

## 70-classic-and-quantum-03

# Quantum Computing

Computazioni classiche e  
computazioni quantum

1

1

ogni quantum circuit può essere  
*approssimato* usando un numero  
limitato di gate appartenenti a un  
piccolo insieme di tipi di gate

2

2

## 70-classic-and-quantum-03

## un ulteriore gate

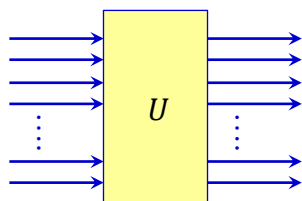
- si chiama  $T$
- la sua matrice è  $T = \begin{pmatrix} e^{i\pi/8} & 0 \\ 0 & e^{-i\pi/8} \end{pmatrix}$
- esegue *rotazioni* di  $\frac{\pi}{8}$
- c'è bisogno di un gate con una matrice con numeri complessi ....

3

3

## un circuito quantum qualunque

- consideriamo un qualunque circuito quantum  $U$  descritto da una matrice  $d \times d$  e sia  $\varepsilon$  una costante



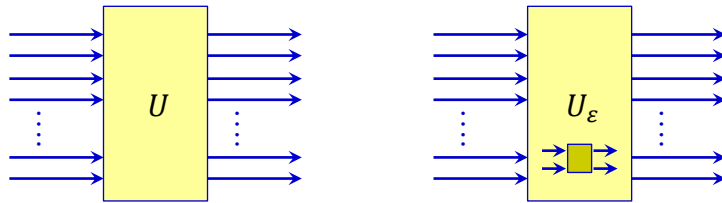
4

4

## 70-classic-and-quantum-03

## un circuito quantum qualunque

- è possibile realizzare un circuito quantum  $U_\varepsilon$  composto da soli gate di tipo  $CNOT$ ,  $H$ ,  $X$ ,  $Z$  e  $T$  che *approssima* il comportamento di  $U$ 
  - visto che la matrice che descrive  $U$  contiene numeri complessi qualunque,  $U_\varepsilon$  può non essere *identico* a  $U$

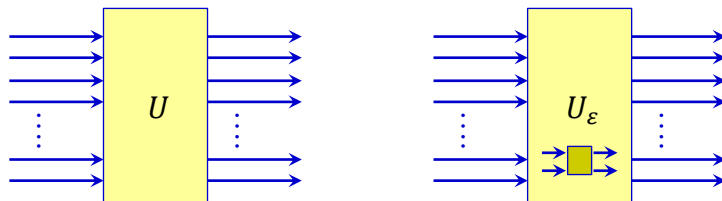


5

5

## un circuito quantum qualunque

- il circuito  $U_\varepsilon$  contiene  $O\left(d^2 \log \frac{1}{\varepsilon}\right)$  gate e
 
$$\|U - U_\varepsilon\| \leq \varepsilon$$
  - se diamo lo stesso stato in input ai due circuiti i loro output sono molto vicini in termini di distanza euclidea



6

6

## 70-classic-and-quantum-03

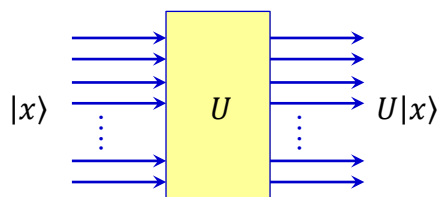
è possibile simulare qualunque  
circuito classico utilizzando un  
quantum circuit

7

7

### reversibilità del calcolo

- supponiamo che esista un quantum circuit che calcoli una certa funzione  $U$
- immaginiamo che abbia i seguenti input e output:



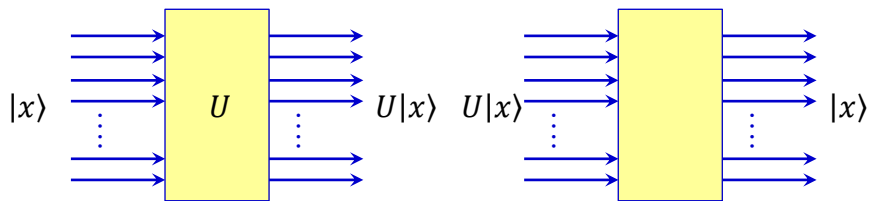
8

8

## 70-classic-and-quantum-03

## reversibilità del calcolo

- allora esiste un quantum circuit che calcola la funzione inversa

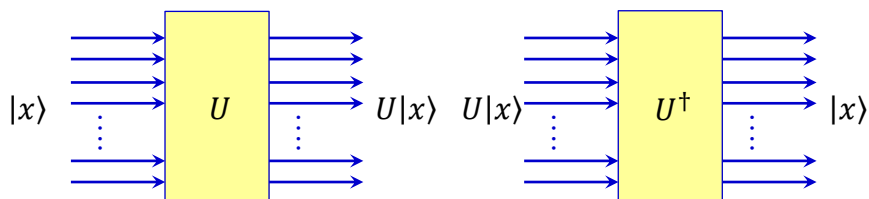


9

9

## reversibilità del calcolo

- ed è il circuito che calcola la funzione  $U^\dagger$
- infatti abbiamo che  $UU^\dagger = U^\dagger U = I$



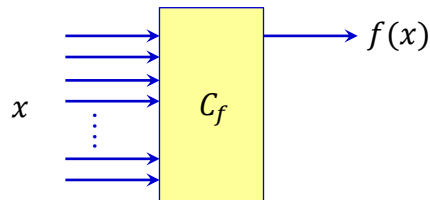
10

10

## 70-classic-and-quantum-03

## circuiti booleani classici

- i circuiti booleani *classici* (non-quantum) che conosciamo, tipicamente non sono invertibili
- pensiamo ad esempio a un circuito tradizionale  $C_f$  che calcoli  $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}$

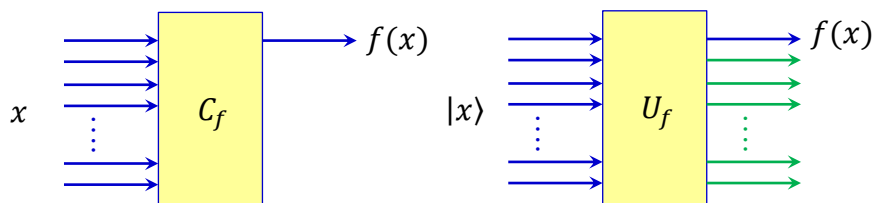


11

11

## versione quantum?

- come realizzare  $C_f$  con un quantum circuit? una versione quantum  $U_f$  di  $C_f$  ?
- un bit di output sarà  $f(x)$ , ma abbiamo bisogno almeno di **altri**  $n - 1$  bit come condizione necessaria di invertibilità



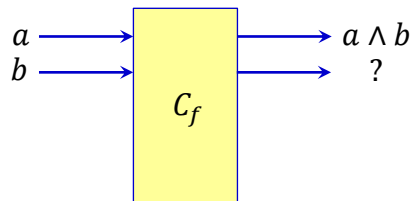
12

12

## 70-classic-and-quantum-03

## versione quantum di un and

- pensiamo ad esempio ad un *and*, dove  $a \wedge b = 1 \Leftrightarrow a = b = 1$ , ovviamente dato il valore di  $a \wedge b$  non è possibile ricostruire i singoli valori di  $a$  e di  $b$
- ci riusciamo se in output aggiungiamo un bit?

