

# Architettura degli Elaboratori 2025-2026

ALU

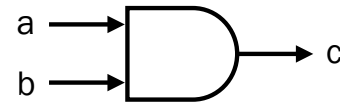
Prof. Elisabetta Fersini  
[elisabetta.fersini@unimib.it](mailto:elisabetta.fersini@unimib.it)

# ALU (Arithmetic Logic Unit)

- L'Arithmetic Logic Unit:
  - E' la parte del processore che svolge le operazioni aritmetico-logiche
  - E' un insieme di circuiti combinatori che implementa:
    - Operazioni aritmetiche: es somma e sottrazione
    - Operazioni logiche: es AND e OR

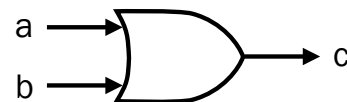
# Blocchi di base per costruire l'ALU

1. AND gate ( $c = a \cdot b$ )



a	b	$c = a \cdot b$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

2. OR gate ( $c = a + b$ )



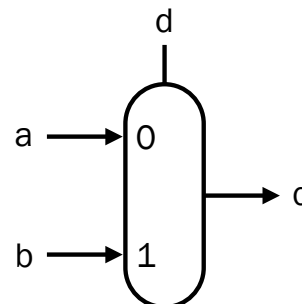
a	b	$c = a + b$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

3. Inverter ( $c = \bar{a}$ )



a	$c = \bar{a}$
0	1
1	0

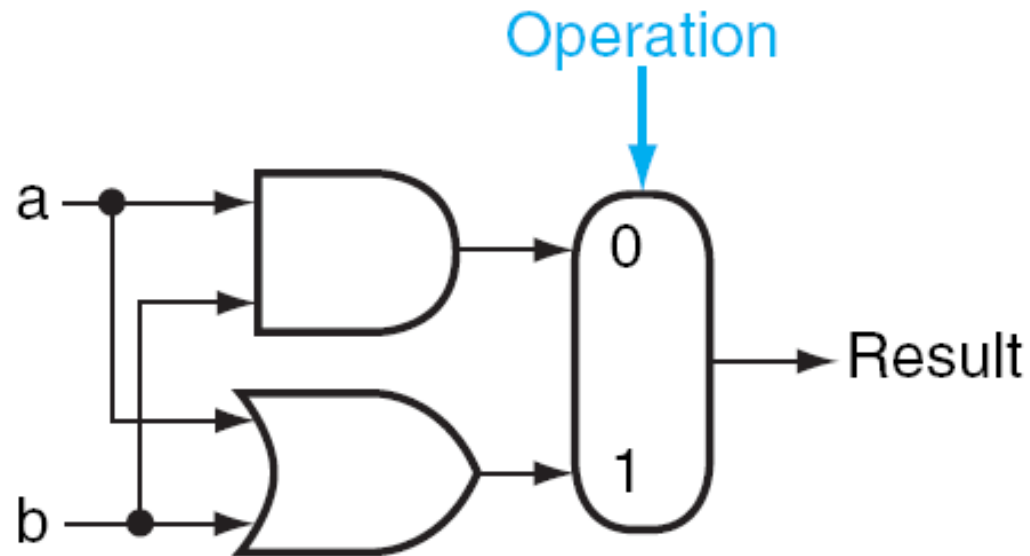
4. Multiplexor  
(if  $d = 0$ ,  $c = a$ ;  
else  $c = b$ )



d	c
0	a
1	b

# ALU ad 1 bit – operazioni logiche

- ALU su 1 bit che implementa AND e OR



# ALU ad 1 bit – operazioni aritmetiche

- Addizione

00000000000000000000 0001 1 1 1 1 0 0 1 1 0 1 0 0

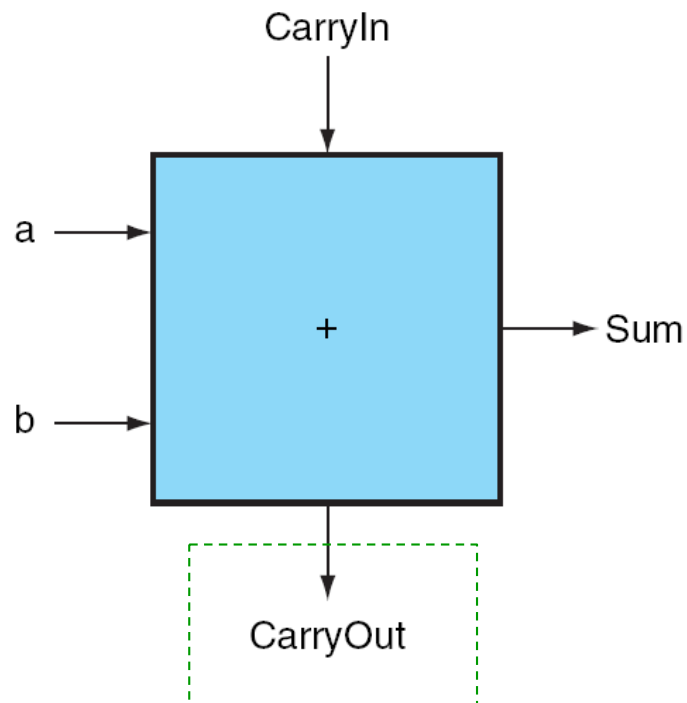
carry

00000000000000000000 0000 1 0 1 1 1 1 0 0 1 0 1 1 +  
00000000000000000000 0000 0 1 1 0 1 0 0 1 1 0 1 0 =

