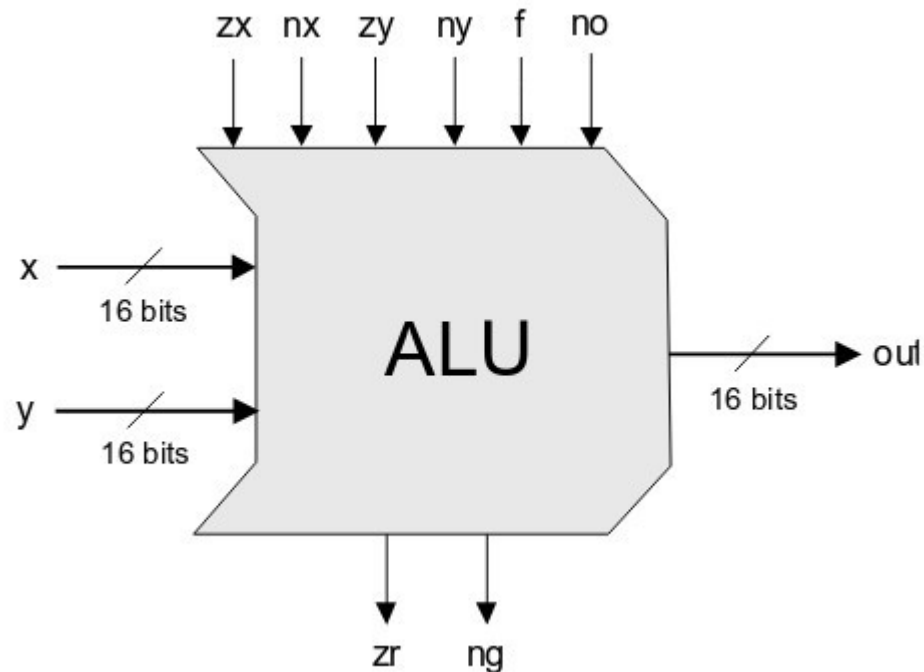
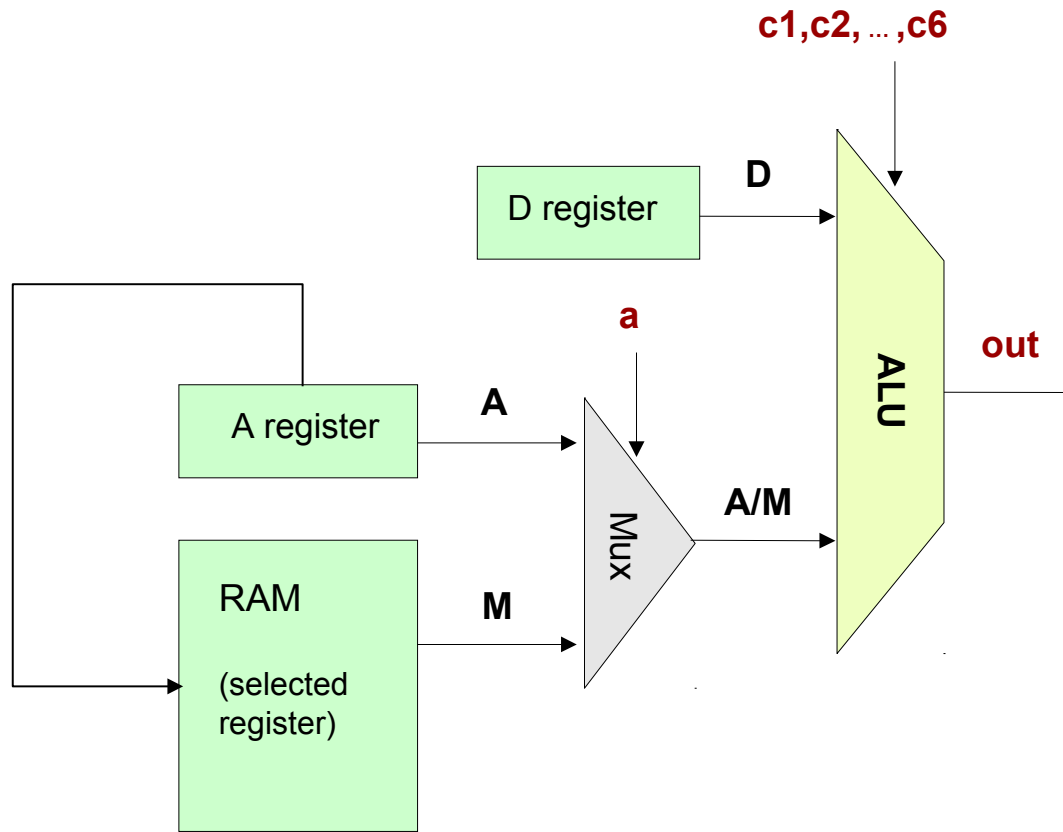