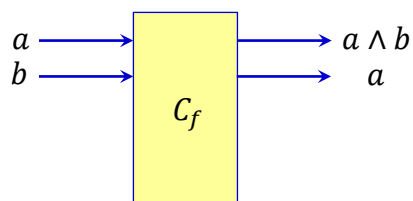


13

13

## un bit in più in output non basta

- ci riusciamo se in output aggiungiamo un bit?
- proviamo ad aggiungere  $a$  in output
  - purtroppo non è sufficiente: se  $a \wedge b = 0$  e  $a = 0$  non sappiamo se  $b$  vale 0 o 1



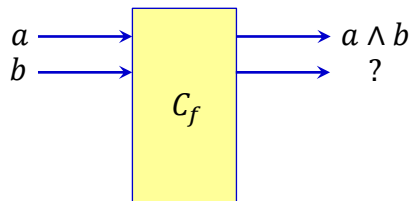
14

14

## 70-classic-and-quantum-03

## un bit in più in output non basta

- ci riusciamo se in output aggiungiamo un bit?
- possiamo provare anche altre scelte (es. aggiungiamo in output  $a \vee b$ ), ma non c'è modo
  - un bit in più non porta sufficiente informazione

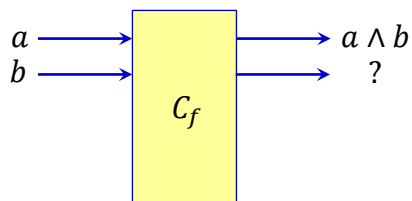


15

15

## un bit in più in output non basta

- un bit in più non porta sufficiente informazione
- infatti ci sono tre possibili combinazioni di  $a$  e  $b$  che hanno come risultato  $a \wedge b = 0$  ma con un bit in più posso distinguere solo due casi



16

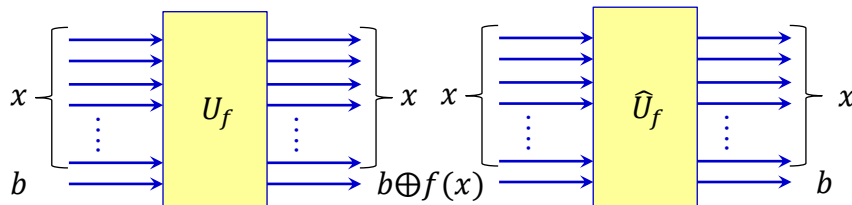
16



## 70-classic-and-quantum-03

### una scelta semplice su cui ragionare

- inserire  $x$  in input e in output
- aggiungere in input un *answer bit*  $b$  (per memorizzare il risultato), che possiamo assumere 0
- mettere in uscita  $f(x)$  in xor con  $b$



17

17

### alcune porte semplici – not e cnot

- abbiamo già visto l'esempio dell'operatore  $X$  che è l'analogo quantum del *not* classico ed abbiamo visto che è invertibile
- abbiamo anche visto l'operatore invertibile *CNOT*

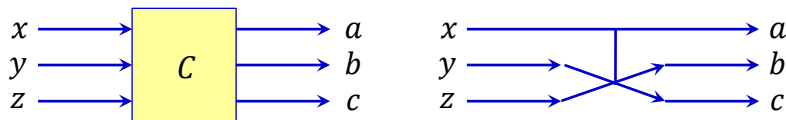
18

18

## 70-classic-and-quantum-03

## come realizzare un and

- consideriamo l'operatore  $C - SWAP$ 
  - $x = 0 \Rightarrow b = y, c = z,$
  - $x = 1 \Rightarrow b = z, c = y$  e
  - $a = x$
- il valore di  $x$  stabilisce se  $y$  e  $z$  devono essere invertiti

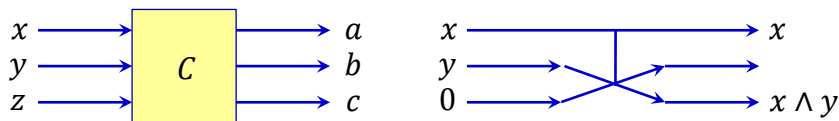


19

19

## come realizzare un and

- il valore di  $x$  stabilisce se  $y$  e  $z$  devono essere invertiti
- usiamo  $C - SWAP$  per realizzare un *and* tra  $x$  e  $y$  fissando  $z = 0$ 
  - se  $x = 0, y = 0 \Rightarrow c = 0,$  se  $x = 0, y = 1 \Rightarrow c = 0,$
  - se  $x = 1, y = 0 \Rightarrow c = 0,$  se  $x = 1, y = 1 \Rightarrow c = 1$