00000000000000000000 0001 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 0 1

# ALU ad 1 bit – operazioni aritmetiche

- **Addizione**



# ALU ad 1 bit – operazioni aritmetiche

- Addizione**

a	b	CarryIn	CarryOut	Somma
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>
1	0	0	0	1
<b>1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>
<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>	<b>0</b>
<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>

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

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

# ALU ad 1 bit – operazioni aritmetiche

- Il carry out in un full-adder è generato quando almeno due tra i tre ingressi (a, b, CarryIn) sono 1. La formula logica

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

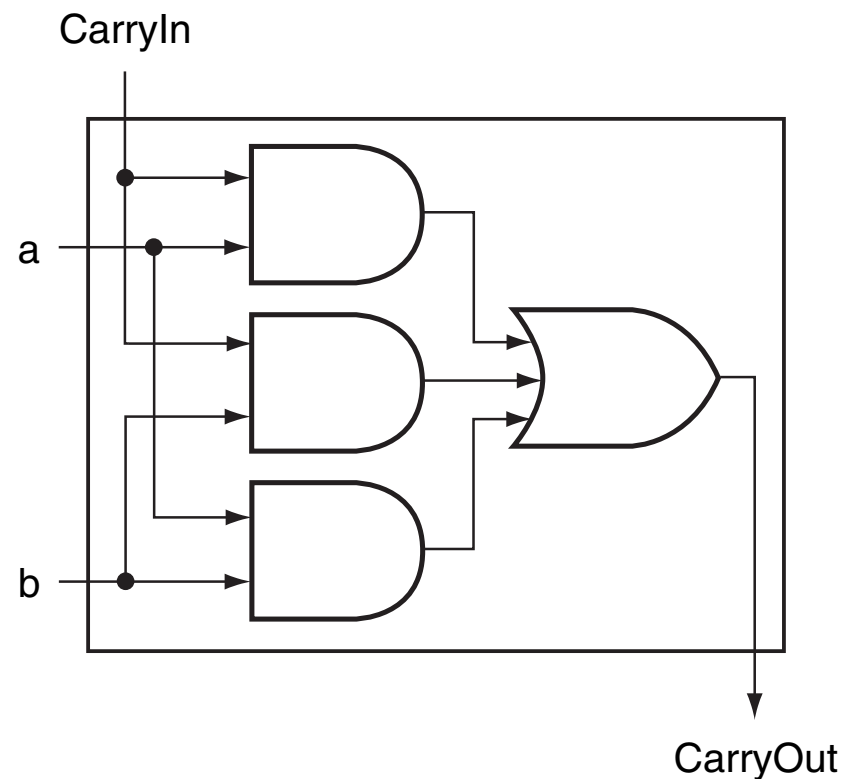
già copre tutti questi casi:

- **a·b**: CarryIn=1 se sia a che b sono 1 (indipendentemente da CarryIn)
- **a·Cin**: CarryIn=1 se a e Cin sono 1 (indipendentemente da b)
- **b·Cin**: CarryIn=1 se b e Cin sono 1 (indipendentemente da a)



# ALU ad 1 bit – operazioni aritmetiche

- Addizione



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

# ALU ad 1 bit – operazioni aritmetiche

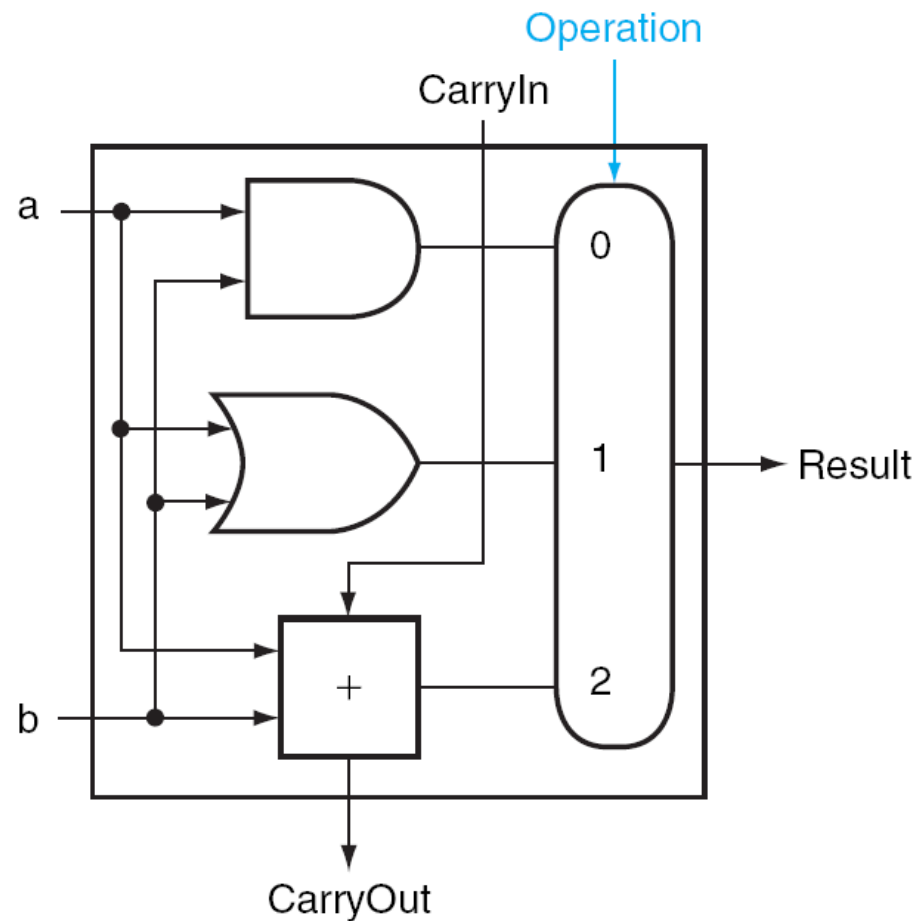
- Addizione

a	b	CarryIn	CarryOut	Somma
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

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

# ALU ad 1 bit

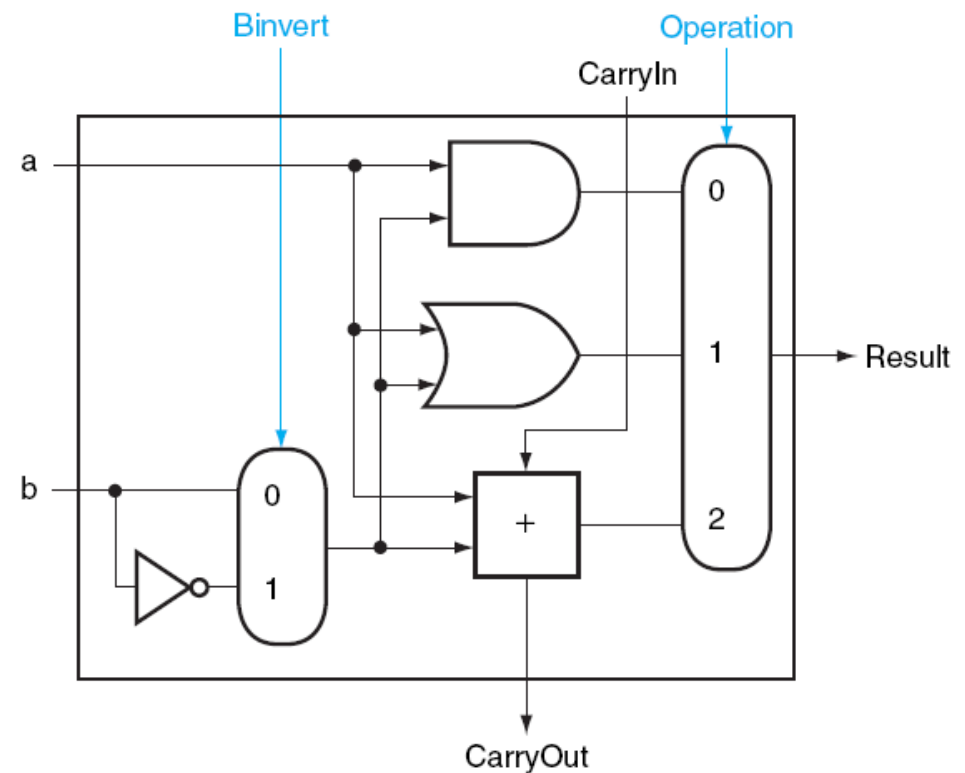
- ALU su 1 bit che esegue somma, AND, OR



# ALU ad 1 bit

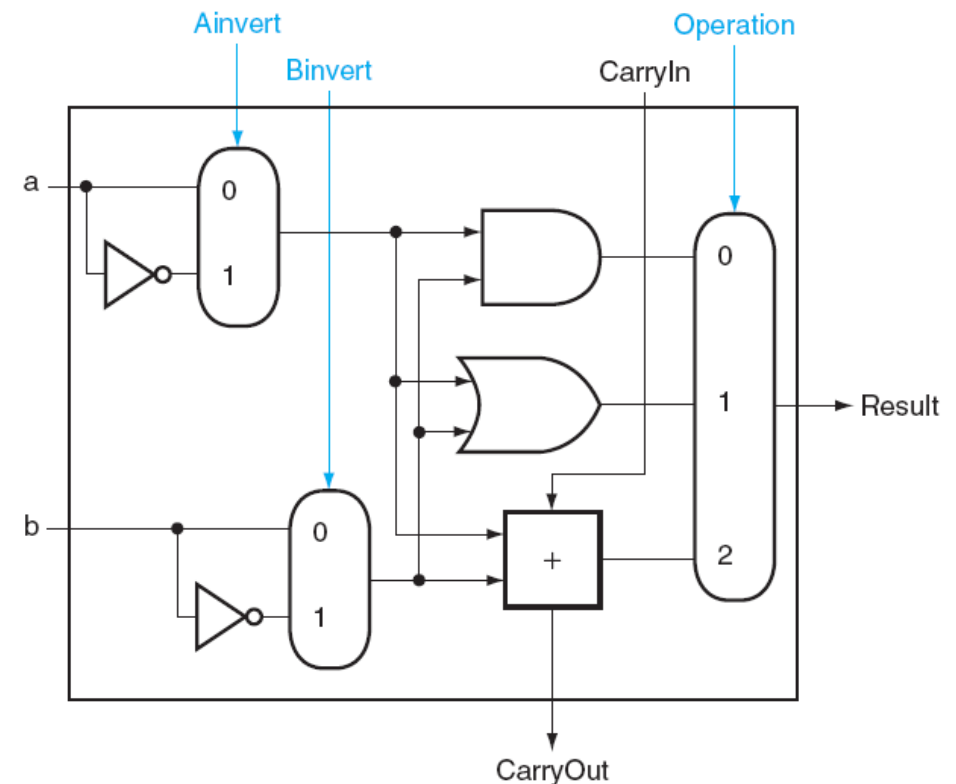
- Cosa succede se settiamo il CarryIn a 1?
  - Possiamo sommare  $a+b+1$
- Se neghiamo  $b$ , possiamo ottenere una **sottrazione** (in CA2)

$$a - b = a + (\bar{b} + 1)$$



# ALU ad 1 bit

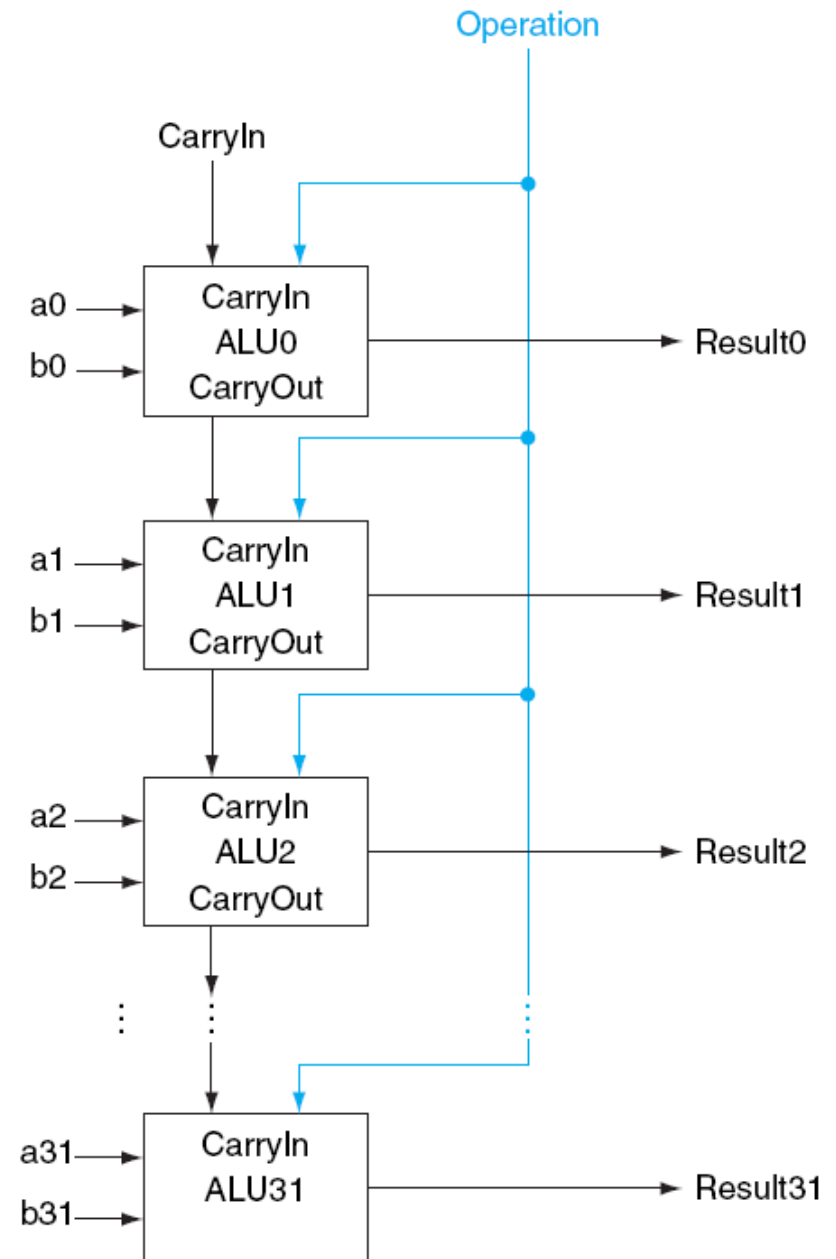
- Come si implementa anche NOR?  $\text{NOT}(a+b)$
- De Morgan:
  - $\text{NOT}(a \text{ OR } b) = \text{NOT } a \text{ AND NOT } b \rightarrow \overline{(a + b)} = \bar{a} \cdot \bar{b}$
  - $\text{NOT}(a \text{ AND } b) = \text{NOT } a \text{ OR NOT } b \rightarrow \overline{(a \cdot b)} = \bar{a} + \bar{b}$



