

Componenti notevoli combinatori

Architettura dei Calcolatori

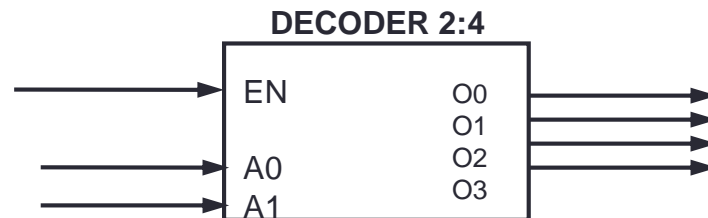
Prof. Andrea Marongiu

andrea.marongiu@unimore.it

Anno accademico 2018/19

Demultiplexer / Decoder (1/2)

- Il **demultiplexer** (decoder) realizza la funzione di smistare un singolo input in una delle n possibili uscite
- Formalmente il **demultiplexer** è una rete logica con 1 ingresso di dato, n segnali di controllo e 2^n uscite: l'uscita contrassegnata dall'indice pari alla configurazione dei segnali di controllo riceve l'ingresso, mentre le altre non sono abilitate (normalmente poste a livello logico 0).
- Si dice anche **decoder** in quanto viene usato per decodificare un segnale binario (se si mantiene l'ingresso EN a 1).



Demultiplexer / Decoder (1/2)

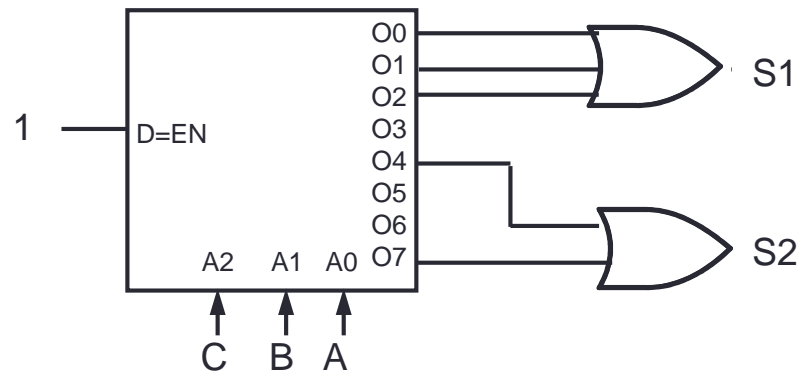
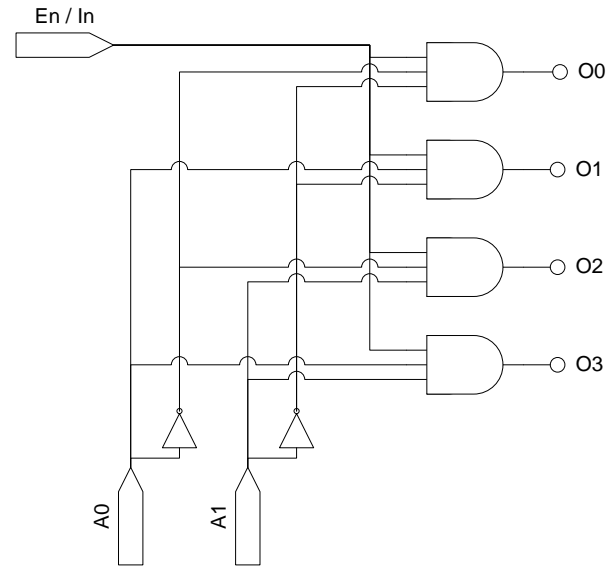
Può essere usato come generatore di mintermini:

Esempio:

realizzare la rete logica

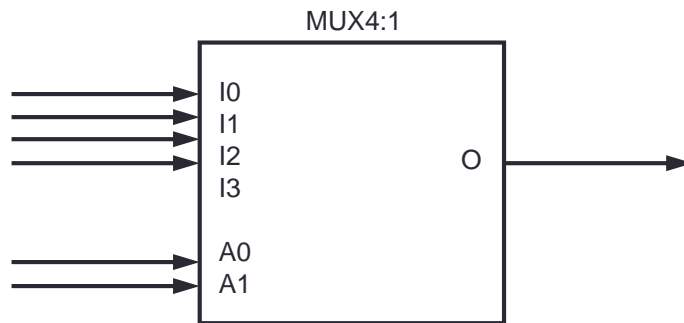
$$s1 = A'BC' + AB'C' + A'B'C'$$

$$s2 = A'B'C + ABC$$



Multiplexer (1/2)

- **Multiplexer:** è quel blocco logico che permette di deviare su un'unica uscita un segnale proveniente da uno tra n possibili ingressi.
- Formalmente: è una rete logica avente 2^n ingressi di tipo *dati* e n ingressi di tipo *segnali di controllo* (o *indirizzo*) ed 1 uscita: in ogni istante il dato presente all'ingresso selezionato (mediante la configurazione dei segnali di controllo) viene riportato in uscita



A_1	A_0	I_3	I_2	I_1	I_0	O
0	0	×	×	×	0	0
0	0	×	×	×	1	1
0	1	×	×	0	×	0
0	1	×	×	1	×	1
1	0	×	0	×	×	0
1	0	×	1	×	×	1
1	1	0	×	×	×	0
1	1	1	×	×	×	1

- Sintesi attraverso la tabella della verità

$$O = I_3A_1A_0 + I_2A_1A_0' + I_1A_1'A_0 + I_0A_1'A_0'$$

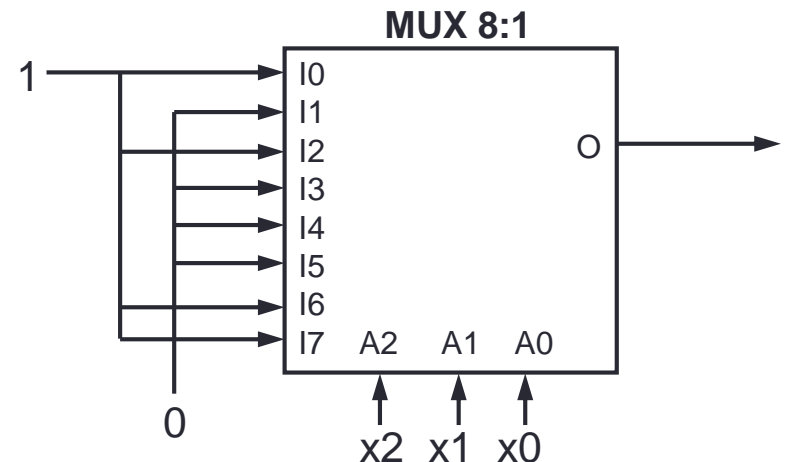
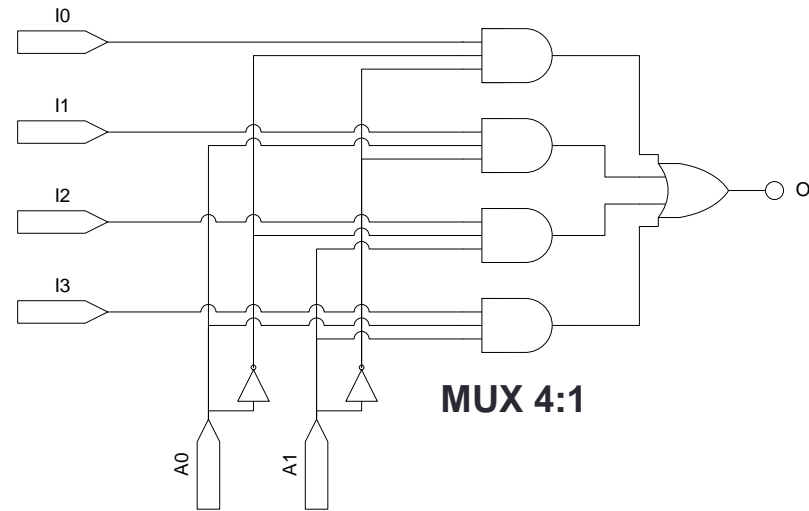
esegue la somma di tanti prodotti quanti gli ingressi (di dato), in cui ogni prodotto è un mintermine degli ingressi di controllo