# La ALU dell'architettura Hack



*Prof. Ivan Lanese*

# L'architettura del processore Hack



- La ALU esegue diversi tipi di operazioni, di volta in volta identificate dai "control bit" ( $c_1, c_2, \dots, c_6$ ), su due parole da 16 bit. Il risultato (una parola da 16 bit) viene trasmesso sul bus "out"

# Richiamo riguardo alle somme binarie

---

Assumendo un sistema a 4 bit (senza segno):

$$\begin{array}{rcccc} 0 & 0 & 0 & 1 \\ \hline & 1 & 0 & 0 & 1 \\ & 0 & 1 & 0 & 1 \\ \hline 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{array} +$$

no overflow

$$\begin{array}{rcccc} 1 & 1 & 1 & 1 \\ \hline & 1 & 0 & 1 & 1 \\ & 0 & 1 & 1 & 1 \\ \hline 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{array} +$$

overflow

- Algoritmo: esattamente quello delle somme decimali

# Rappresentazione numeri in complemento a 2

0	0000		
1	0001	1111	-1
2	0010	1110	-2
3	0011	1101	-3
4	0100	1100	-4
5	0101	1011	-5
6	0110	1010	-6
7	0111	1001	-7
		1000	-8

- I numeri vengono rappresentati in complemento a 2 (qui un esempio a 4 bit, HACK ha invece un'architettura a 16 bit)
- La codifica dei numeri positivi inizia con 0
- La codifica dei numeri negativi inizia con 1
- Metodo standard di conversione del segno: complemento bit-a-bit e somma 1
- Metodo veloce di conversione del segno: partendo da destra si tengono tutti gli 0 ed il primo 1, si complementa il resto

Esempio:  $2 - 5 = 2 + (-5) =$

$$\begin{array}{r} 0010 \\ + 1011 \\ \hline 1101 \end{array} = -3$$

# Trucco per eseguire sottrazioni in complemento a 2

0	0000		
1	0001	1111	-1
2	0010	1110	-2
3	0011	1101	-3
4	0100	1100	-4
5	0101	1011	-5
6	0110	1010	-6
7	0111	1001	-7
		1000	-8

■ Abbiamo visto che il cambio di segno del numero  $x$  si ottiene facendo  $!x+1$ , dove  $!x$  è il complemento bit-a-bit del numero  $x$

■ Ora consideriamo  $x-y$ :

- $x-y =$   
 $-(-x+y) =$   
 $-(!x+1+y) =$   
 $-(!x+y)-1 =$   
 $!(!x+y)+1-1 =$   
 $!(!x+y)$

Esempio:     $2 - 5 = !(!2+5) =$

$$\begin{array}{r} 1\ 1\ 0\ 1 \\ +\ 0\ 1\ 0\ 1 \\ \hline (1)\ 0\ 0\ 1\ 0\ !\ 1\ 1\ 0\ 1 = -3 \end{array}$$

# Tecnica per eseguire incrementi

0	0000		
1	0001	1111	-1
2	0010	1110	-2
3	0011	1101	-3
4	0100	1100	-4
5	0101	1011	-5
6	0110	1010	-6
7	0111	1001	-7
		1000	-8

■ Abbiamo visto che possiamo calcolare  $x-y$  come  $!(!x+y)$

■ Ora consideriamo:

- $x+1 =$   
 $x-(-1) =$   
 $!(!x+(-1))$

■ Per verificare:

- $-x = !x + 1$  implica  $!x = -x - 1$

Esempio:  $-4 + 1 = !(!(-4)+(-1)) = 0011$

$+ 1111$

$(1)0010 \quad ! \quad 1101 = -3$

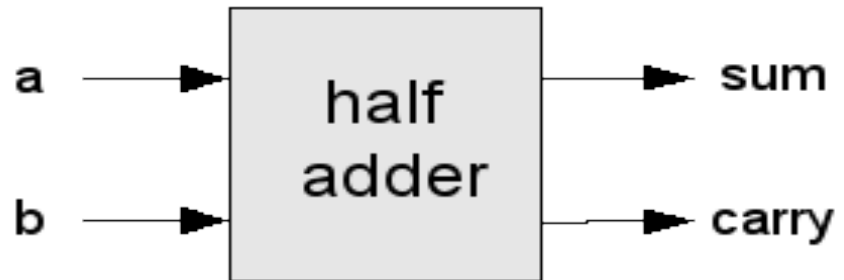


- Adder: circuito progettato per sommare due interi
- Implementazione usuale:
  - **Half adder**: progettato per sommare 2 bit
  - **Full adder**: progettato per sommare 3 bits
  - **Adder**: progettato per sommare 2 interi da  $n$  bit

