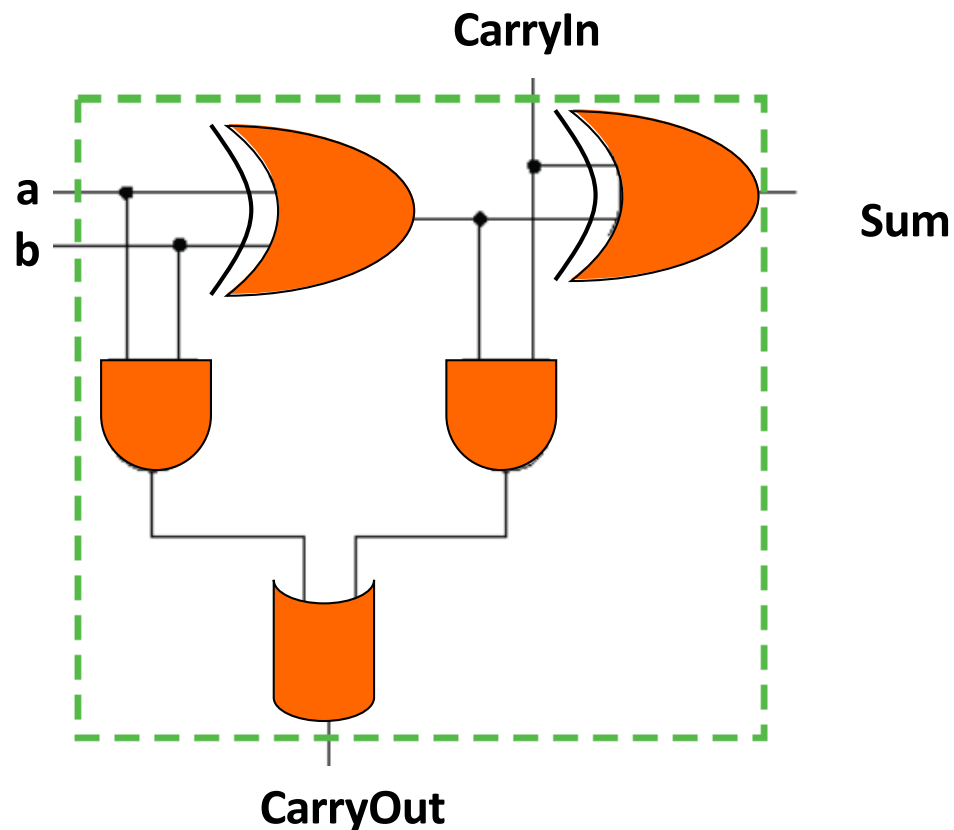
$a \cdot b \cdot \text{CarryIn}$

$$\begin{aligned} \text{CarryOut} &= \bar{a} \cdot b \cdot \text{CarryIn} + a \cdot \bar{b} \cdot \text{CarryIn} \\ &\quad + a \cdot b \cdot \overline{\text{CarryIn}} + a \cdot b \cdot \text{CarryIn} \\ &= (\bar{a} \cdot b + a \cdot \bar{b}) \cdot \text{CarryIn} + a \cdot b \cdot (\overline{\text{CarryIn}} + \text{CarryIn}) \\ &= (a \oplus b) \cdot \text{CarryIn} + a \cdot b \end{aligned}$$



Esercizio 2: Soluzione

$$\text{Sum} = a \oplus b \oplus \text{CarryIn}$$
$$\text{CarryOut} = (a \oplus b) \cdot \text{CarryIn} + a \cdot b$$



Esercizio 3

- Progettare una **ALU ad 1 bit** che realizzi le seguenti funzioni, specificando gli opportuni segnali di controllo
 - AND
 - OR
 - NAND
 - NOR
 - Somma
 - Sottrazione



Esercizio 3: Soluzione

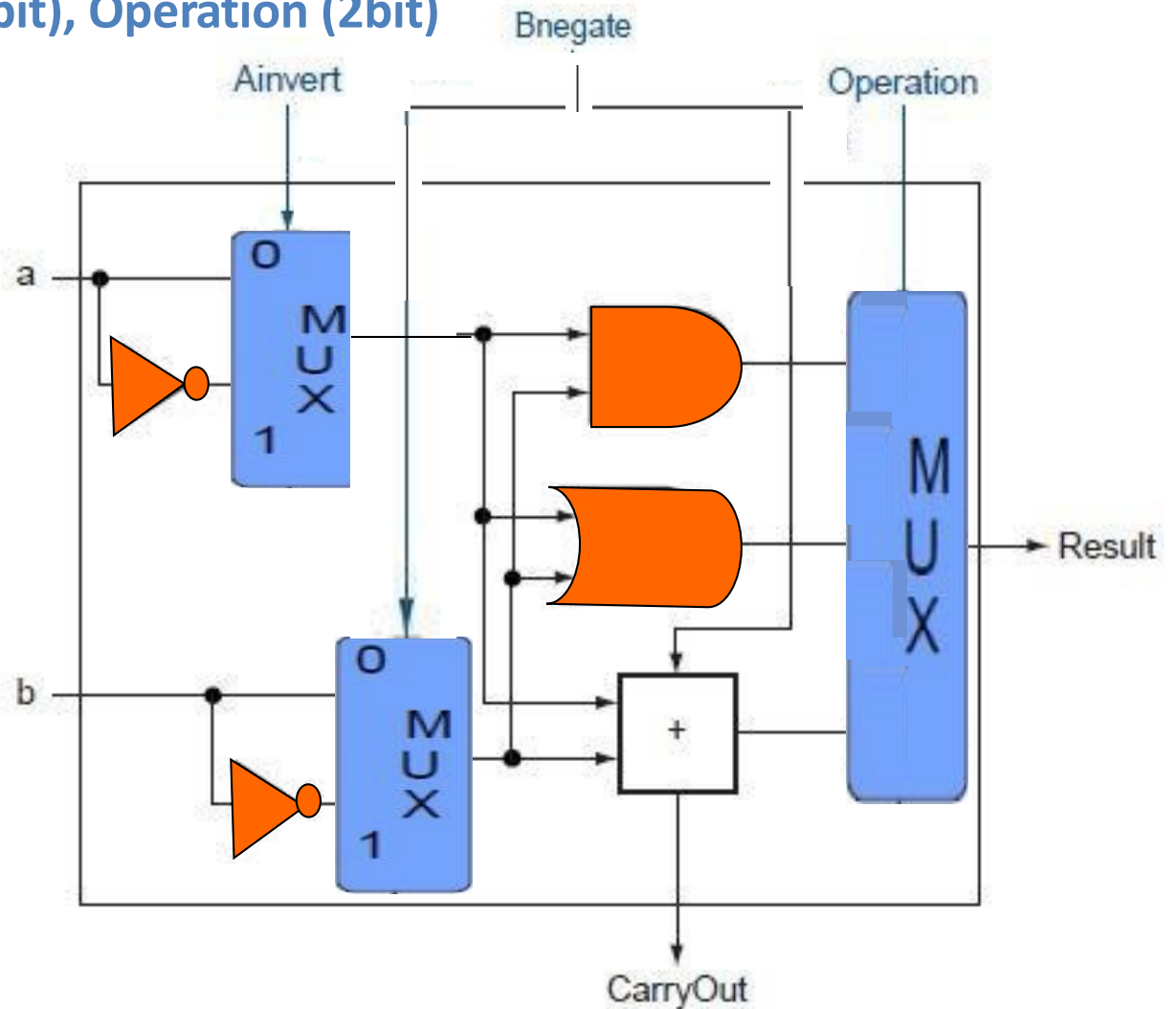
- Ricordiamo che abbiamo già costruito un'ALU ad un bit per realizzare
 - AND
 - OR
 - NOR
 - Somma
 - Sottrazione
- Come aggiungere il NAND?