Multiplexer (2/2)

- E' possibile costruire un multiplexer N:1 mettendo in cascata vari livelli di multiplexer più piccoli

Il multiplexer non solo può essere usato come selettore, ma anche come «generatore di tabelle della verità»

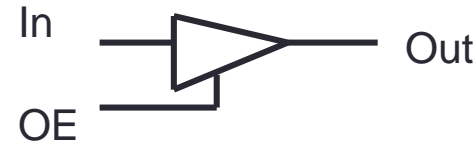
- Esercizio:
realizzare $F(x_0, x_1, x_2) = m_0 + m_2 + m_6 + m_7$
(somma di 4 mintermini)



Amplificatore tri-state (1/3)

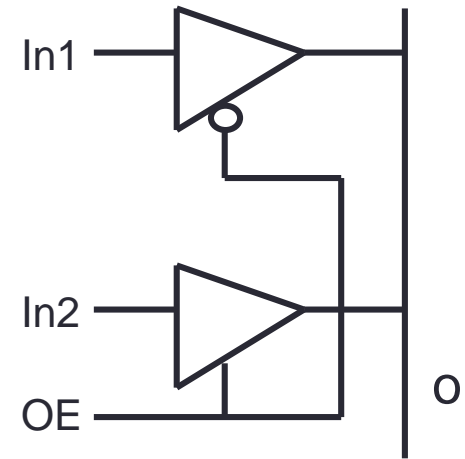
- Amplificatore tri-state: Generatore di segnale in terzo stato (Z)

In	OE	Out
X	0	Z
0	1	0
1	1	1



- l'uscita è uguale all'ingresso quando l'output Enable è asserito; spesso con OE# attivo basso o con uscita negata

Si usa molto spesso per realizzare multiplexer distribuiti

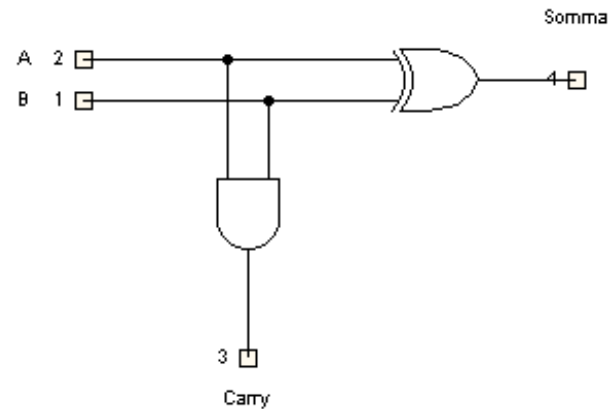


- **Attenzione: per evitare corto circuiti bisogna che in ogni istante solo un tri-state sia abilitato.**

Half adder

- Somma due bit in input, restituendo somma ed eventuale riporto.