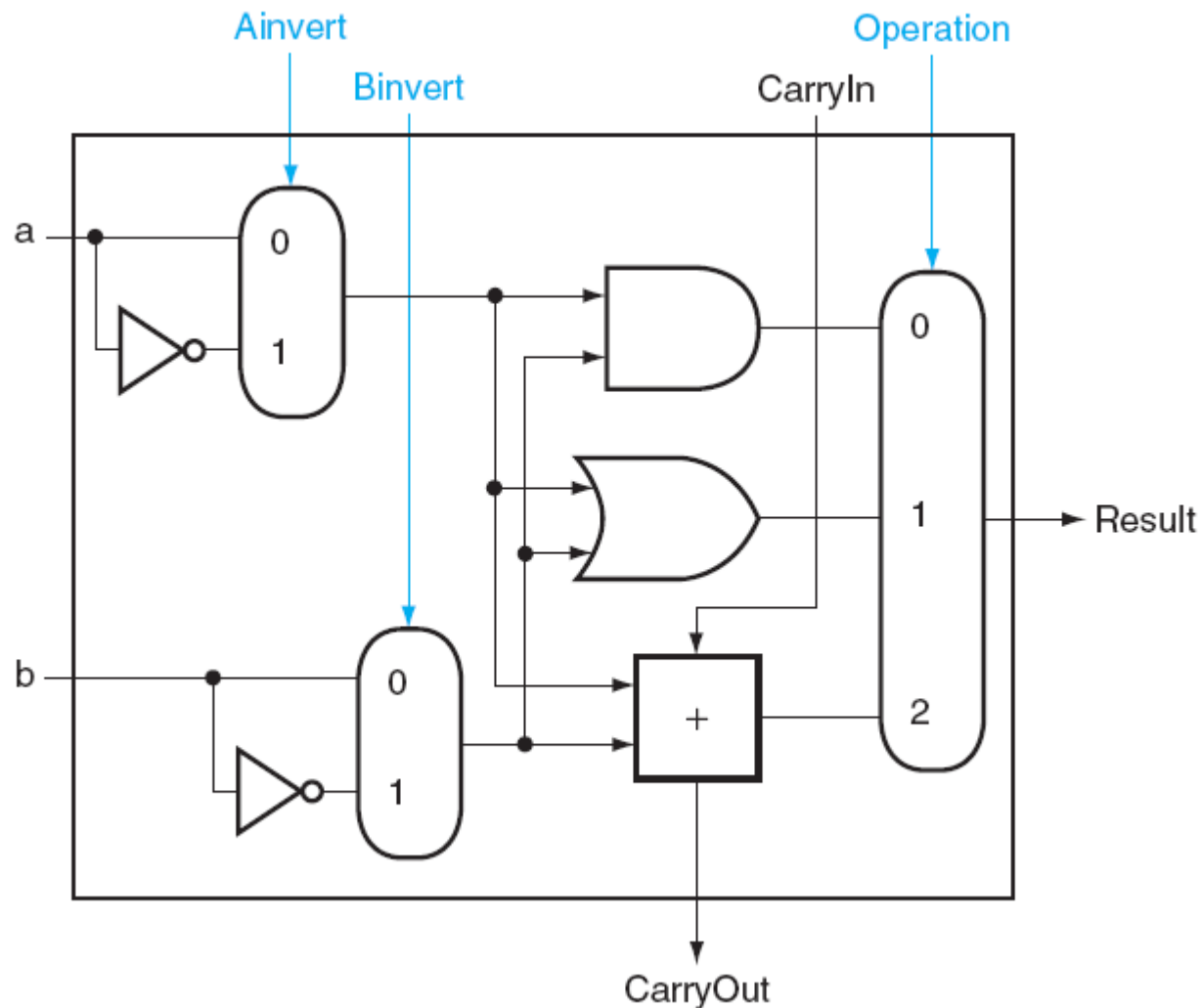
# ALU su 32 bit

- Connessione di 1-bit ALU adiacenti

## RIPPLE CARRY



# ALU ad 1 bit



Operazioni di **confronto**:

- SLT, set-on-less-than
- BEQ, branch-on-equal

# ALU su 1 bit - SLT

- SLT – Set on Less Than
  - `slt registro1, registro2, registro3`
  - Poni `registro1=1` se il valore contenuto in `registro2` è minore del valore contenuto in `registro3`
    - Altrimenti se il valore contenuto in `registro2` non è minore del valore contenuto in `registro3`, allora poni `registro1=0`
- Risultato: 1 se  $a < b$ , 0 altrimenti



# ALU su 1 bit - SLT

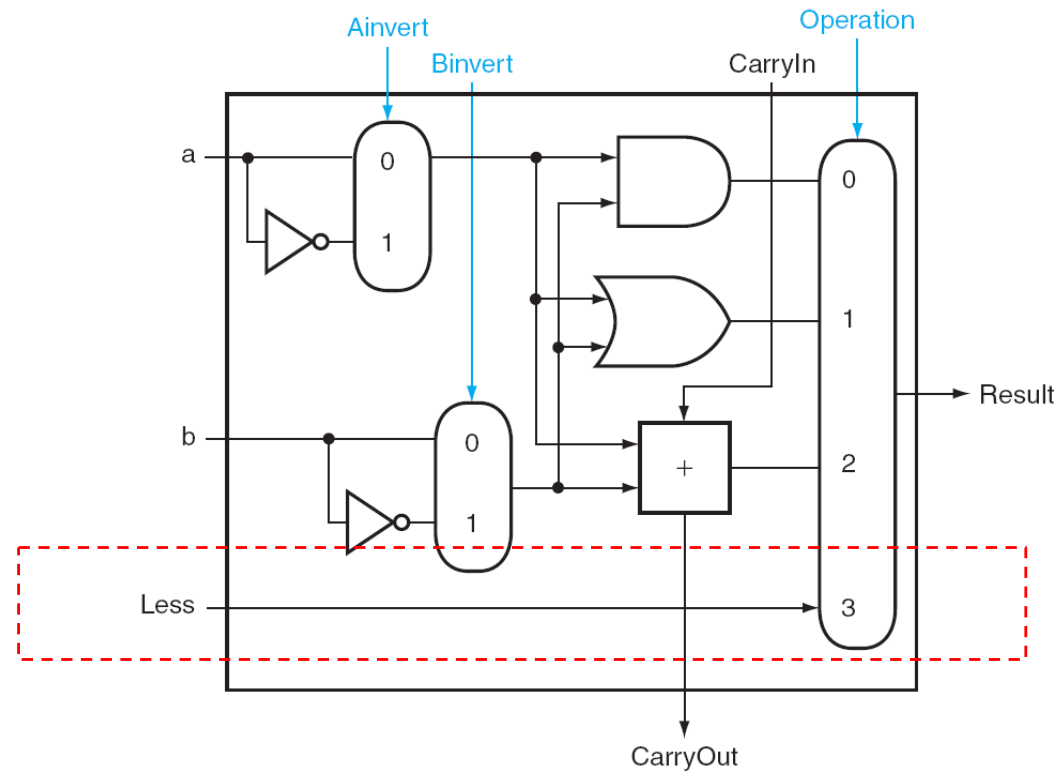
- SLT – Set on Less Than
- Risultato: uscita=1 se  $a < b$ , 0 altrimenti
- Per eseguire questa istruzione si devono poter azzerare tutti i bit dal bit-1 al bit-31 ed assegnare al bit-0 il valore il risultato dell'operazione di slt.