Esercizio 3: Soluzione

Ainvert (1 bit), Bnegate (1 bit), Operation (2bit)

ALU control lines	Function
0000	AND
0001	OR
0010	add
0110	subtract
1100	NOR



Esercizio 3: Soluzione

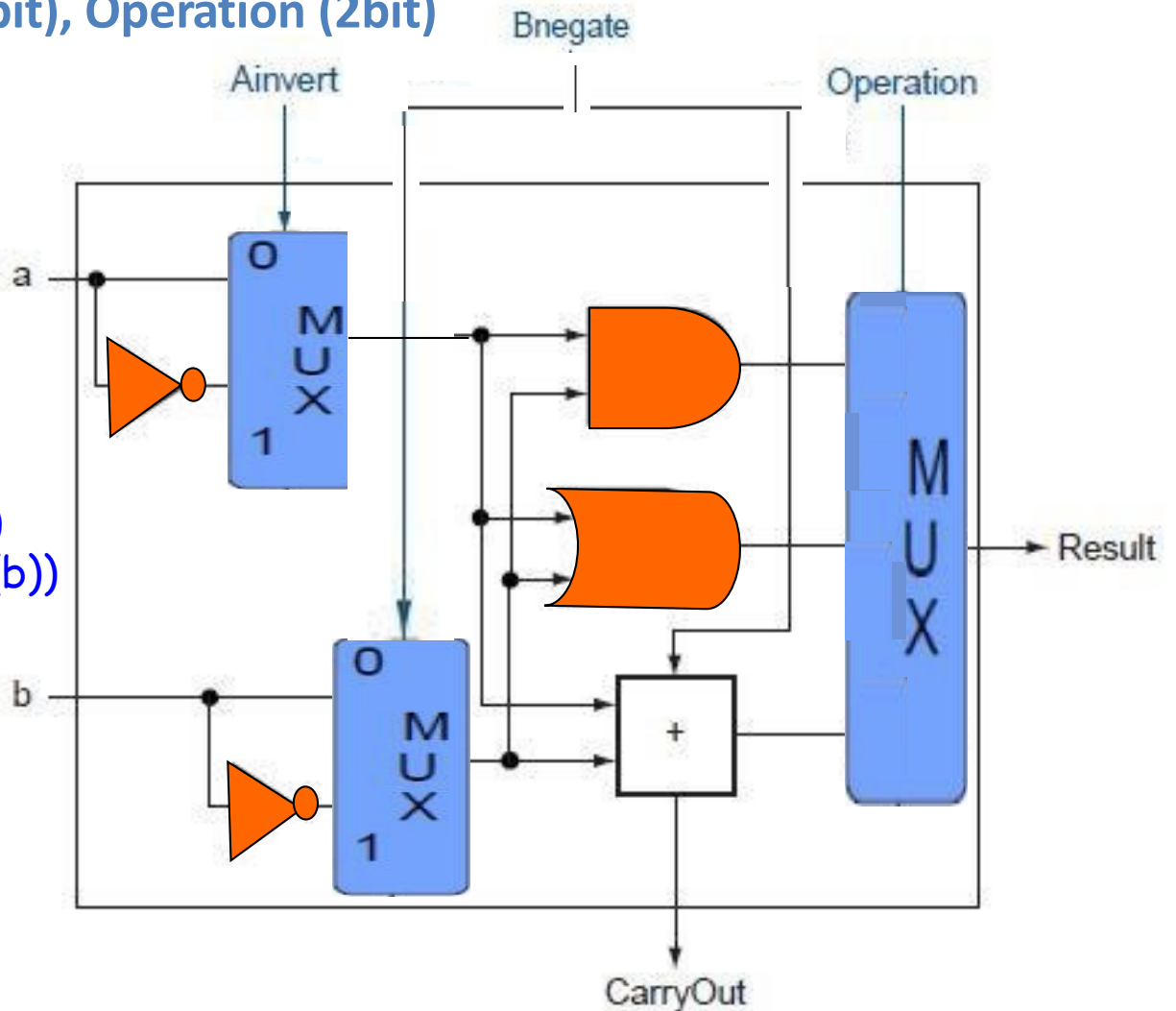
Ainvert (1 bit), Bnegate (1 bit), Operation (2bit)