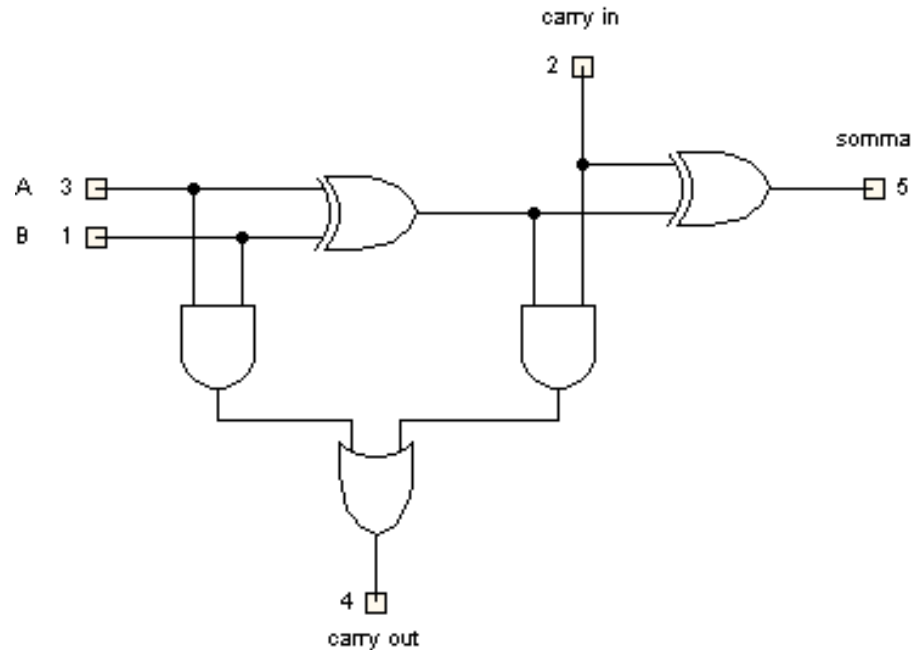
A	B	S	Carry
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1



- E' possibile realizzare un sommatore che tenga conto del riporto in ingresso (Full adder) con le tecniche di sintesi tradizionali. Per maggior modularità verrà realizzato mediante la composizione di due semi-sommatori. Il riporto dell'operazione precedente viene sommato alla somma dei due bit attuali. E' necessario poi comporre opportunamente i riporti di queste due somme.

Full adder

- La versione finale del sommatore completo a 1 bit è:



- Un sommatore a n bit si può ottenere replicando in serie n volte un sommatore completo.
- Il riporto (*carry out*) di un bit si usa come *carry in* del sommatore completo alla sua sinistra (cifra più significativa).

Sommatore ad N bit

- La soluzione modulare ottenuta collegando in cascata N Full-adder ha il vantaggio di essere chiara, facilmente replicabile, probabilmente ottimizzata dal punto di vista del numero di porte complessivo.
- In alternativa si può realizzare un sommatore generando direttamente le N uscite mediante forme minime SP (o PS). In tal caso si otterrebbe una soluzione con molte più porte logiche, meno modulare ma più veloce, in quanto ogni cifra risulterebbe calcolabile tramite 2 livelli e mezzo.
- La soluzione mediante Full-Adder ha infatti un difetto, legato alla necessità di propagare il carry dal bit meno significativo a quello più significativo