# Half adder (progettato per sommare 2 bit)

---

a	b	sum	carry
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1



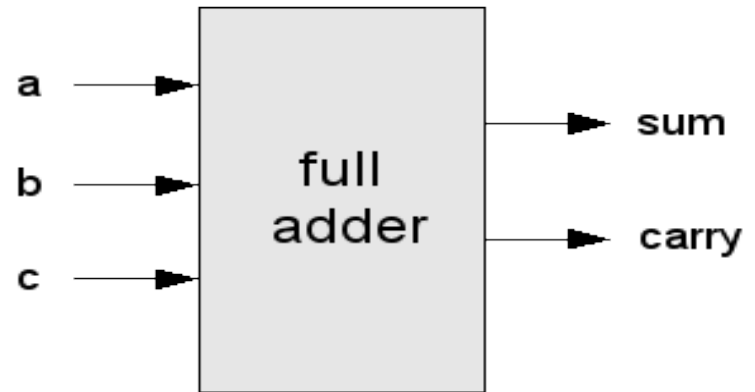
## Implementazione:

approccio standard (forma canonica, mappa di Karnaugh)  
oppure verificare se esistono porte classiche equivalenti



# Full adder (progettato per sommare 3 bit)

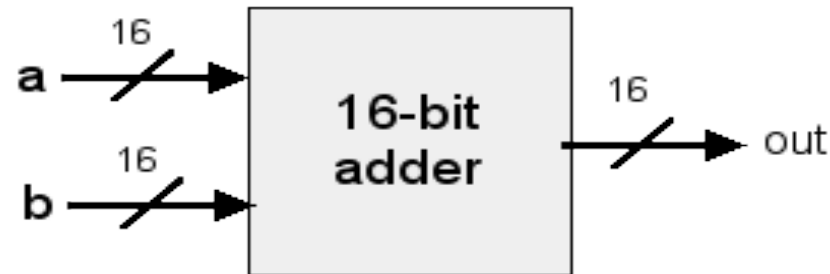
a	b	c	sum	carry
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1



## Implementazione:

approccio standard (forma canonica, mappa di Karnaugh)  
oppure utilizzare degli half adder

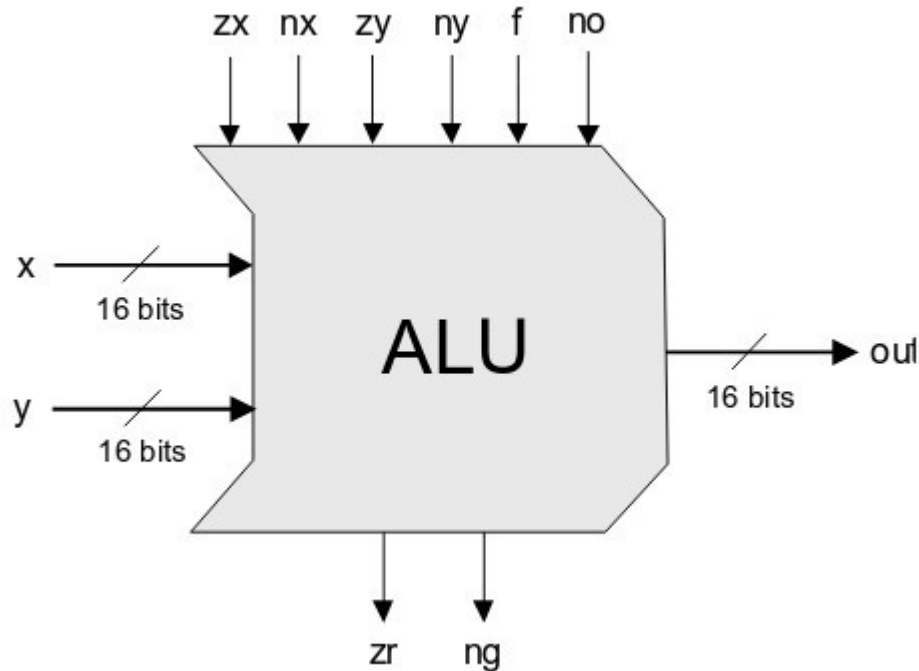
## $n$ -bit Adder (per l'architettura HACK somma due interi da 16 bit)



...	1	0	1	1	a
					+
...	0	0	1	0	b
<hr/>					
...	1	1	0	1	out

Implementazione: Half Adder seguito da sequenza di Full Adder

# La ALU (architettura Hack)



`out(x, y, control bit) =`

`x+y, x-y, y-x,`  
`0, 1, -1,`  
`x, y, -x, -y,`  
`!x, !y,`  
`x+1, y+1, x-1, y-1,`  
`x&y, x|y`