ALU control lines	Function
0000	AND
0001	OR
0010	add
0110	subtract
1100	NOR

Poiché

$$\begin{aligned} \text{NAND}(a,b) &= \text{NOT}(\text{AND}(a,b)) \\ &= \text{OR}(\text{NOT}(a), \text{NOT}(b)) \end{aligned}$$

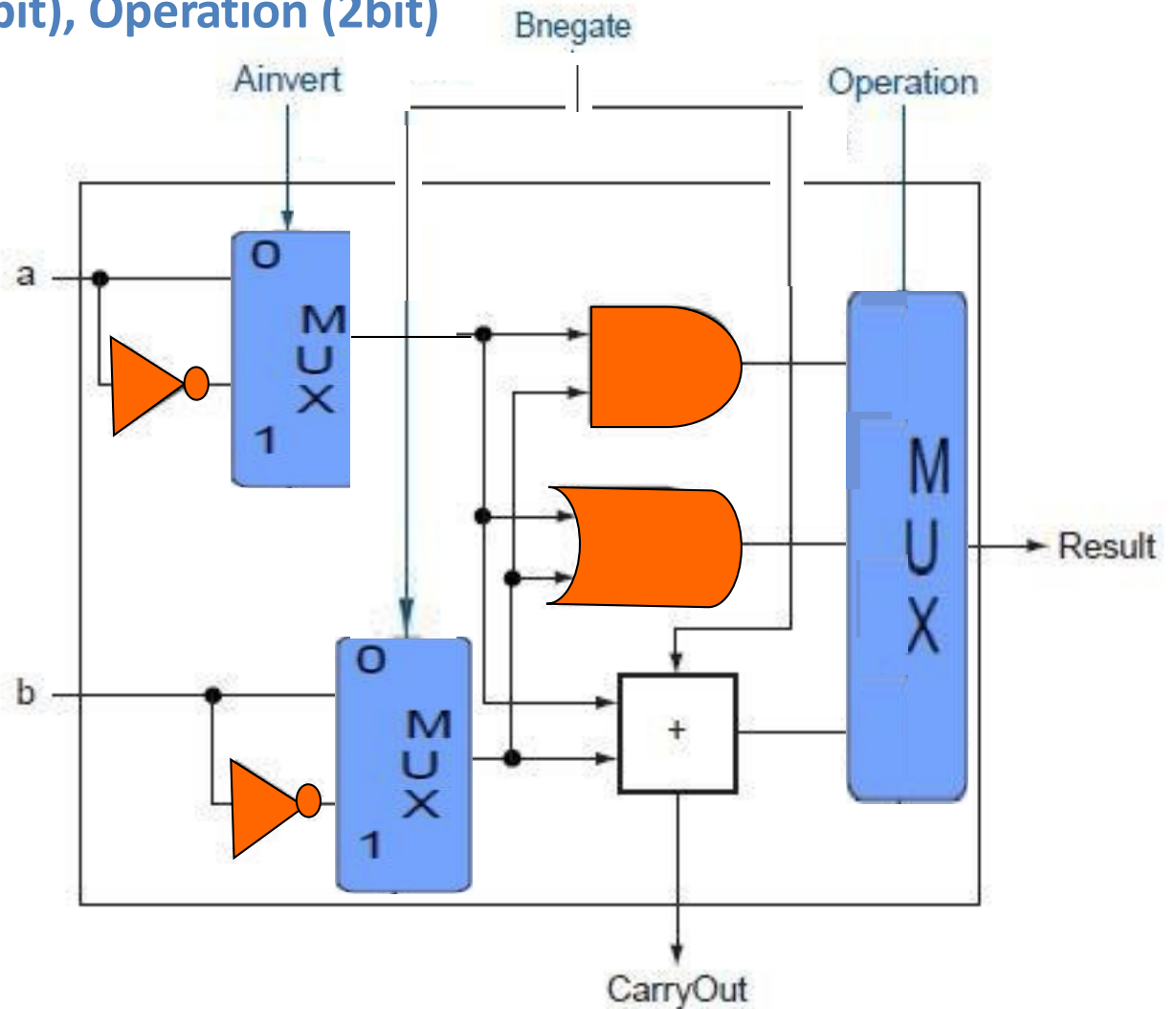
basta aggiungere
una riga alla tabella



Esercizio 3: Soluzione

Ainvert (1 bit), Bnegate (1 bit), Operation (2bit)

ALU control lines	Function
0000	AND
0001	OR
0010	add
0110	subtract
1100	NOR
1101	NAND



Esercizio 4

- Progettare una **ALU a 3 bit** che realizzi le seguenti funzioni, specificando gli opportuni segnali di controllo
 - AND
 - OR
 - NAND
 - NOR
 - Somma
 - Sottrazione



Esercizio 4: Soluzione

Input:

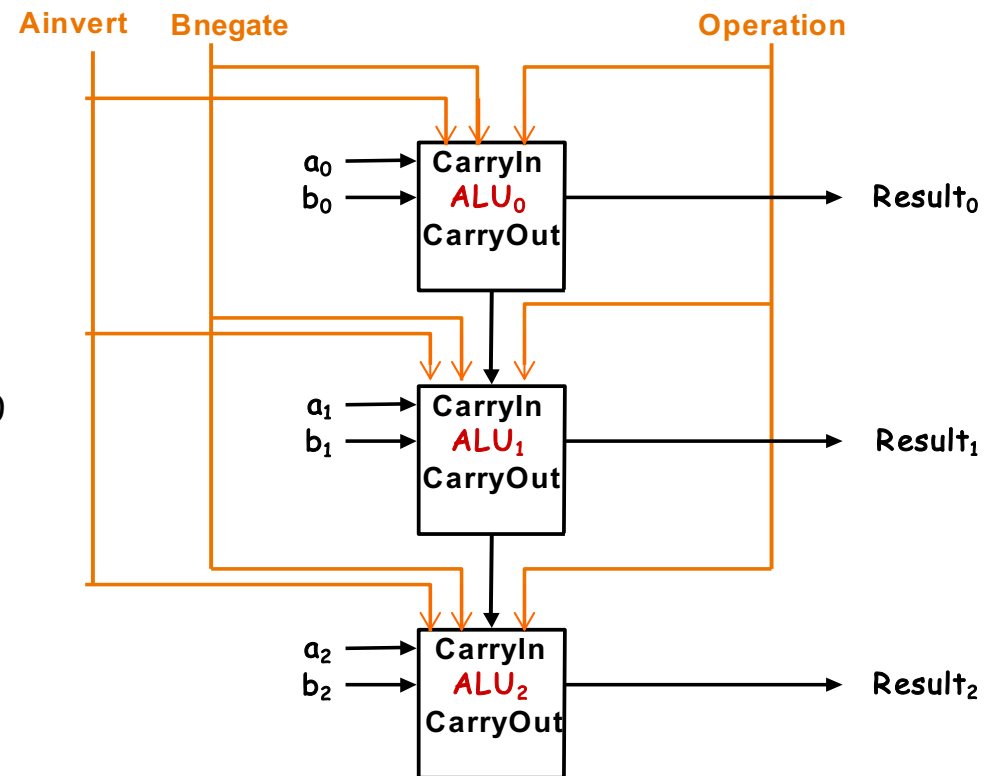
- $a = a_2a_1a_0$
- $b = b_2b_1b_0$

Output:

- Result
= $\text{Result}_2\text{Result}_1\text{Result}_0$

Concateniamo tre copie dell'ALU costruita

- $\text{ALU}_0, \text{ALU}_1, \text{ALU}_2$



Esercizio 4.a

- Sullo schema progettato all'Esercizio 4, mostrare il risultato dell'operazione **AND (010,001)**, indicando il valore
 - dei bit trasportati su ogni filo del circuito
 - dei segnali di controllo



Esercizio 4.a: Soluzione

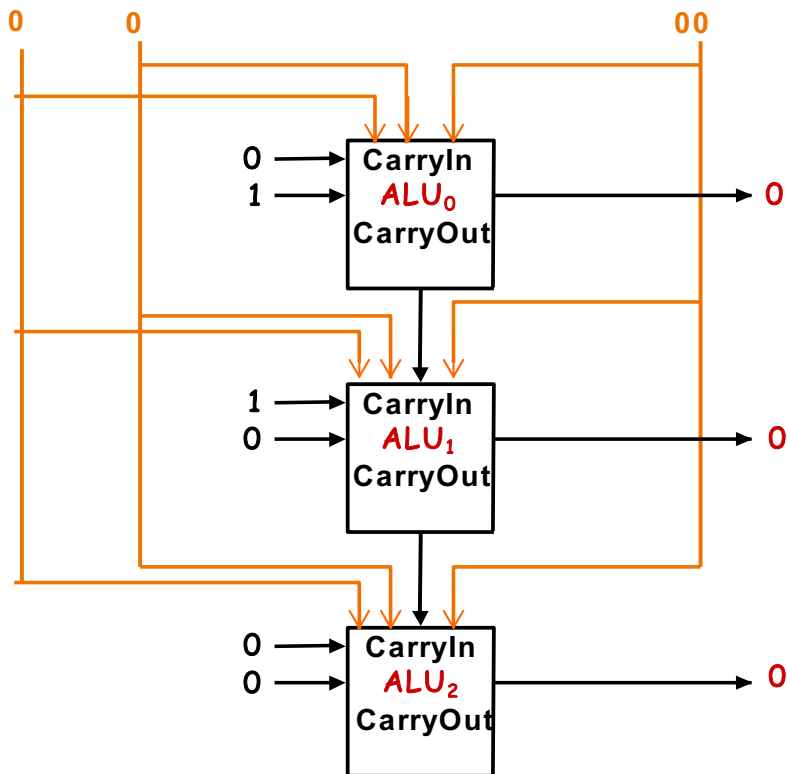
Input:

➤ $a=010$

➤ $b=001$

Output:

➤ $\text{Result} = \text{AND}(a,b) = 000$



Esercizio 4.b

- Sullo schema progettato all'Esercizio 4, mostrare il risultato dell'operazione **OR (010,001)**, indicando il valore
 - dei bit trasportati su ogni filo del circuito
 - dei segnali di controllo



Esercizio 4.b: Soluzione

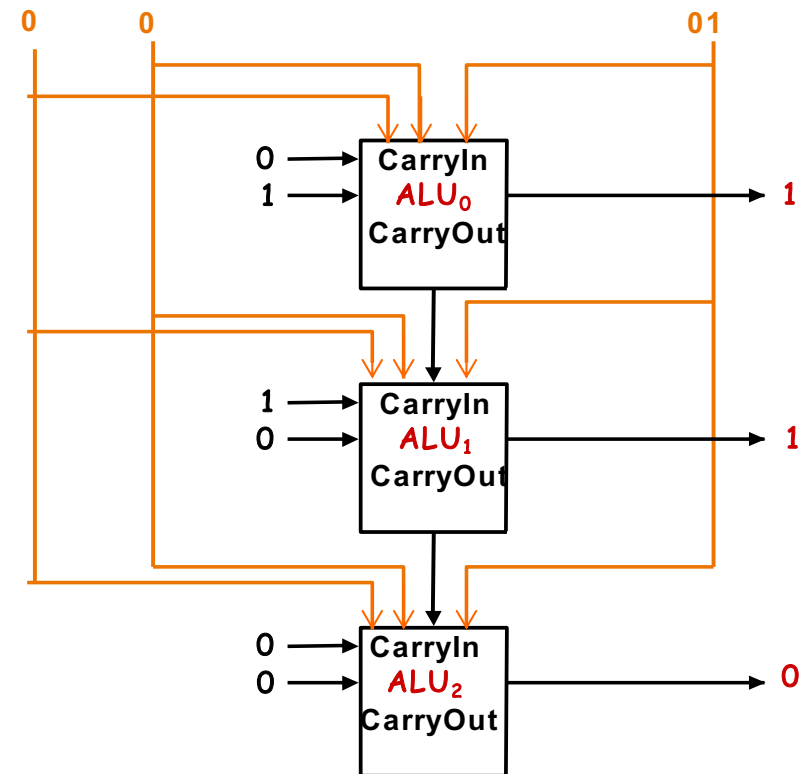
Input:

➤ $a=010$

➤ $b=001$

Output:

➤ $\text{Result} = \text{OR}(a,b) = 011$



Esercizio 4.c

- Sullo schema progettato all'Esercizio 4, mostrare il risultato dell'operazione **ADD(010,001)**, indicando il valore
 - dei bit trasportati su ogni filo del circuito
 - dei segnali di controllo



Esercizio 4.c: Soluzione

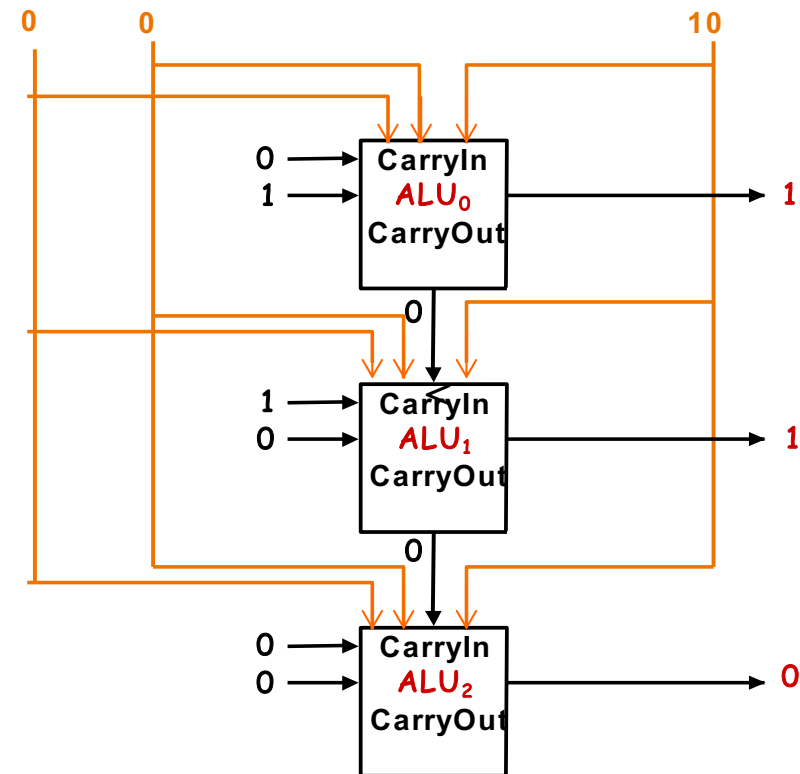
Input:

➤ $a=010$

➤ $b=001$

Output:

➤ $\text{Result} = \text{ADD}(a,b) = 011$



Esercizio 4.d

- Sullo schema progettato all'Esercizio 4, mostrare il risultato dell'operazione **SUB(010,001)**, indicando il valore
 - dei bit trasportati su ogni filo del circuito
 - dei segnali di controllo



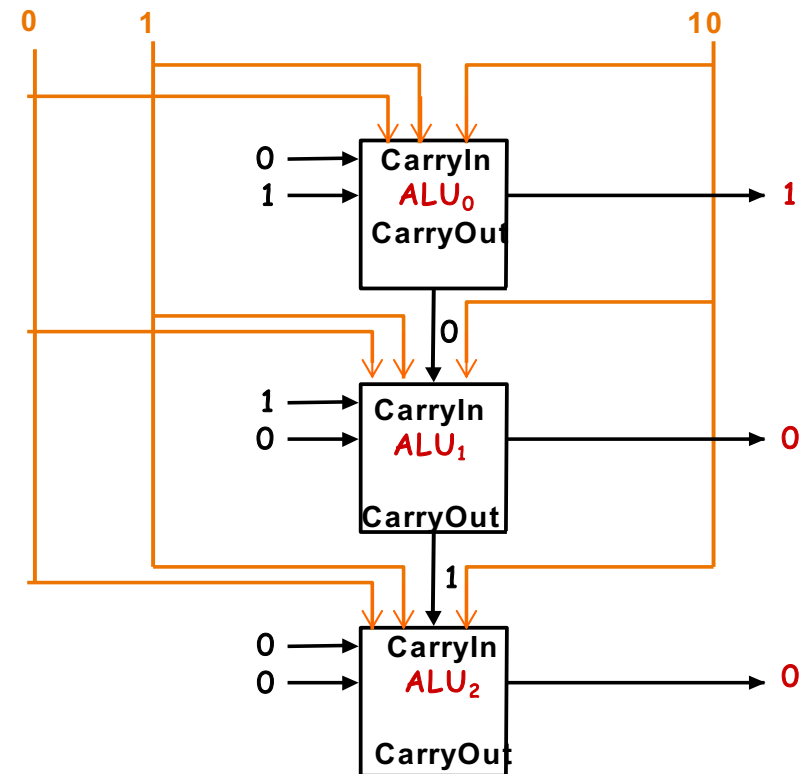
Esercizio 4.d: Soluzione

Input:

- $a=010$
- $b=001$

Output:

- **Result=SUB(a,b)=001**
 - Infatti $-b=110+1=111$ e $a+(-b)=010+111=001$



Esercizio 4.e

- Sullo schema progettato all'Esercizio 4, mostrare il risultato dell'operazione **SUB(001,010)**, indicando il valore
 - dei bit trasportati su ogni filo del circuito
 - dei segnali di controllo



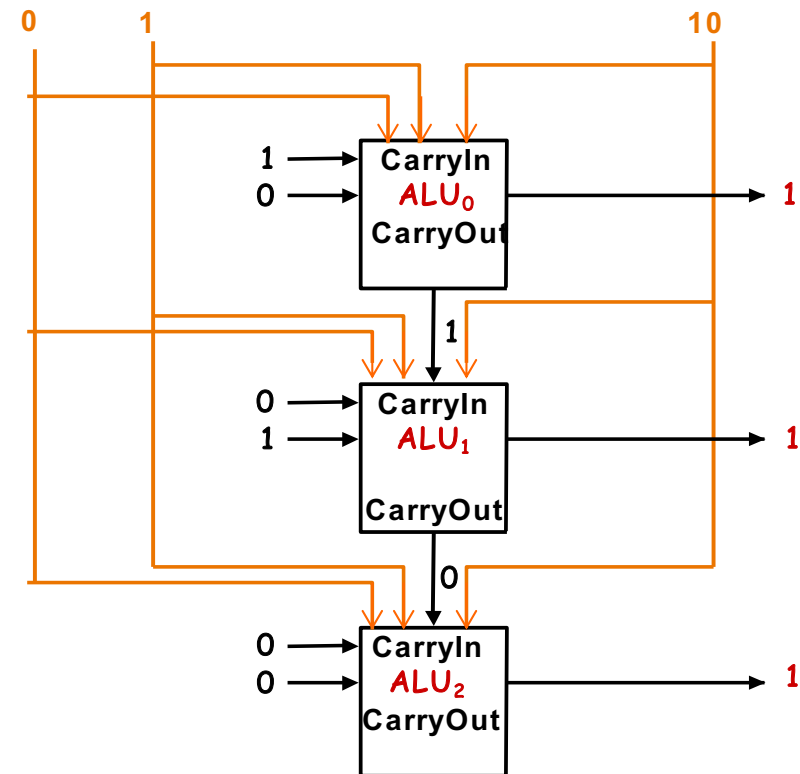
Esercizio 4.e: Soluzione

Input:

- $a=001$
- $b=010$

Output:

- **Result=SUB(a,b)=111**
 - Infatti $-b=101+1=110$ e $a+(-b)=001+110=111$



Esercizio 4.f

- Sullo schema progettato all'Esercizio 4, mostrare il risultato dell'operazione **NAND (010,001)**, indicando il valore
 - dei bit trasportati su ogni filo del circuito
 - dei segnali di controllo



Esercizio 4.f: Soluzione

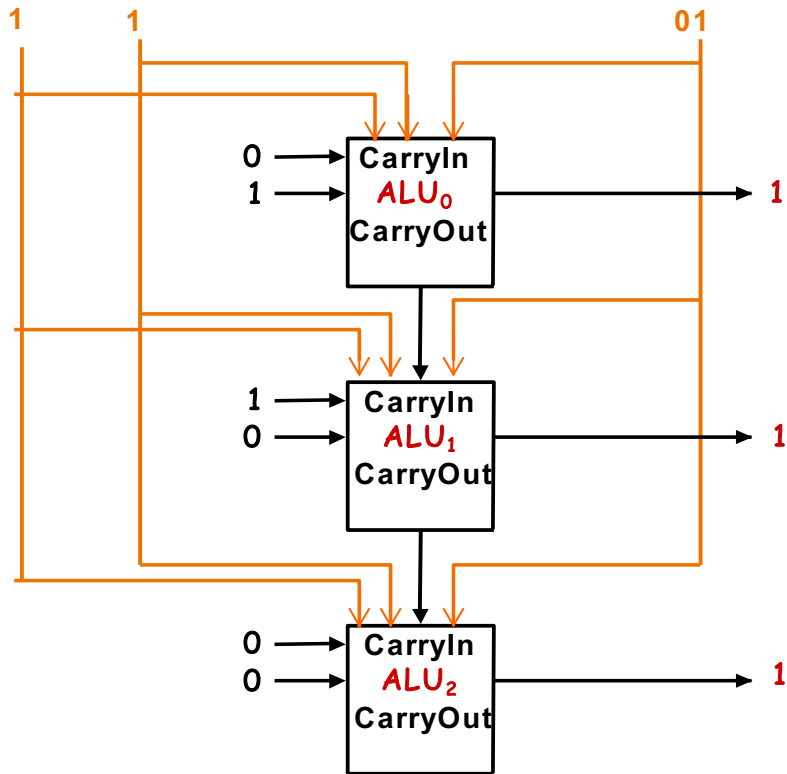
Input:

➤ $a=010$

➤ $b=001$

Output:

➤ $\text{Result} = \text{NAND}(a,b) = 111$



Esercizio 4.g

- Sullo schema progettato all'Esercizio 4, mostrare il risultato dell'operazione **NOR (010,001)**, indicando il valore
 - dei bit trasportati su ogni filo del circuito
 - dei segnali di controllo



Esercizio 4.g: Soluzione

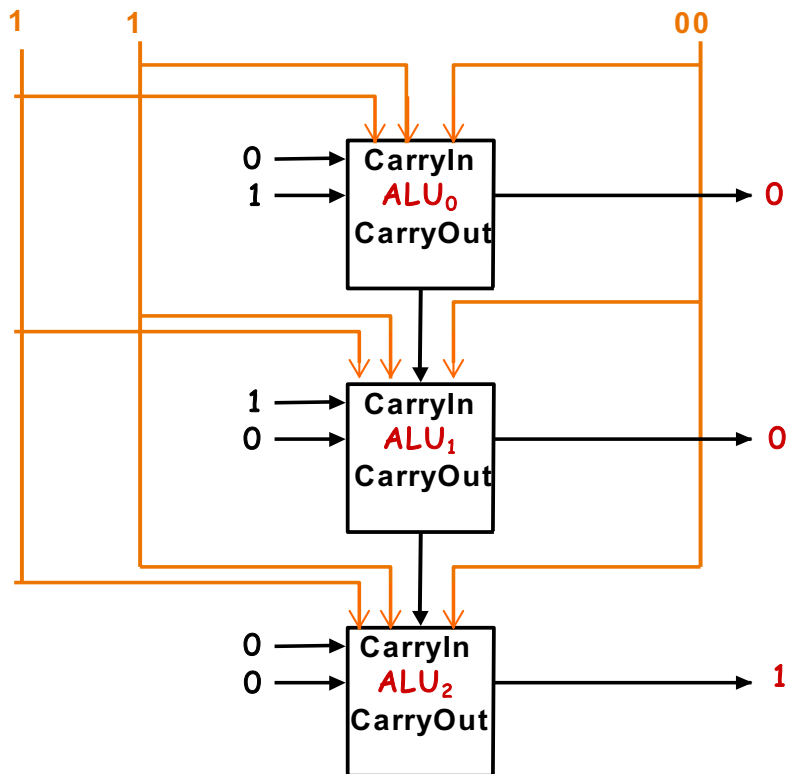
Input:

➤ $a=010$

➤ $b=001$

Output:

➤ $\text{Result}=\text{NOR}(a,b)=100$



Esercizio 4.h

- Modificare l'**ALU a 3 bit** progettata, in modo da supportare anche l'operazione SLT, specificando l'opportuno segnali di controllo

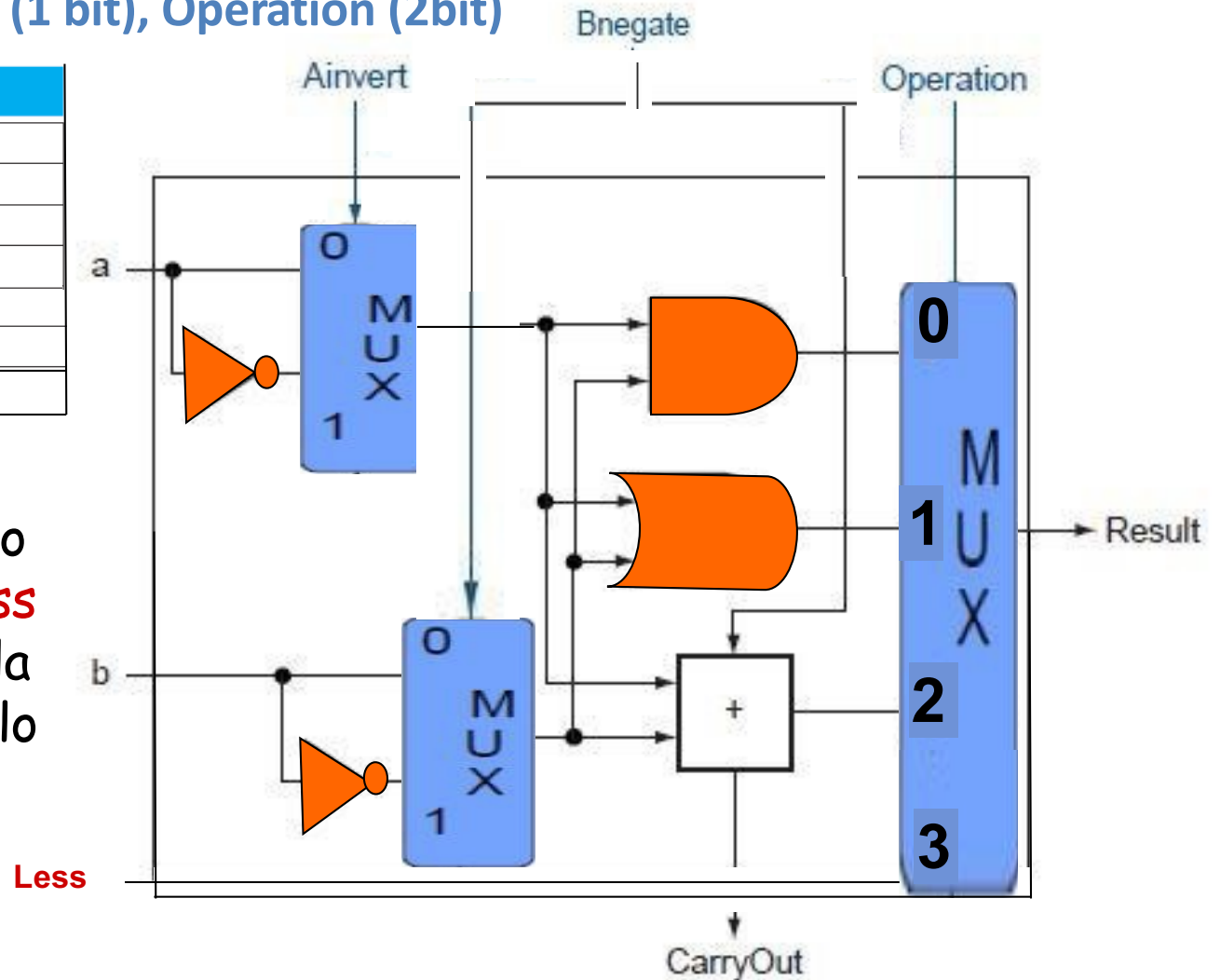


Esercizio 4.h: Soluzione

Ainvert (1 bit), Bnegate (1 bit), Operation (2bit)

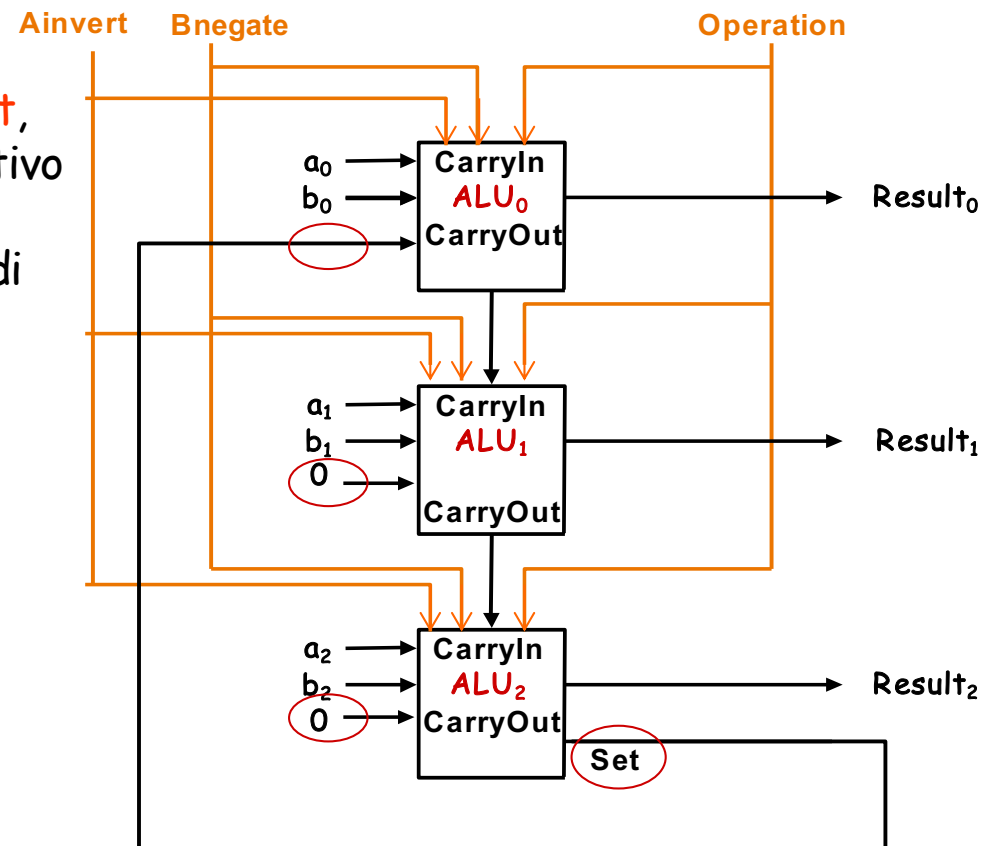
ALU control lines	Function
0000	AND
0001	OR
0010	add
0110	subtract
1100	NOR
1101	NAND
0111	SLT

Aggiungiamo un nuovo ingresso all'ALU: **Less** e una riga alla tabella dei segnali di controllo



Esercizio 4.h: Soluzione

- L'ALU₂ ha un output aggiuntivo: **Set**, che coincide con il bit più significativo del risultato della sottrazione
- **Set** viene ridiretto sull'input **Less** di ALU₀
- Gli input **Less** delle varie ALU (eccetto la prima) sono posti a 0
- **Bnegate** è posto a 1 per sottrarre
- **Operation** è posta a 11 per far passare in output l'ultimo bit in ingresso al multiplexer 4:1



Esercizio 4.i

- Sullo schema progettato all'Esercizio 4.h, mostrare il risultato dell'operazione **SLT (010,001)**, indicando il valore
 - dei bit trasportati su ogni filo del circuito
 - dei segnali di controllo



Esercizio 4.i: Soluzione

➤ Input:

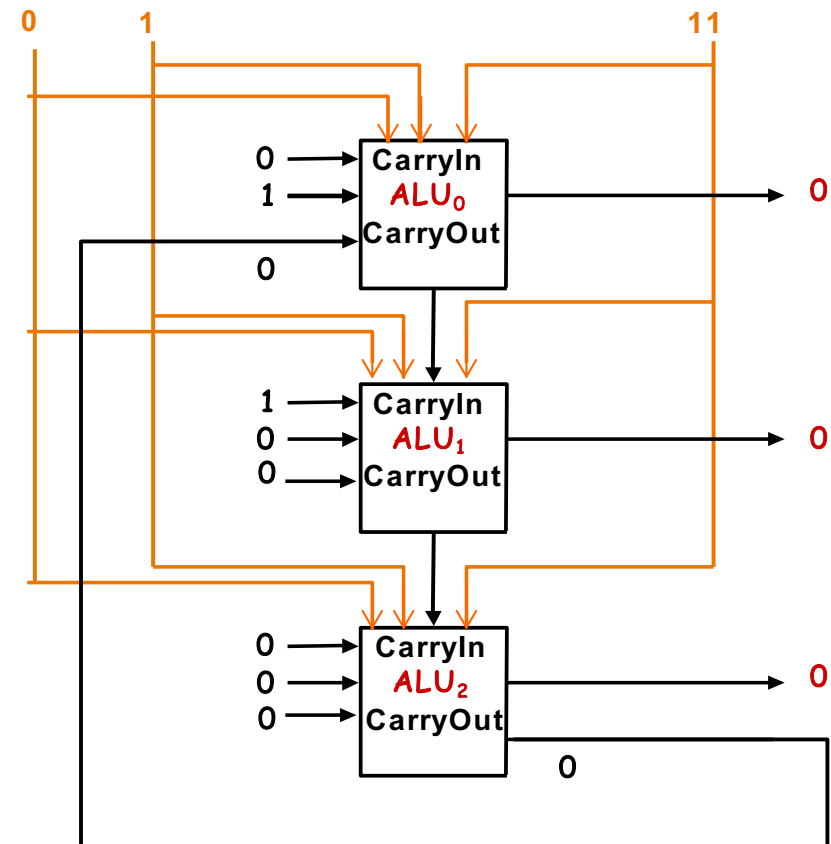
➤ $a=010$

➤ $b=001$

➤ Output:

➤ **Result = $SLT(a,b)=000$**

➤ Infatti, poiché $a-b=001$,
Set=0



Esercizio 4.j

- Sullo schema progettato all'Esercizio 4.h, mostrare il risultato dell'operazione **SLT (001,010)**, indicando il valore
 - dei bit trasportati su ogni filo del circuito
 - dei segnali di controllo



Esercizio 4.j: Soluzione

➤ Input:

➤ $a=001$

➤ $b=010$

➤ Output:

➤ **Result = $SLT(a,b)=001$**

➤ Infatti, poiché $a-b=111$,
Set=1