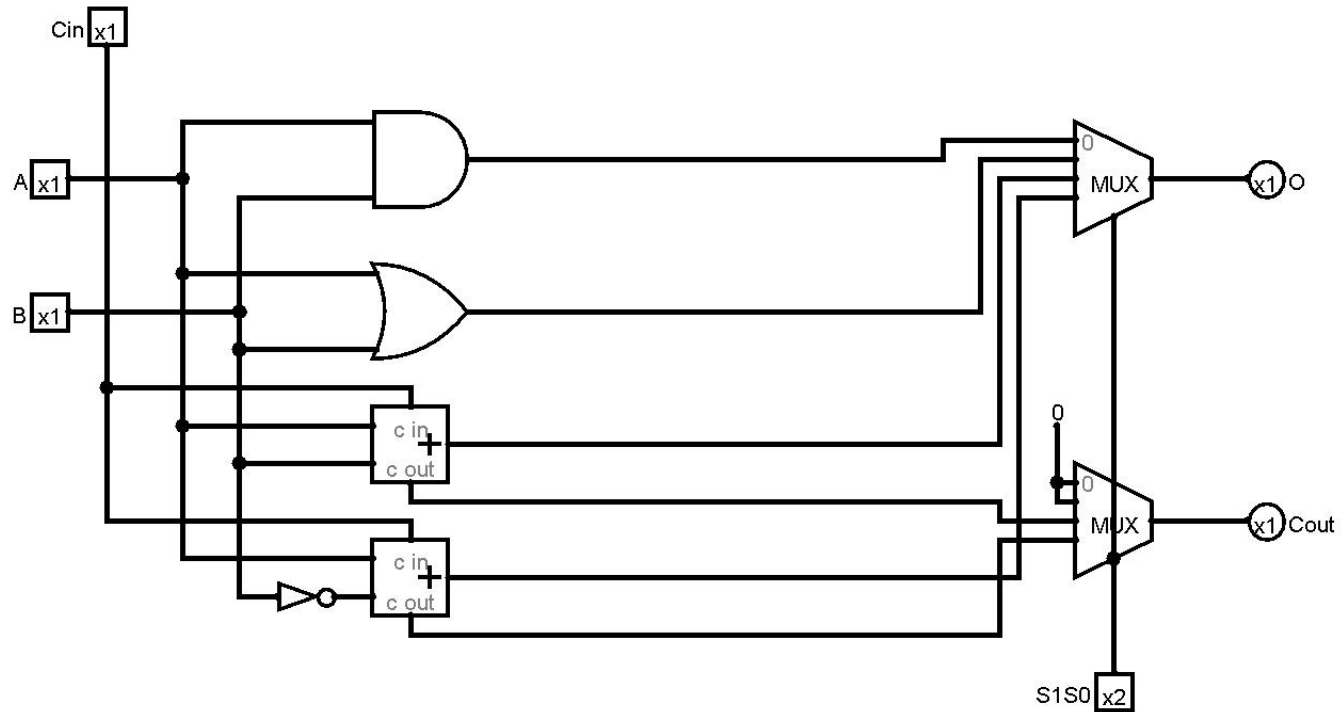
ALU

- L'ALU (unità aritmetico logica) è un circuito combinatorio in grado di svolgere opportune operazioni aritmetiche e/o logiche su due operandi. L'operazione non è fissa ma è selezionabile mediante opportuni segnali. Normalmente una ALU fornisce in uscita il risultato della operazione e alcuni FLAG, che descrivono il risultato (negativo / zero) o identificano eventuali errori (es overflow) o situazioni di interesse (es. carry).
- L'elenco delle operazioni eseguite viene definita in fase di progetto e non è fissata a priori
- Per motivi didattici, vedremo una implementazione che prevede solamente 4 operazioni
- Per realizzare in modo semplice una ALU è possibile inserire in parallelo tutti i circuiti logici che effettuano le operazioni prescelte e selezionare il risultato desiderato mediante un multiplexer