# Uso dei control bit (architettura Hack)

These bits instruct how to preset the x input		These bits instruct how to preset the y input		This bit selects between + / And	This bit inst. how to postset out	Resulting ALU output
zx	nx	zy	ny	f	no	out=
if zx then x=0	if nx then x=!x	if zy then y=0	if ny then y=!y	if f then out=x+y else out=x&y	if no then out=!out	f(x,y)=
1	0	1	0	1	0	0
1	1	1	1	1	1	1
1	1	1	0	1	0	-1
0	0	1	1	0	0	x
1	1	0	0	0	0	y
0	0	1	1	0	1	!x
1	1	0	0	0	1	!y
0	0	1	1	1	1	-x
1	1	0	0	1	1	-y
0	1	1	1	1	1	x+1
1	1	0	1	1	1	y+1
0	0	1	1	1	0	x-1
1	1	0	0	1	0	y-1
0	0	0	0	1	0	x+y
0	1	0	0	1	1	x-y
0	0	0	1	1	1	y-x
0	0	0	0	0	0	x&y
0	1	0	1	0	1	x y

# Uso dei control bit (architettura Hack)

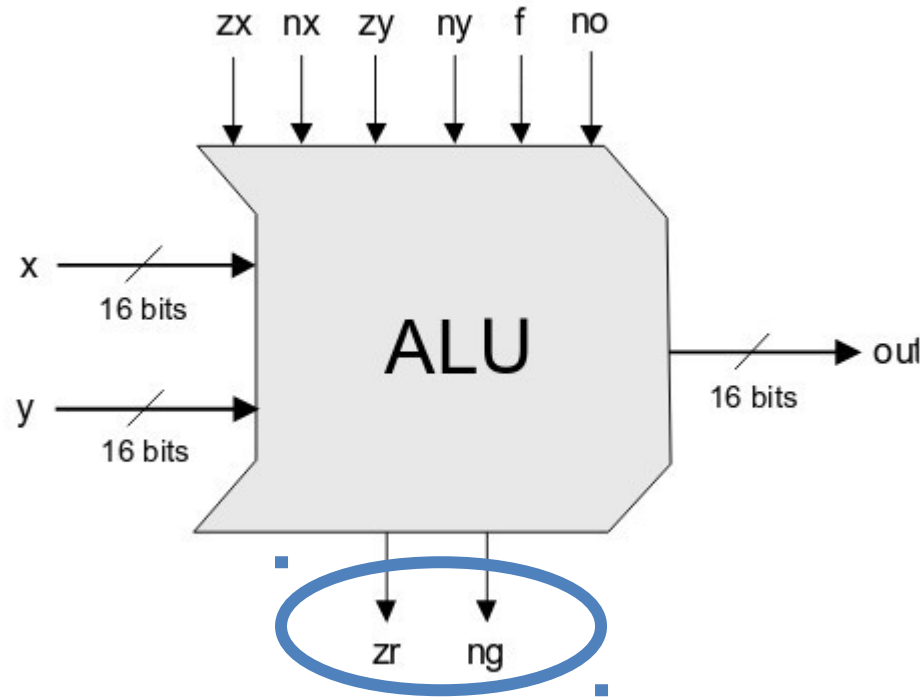
These bits instruct how to preset the x input		These bits instruct how to preset the y input		This bit selects between + / And	This bit inst. how to postset out	Resulting ALU output
zx	nx	zy	ny	f	no	out=
if zx then x=0	if nx then x=!x	if zy then y=0	if ny then y=!y	if f then out=x+y else out=x&y	if no then out=!out	f(x,y)=
1	0	1	0	1	0	0
1	1	1	1	1	1	1
1	1	1	0	0	0	-1
0	0	1	1	1	0	x
1	1	0	0	0	0	y
0	0	1	1	0	1	!x
1	1	0	0	0	1	!y
0	0	1	1	1	1	-x
1	1	0	0	1	1	-y
0	1	1	1	1	1	x+1
1	1	0	0	1	1	y+1
0	0	1	1	0	0	x-1
1	1	0	0	1	0	y-1
0	0	0	0	1	0	x+y
0	1	0	0	0	1	x-y
0	0	0	0	0	0	y-x
0	0	0	0	0	0	x&y
0	1	0	1	0	1	x y

Not bit-a-bit

And bit-a-bit

Or bit-a-bit

# I bit di stato della ALU (architettura Hack)



La ALU ha due bit di stato:

*zr*: se  $out == 0$  allora  $zr = 1$ , altrimenti  $zr = 0$

*ng*: se  $out < 0$  allora  $ng = 1$ , altrimenti  $ng = 0$

Questi bit verranno usati quando completeremo la realizzazione del processore Hack