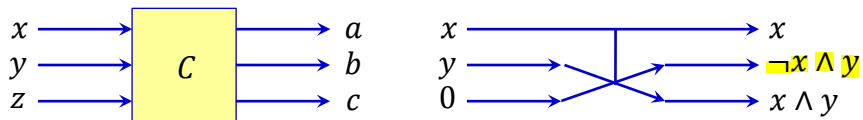
20

20

## 70-classic-and-quantum-03

## come realizzare un and

- diamo uno sguardo a  $b$
- abbiamo (fissando  $z = 0$ )
  - se  $x = 0, y = 0 \Rightarrow b = 0$ , se  $x = 0, y = 1 \Rightarrow b = 1$ ,
  - se  $x = 1, y = 0 \Rightarrow b = 0$ , se  $x = 1, y = 1 \Rightarrow b = 0$

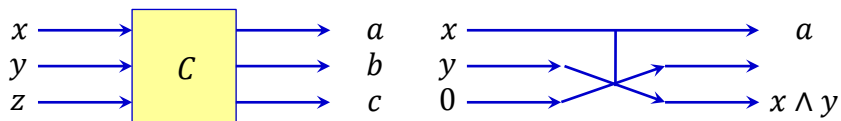


21

21

## come realizzare un and

- è facile dimostrare che  $C - SWAP$  è invertibile



22

22

## 70-classic-and-quantum-03

## and e not bastano

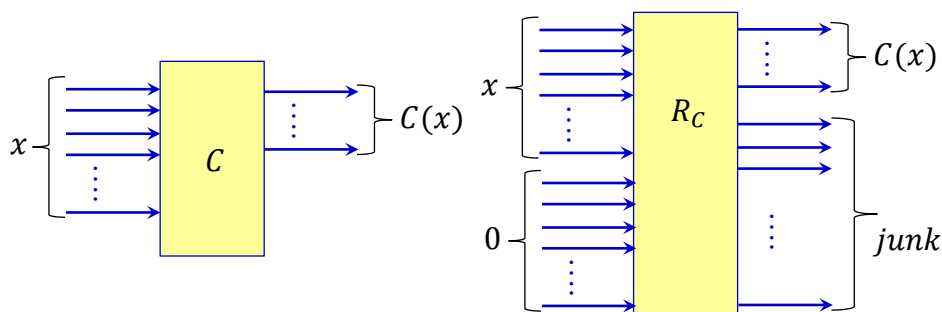
- ricordiamo che per realizzare qualunque circuito classico bastano *and* e *not*
- ora che sappiamo fare un *and* e un *not* possiamo simulare un circuito classico con un quantum-circuit; dobbiamo:
  - rimpiazzare ogni *and* con un  $C - SWAP$ ,
  - aggiungere un bit di input a 0 per ogni  $C - SWAP$
  - ricordarci che per ogni  $C - SWAP$  c'è un bit di output *inutile*

23

23

## uno schema generale

- per realizzare qualunque circuito classico  $C$  con un quantum-circuit  $R_C$  possiamo fare:



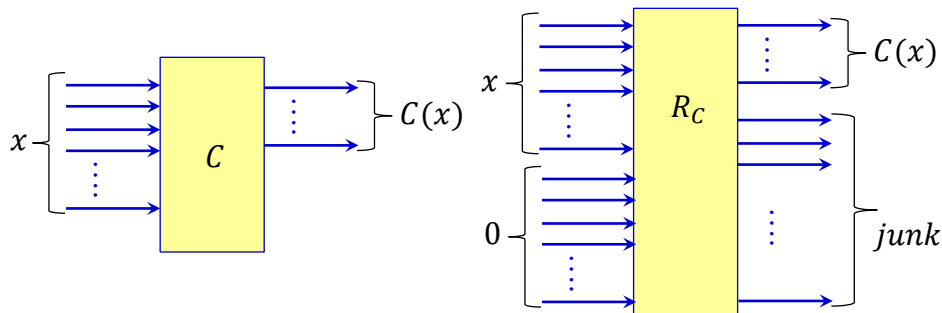
24

24

## 70-classic-and-quantum-03

## uno schema generale

- dato che tutte le parti che costituiscono  $R_C$  sono unitary transformation anche  $R_C$  è una unitary transformation

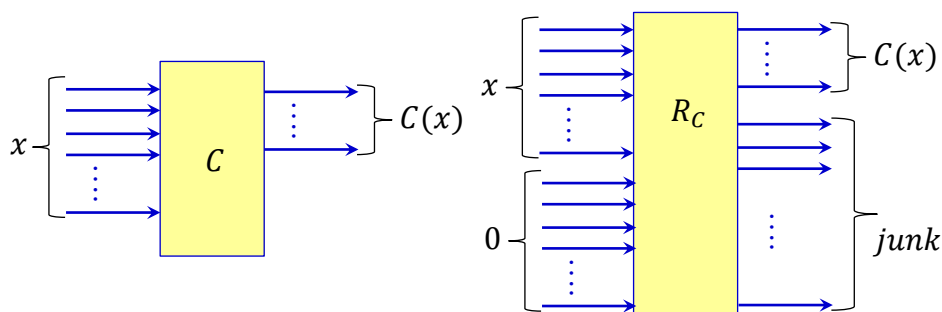


25

25

## uno schema generale

- l'input non è più una sequenza di bit e di zero tradizionali ma piuttosto è una superposition  $\sum_x \alpha_x |x\rangle |0\rangle$



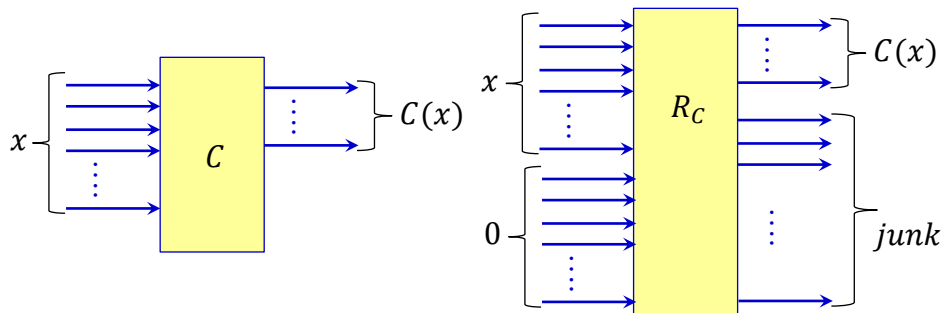
26

26

## 70-classic-and-quantum-03

## uno schema generale

- l'output è una superposition  $\sum_x \alpha_x |C(x)\rangle |junk\rangle$
- ovviamente ci piacerebbe eliminare la componente spazzatura

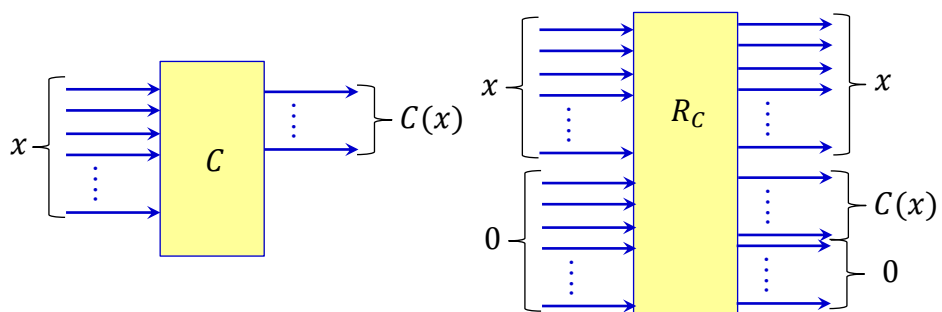


27

27

## uno schema generale

- ci piacerebbe un circuito del tipo:



28

28

## 70-classic-and-quantum-03

### perché eliminare junk?

- soprattutto perché comunque *interferisce* con la computazione

29

29

### come eliminare junk?

- possiamo semplicemente cancellarlo? no, non avremmo più unitary transformation
- possiamo buttarlo via? no, ovunque lo mettiamo può essere entangled con il resto
  - anche se lo inviamo nello spazio

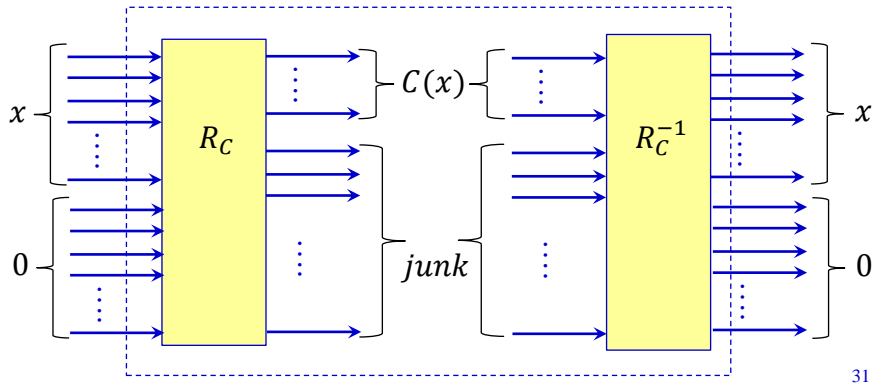
30

30

## 70-classic-and-quantum-03

## una soluzione elegante, ma poco furba

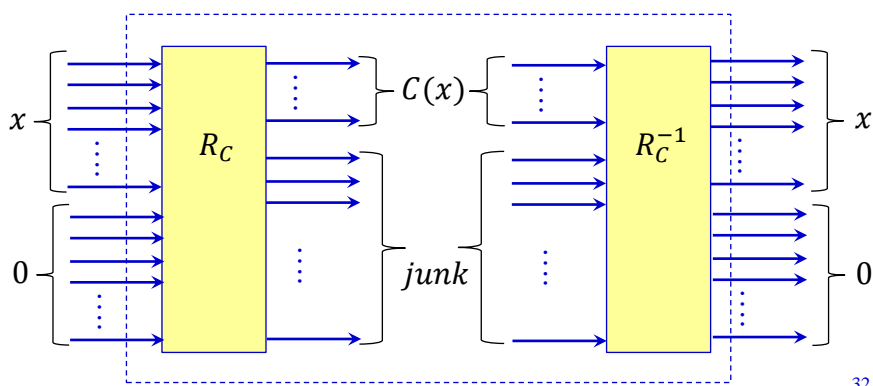
- possiamo prendere il circuito e, dato che la trasformazione è reversibile possiamo farne una copia e applicarlo al contrario



31

## una soluzione elegante, ma poco furba

- abbiamo eliminato il *junk* in output, ma ci siamo persi il risultato



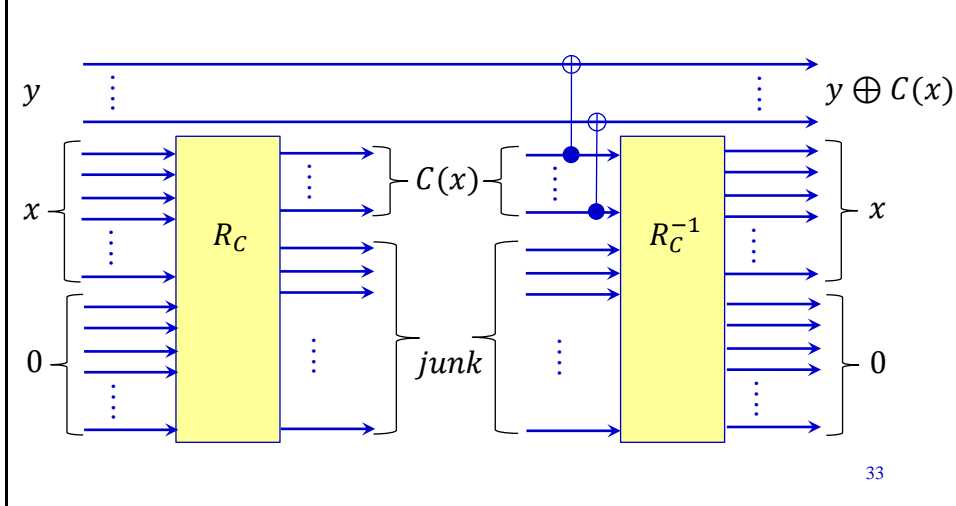
32



## 70-classic-and-quantum-03

*patch per salvare il risultato*

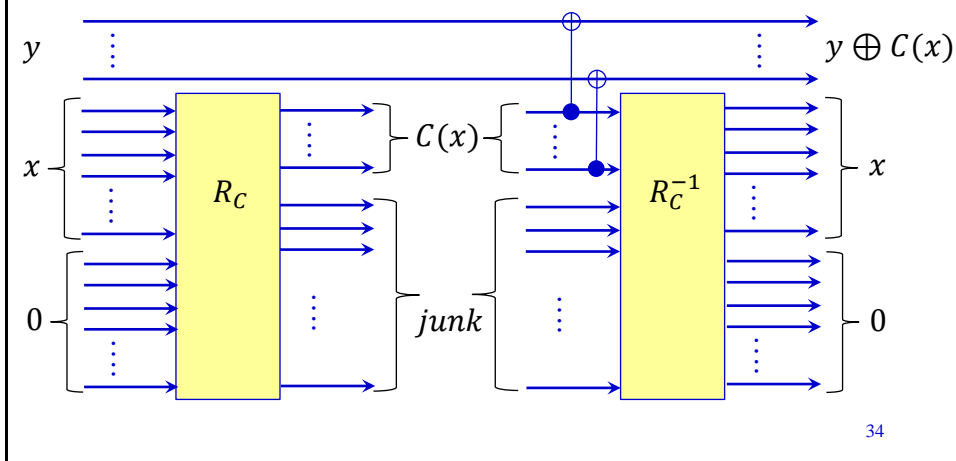
- usiamo dei *CNOT* per copiare il risultato



33

*in sintesi*

- tutto ciò che facciamo con un circuito classico possiamo farlo con un quantum circuit

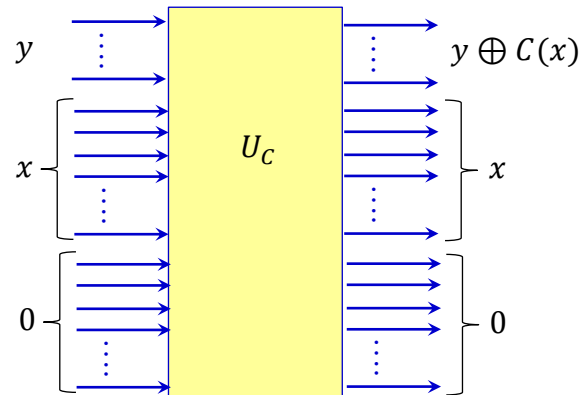


34

## 70-classic-and-quantum-03

## in sintesi

- abbiamo ottenuto uno schema generale di circuito

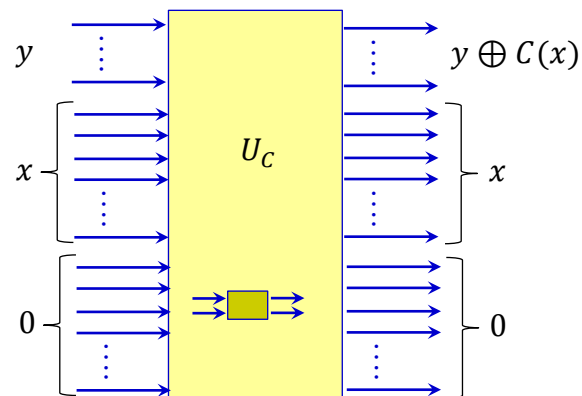


35

35

## cosa c'è dentro?

- tanti circuiti collegati tra loro, ciascuno con un numero costante di input e di output



36

36