ALU a 1 bit

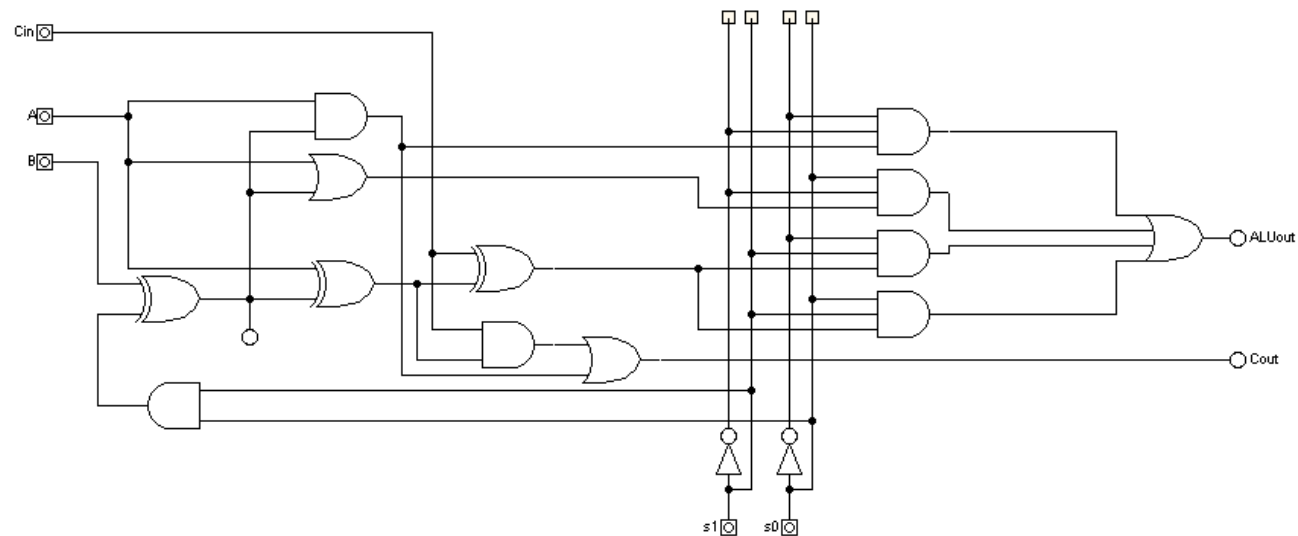
- Combinando opportunamente un sommatore e alcune porte logiche è possibile realizzare delle Unità Aritmetico-Logiche (ALU) che consentono di eseguire operazioni su singoli bit. L'uscita dell'unità viene comandata da un multiplexer che seleziona l'operazione da compiere, a seconda dei segnali di controllo che gli vengono forniti.
- Le 4 operazioni considerate sono:
 - AND logico
 - OR logico
 - Somma (con/senza carry in ingresso)
 - Sottrazione (con/senza carry in ingresso)