$$\begin{aligned} a < b &\Leftrightarrow a - b < 0 \\ &\Leftrightarrow \text{la sottrazione } (a - b) \text{ è negativa} \\ &\Leftrightarrow \text{bit-31 della sottrazione } (a - b) = 1 \end{aligned}$$

- Per poter realizzare il confronto si effettua la sottrazione tra a e b
  - Se  $a - b$  è minore di 0, allora  $a < b$  (per l'istruzione slt)
    - Il risultato sarà 00...01
  - Se  $a - b$  è maggiore di 0, allora  $a > b$  (per l'istruzione slt)
    - Il risultato sarà 00...00

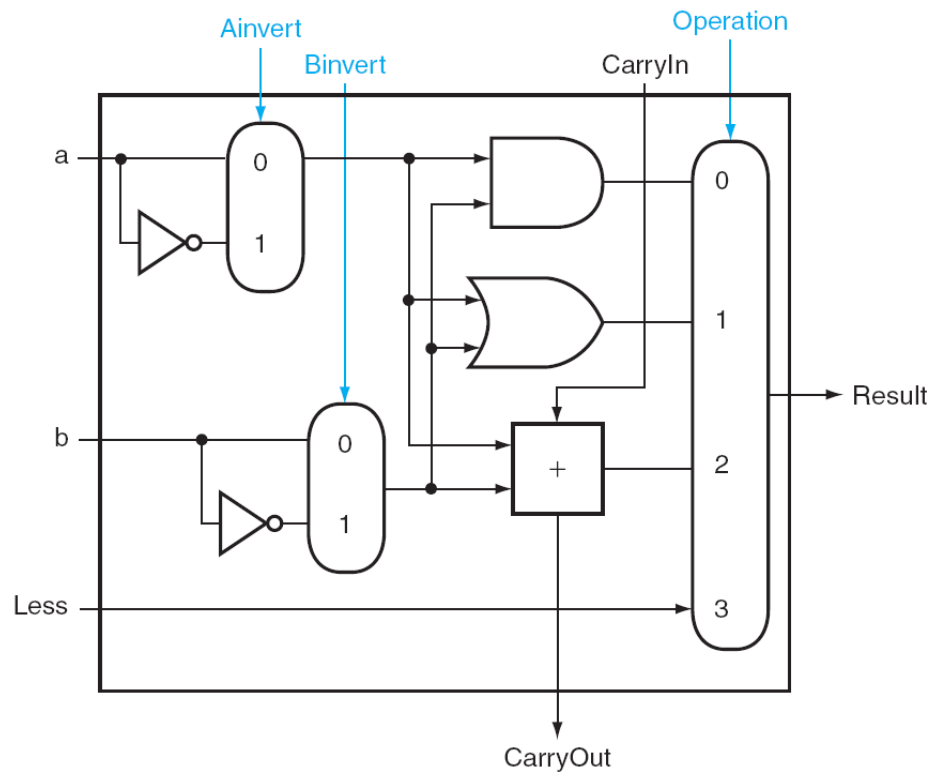
# ALU su 1 bit - SLT

- ALU su 1 bit – si aggiunge Less



# ALU su 32 bit - SLT

- ALU0 – ALU30



ALU1-ALU30:

$\text{CarryIn}_i = \text{CarryOut}_{i-1}$

Less = 0

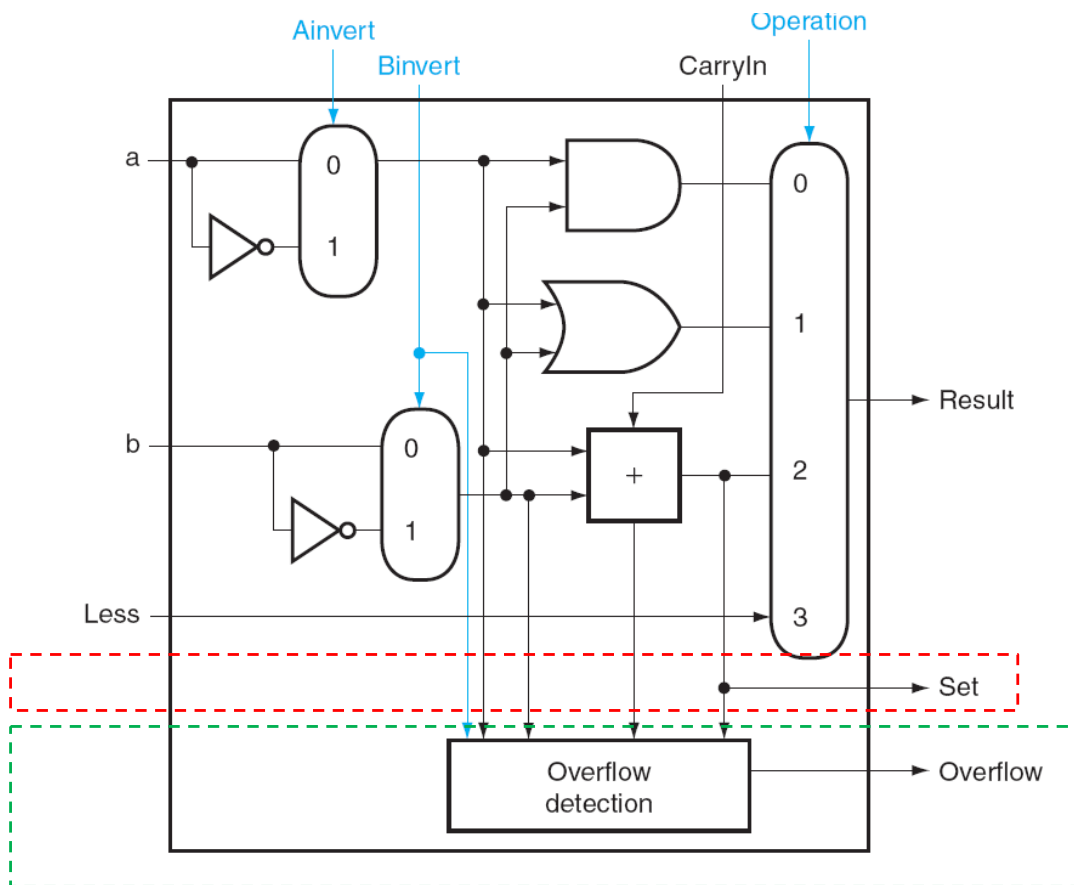
ALU0:

CarryIn = 1 (per sottrazione)

Less: vedi lucido successivo

# ALU su 32 bit - SLT

- ALU31



ALU31:

$\text{CarryIn}_{31} = \text{CarryOut}_{30}$

Less = 0

# Test di overflow

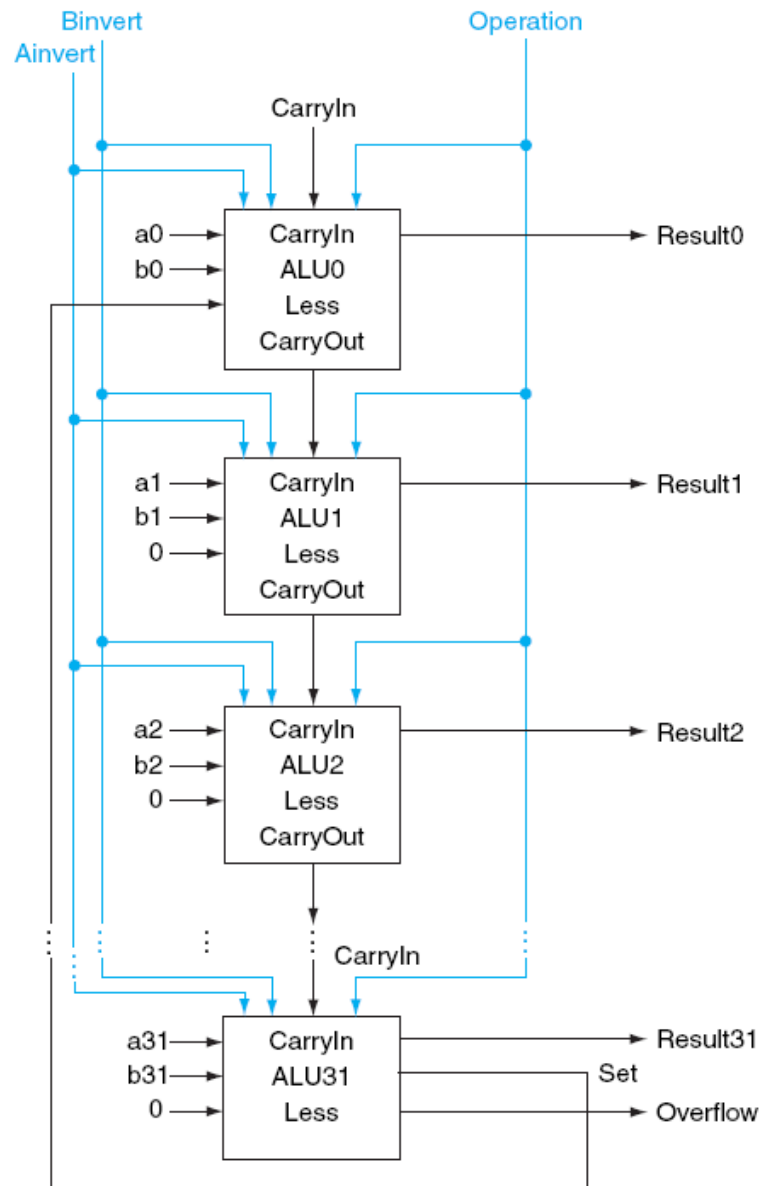
- Casi di **overflow**:
  - $(A - B) > 0$  e bit-31 di  $(A - B) = 1$  oppure
  - $(A - B) < 0$  e bit-31 di  $(A - B) = 0$

$\text{bit-31}(A) = 0, \text{bit-31}(B) = 1$	$\text{bit-31}(A - B) = 1$
oppure	
$\text{bit-31}(A) = 1, \text{bit-31}(B) = 0$	$\text{bit-31}(A - B) = 0$

- **Controllo** di overflow:

$$\text{overflow} = \bar{a} \cdot b \cdot \text{Result} + a \cdot \bar{b} \cdot \overline{\text{Result}}$$

# ALU su 32 bit – con SLT + overflow



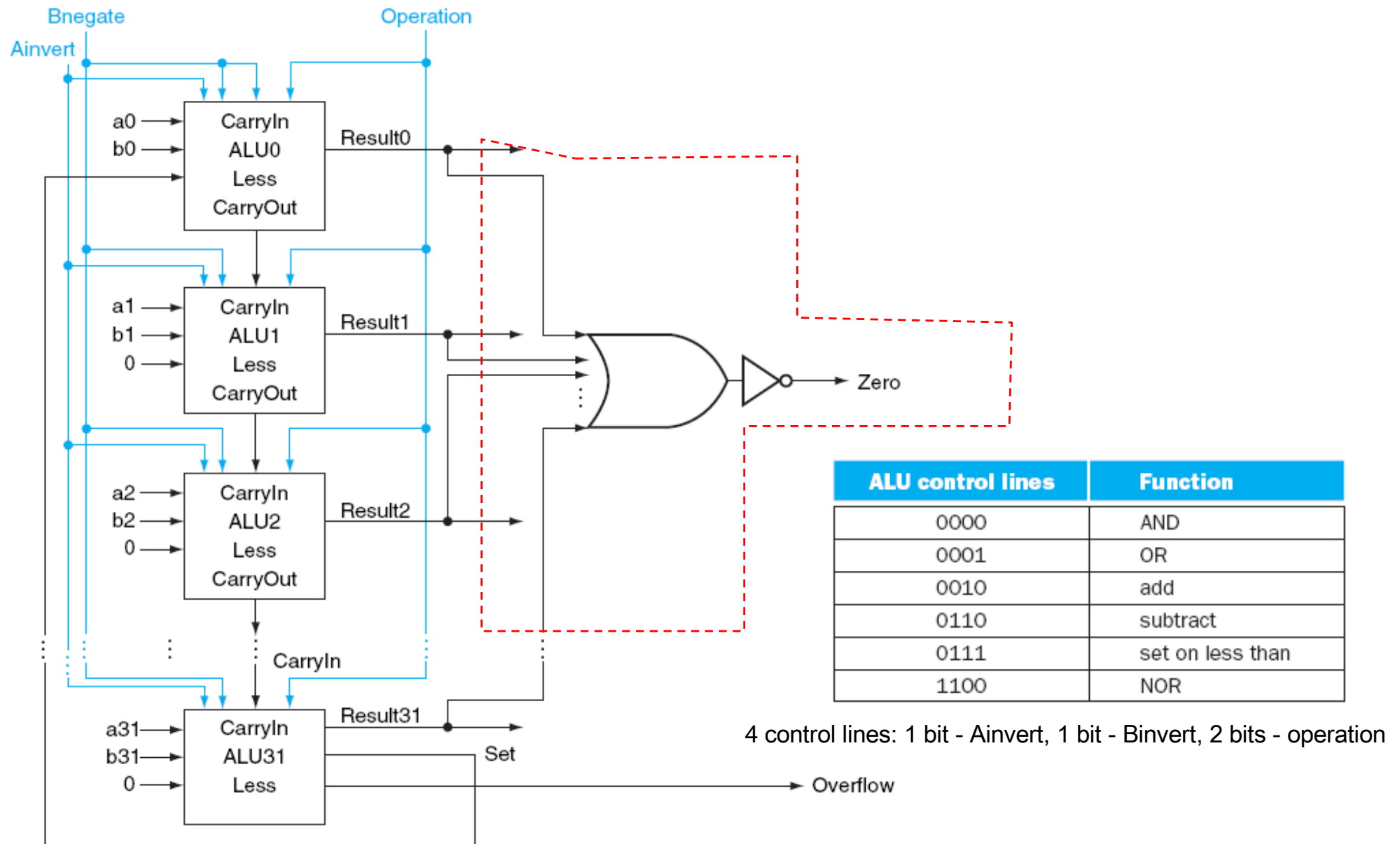
- Per sottrazioni: Binvert e CarryIn = 1
- Per addizioni e operazioni logiche: Binvert e CarryIn = 0
- Unificare i due segnali in uno: Bnegate

# ALU su 32 bit – BEQ

- BEQ: branch-on-equal
  - beq registro1, registro2, L1
  - Vai all'istruzione etichettata con L1 se il valore contenuto in registro1 è uguale al valore contenuto in registro2
- Per verificare l'uguaglianza di a e b: **sottrazione**
  - $a - b = 0 \leftrightarrow a = b$
- Se  $a=b$  allora dobbiamo mettere a 1 la linea di output usata per l'uguaglianza
  - Soluzione: OR di tutte le uscite e poi negare il risultato

$$Zero = \overline{(Result31 + Result30 + \dots + Result0)}$$

# ALU su 32 bit – Branch





# ALU – rappresentazione simbolica

