# **Quantum Computing**

Ricerca di un elemento in un array non ordinato Introduzione all'Algoritmo di Grover

1

## il problema della ricerca in un array

- è dato un array, non ordinato, di N elementi, indicizzati da 0 a N-1
- vogliamo trovare la posizione in cui è memorizzato uno specifico valore
- tutti gli elementi dell'array hanno un valore diverso dall'elemento cercato, tranne uno, ma non si sa quale sia
- in un certo istante è consentito accedere ad un elemento, ad es. all'elemento in posizione x e leggerne il valore

## l'approccio classico

- possiamo pensare di accedere, ad uno ad uno, a tutti gli elementi dell'array
  - nel caso peggiore dobbiamo fare N accessi
- oppure possiamo provare ad accedere a posizioni random, fino a quando troviamo l'elemento cercato
  - il valore atteso del numero di tentativi random è  $\frac{N}{2}$

3

3

### quantum

- è possibile fare di meglio usando il quantum computing?
- sì, è possibile usare l'algoritmo di Grover

### perché il problema è importante

- c'è una classe di problemi in informatica che è quella dei problemi NP-completi
- questi problemi sono importanti non solo in informatica ma anche in fisica, chimica, ecc.
- cercare una soluzione per un problema NPcompleto può essere visto come un problema di ricerca

4

5

### problemi NP-completi

- un problema NP-completo ha due caratteristiche distintive
  - se qualcuno propone una soluzione per il problema, si può verificare che quella sia effettivamente una soluzione in modo efficiente
  - si pensa che per trovare una soluzione sia necessario un tempo esponenziale

# probemi NP-completi

- il problema SAT è un tipico problema NPcompleto
- un'istanza del problema SAT consiste in una formula booleana in forma normale congiuntiva es.  $(x_1 \lor \neg x_2) \land (x_2 \lor \neg x_3 \lor x_4) \land (x_1 \lor x_4)$
- una soluzione è una scelta dei valori delle variabili per la quale la formula è vera
  es. x<sub>1</sub> = true, x<sub>2</sub> = false, x<sub>3</sub> = false e x<sub>4</sub> = true
- se le variabili della formula sono n, allora ci sono  $2^n$  possibili scelte true/false, oppure 0/1

7

### perché il problema è importante

• possiamo pensare che i  $2^n$  possibili valori delle variabili di SAT siano in corrispondenza biunivoca con gli  $N = 2^n$  elementi dell'array nel quale facciamo la ricerca e che uno sia in corrispondenza con la eventuale soluzione

## l'algoritmo di Grover

- l'algoritmo quantum di Grover risolve il problema della ricerca in tempo  $O(\sqrt{N})$
- come conseguenza l'algoritmo risolve il problema SAT in tempo  $O(2^{n/2})$

9

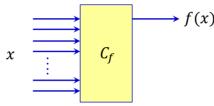
9

## formalizzazione del problema

- è data una funzione  $f: \{0, \dots, N-1\} \rightarrow \{0,1\}$ , trovare x tale che f(x) = 1
- il caso peggiore è quello in cui c'è solo una x tale che f(x) = 1

#### in che modo è data la funzione?

• la funzione è data come un circuito, per cui l'atteggiamento classico è quello di fornire in input al circuito diversi valori di *x* e verificare l'output

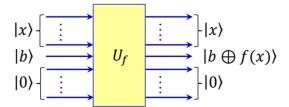


• possiamo pensare che il circuito sia quello di accesso alla memoria di un computer

11

### in che modo è data la funzione?

• come sappiamo, l'equivalente quantum è un circuito del tipo



12

11