Schema logico ALU a 1 bit



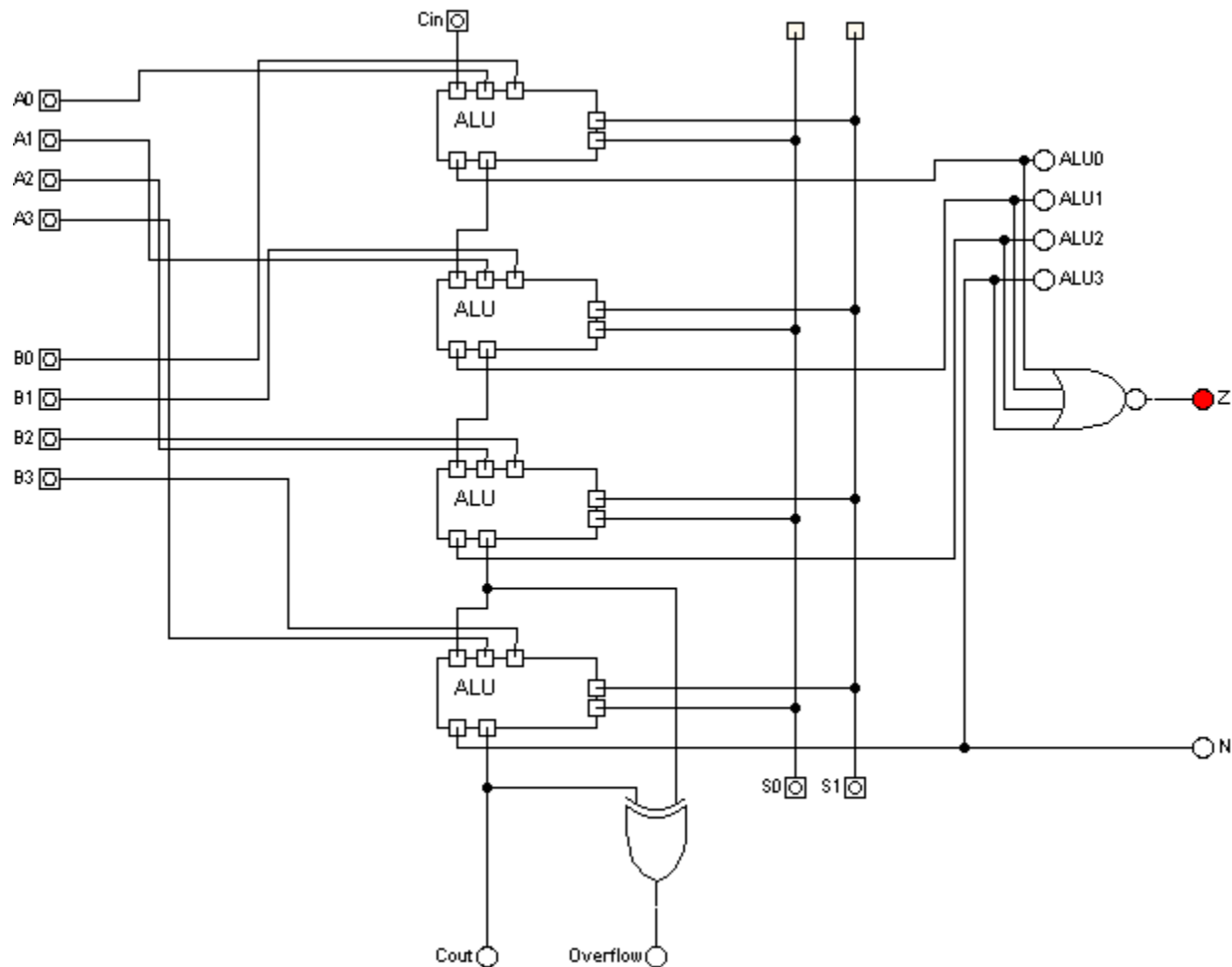
ALU a 1 bit

- Una versione ottimizzata dell'ALU può essere generata sfruttando le seguenti considerazioni:
 - E' sufficiente un unico Full-adder per somma e sottrazione
 - La porta XOR può essere vista come un invertitore comandato da un segnale di controllo
 - L'AND tra A e B è necessario sia come operazione che come generazione della prima parte del Carry



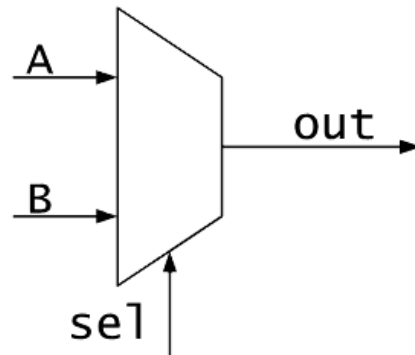
ALU a 4 bit

- Combinando opportunamente le ALU a 1 bit viste precedentemente, è possibile realizzare una ALU a più bit.

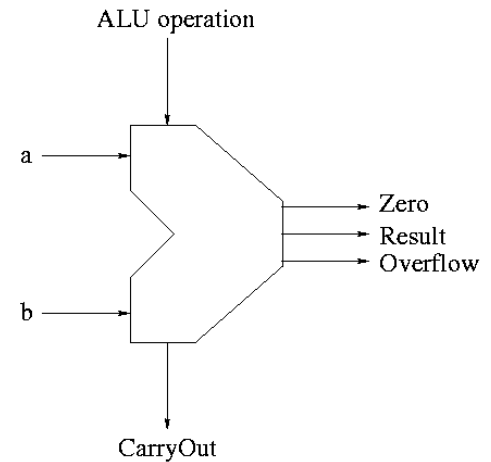


Altri simboli in uso nella pratica

- Multiplexer:



- ALU:



- Demux:

