

Computação Quântica: introdução

Ricardo Mendes Ribeiro

April 3, 2015

Sistema

Vamos considerar um sistema com spin $S = \hbar\sqrt{s(s+1)}$ ($s = \frac{1}{2}$)
Podemos designar as suas componentes segundo z como:

$$\begin{array}{lllll} S_z = +\frac{1}{2}\hbar & |+\frac{1}{2}\rangle & |+\rangle & |1\rangle & |\uparrow\rangle \\ S_z = -\frac{1}{2}\hbar & |-\frac{1}{2}\rangle & |-\rangle & |0\rangle & |\downarrow\rangle \end{array}$$

Um estado genérico pode ser descrito por:

$$|z\rangle = a_{\uparrow}|\uparrow\rangle + a_{\downarrow}|\downarrow\rangle$$

em que $|a_{\uparrow}|^2 + |a_{\downarrow}|^2 = 1$ e, em particular, podemos escolher

$$|z\rangle \equiv |\theta\rangle = \cos\theta|\uparrow\rangle + \sin\theta|\downarrow\rangle$$

Temos o nosso sistema descrito na base S_z , com os vectores da base $|\uparrow\rangle, |\downarrow\rangle$.

Mudanças de base

Podemos querer descrever o nosso sistema na base S_x com os vectores da base $|\rightarrow\rangle, |\leftarrow\rangle$, representando $S_x = +\frac{1}{2}\hbar$ e $S_x = -\frac{1}{2}\hbar$, respectivamente. Vamos ter as seguintes conversões:

$$\begin{aligned} |\rightarrow\rangle &= \frac{1}{\sqrt{2}} (|\uparrow\rangle + |\downarrow\rangle) & |\uparrow\rangle &= \frac{1}{\sqrt{2}} (|\rightarrow\rangle + |\leftarrow\rangle) \\ |\leftarrow\rangle &= \frac{1}{\sqrt{2}} (|\uparrow\rangle - |\downarrow\rangle) & |\downarrow\rangle &= \frac{1}{\sqrt{2}} (|\rightarrow\rangle - |\leftarrow\rangle) \end{aligned}$$

Mudanças de base

Da mesma maneira, podemos querer descrever o nosso sistema na base S_y com os vectores da base $|\nearrow\rangle, |\swarrow\rangle$, representando $S_y = +\frac{1}{2}\hbar$ e $S_y = -\frac{1}{2}\hbar$, respectivamente.

Vamos ter as seguintes conversões:

$$\begin{aligned} |\nearrow\rangle &= \frac{1}{\sqrt{2}} (|\uparrow\rangle + i|\downarrow\rangle) & |\uparrow\rangle &= \frac{1}{\sqrt{2}} (|\nearrow\rangle + |\swarrow\rangle) \\ |\swarrow\rangle &= \frac{1}{\sqrt{2}} (|\uparrow\rangle - i|\downarrow\rangle) & |\downarrow\rangle &= \frac{1}{i\sqrt{2}} (|\nearrow\rangle - |\swarrow\rangle) \end{aligned}$$

Logo, se uma partícula tem o spin em z : $|\psi\rangle = |\uparrow\rangle$, então o seu estado na base em x será:

$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|\rightarrow\rangle + |\leftarrow\rangle)$$

e tem 50% de probabilidade de medir $S_x = +\frac{1}{2}\hbar$ e 50% de probabilidade de medir $S_x = -\frac{1}{2}\hbar$.

Transformação para uma base genérica

no plano xy , fazendo um ângulo ϕ com o eixo dos x :

$$|\phi_{\pm}\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|\uparrow\rangle \pm e^{i\phi} |\downarrow\rangle)$$

- O eixo dos x corresponde a fazer $\phi = 0$
- O eixo dos y corresponde a fazer $\phi = \frac{\pi}{2}$

Quantum bit: qubit

Podemos associar o estado:

$$|\uparrow\rangle \equiv |1\rangle \text{ a um bit 1}$$

e o estado

$$|\downarrow\rangle \equiv |0\rangle \text{ a um bit 0}$$

A um estado genérico

$$|\psi\rangle = a_1|1\rangle + a_0|0\rangle$$

chamamos **qubit**, ou quantum bit.

Num computador clássico, os bits estão num estado bem definido: 0 ou 1.

Num computador quântico, os qubits estão numa sobreposição de estados.

Representação de números

Faz-se como nos computadores clássicos: associando qubits.

$$|5\rangle = |1\rangle \otimes |0\rangle \otimes |1\rangle \equiv |1\rangle|0\rangle|1\rangle \equiv |101\rangle$$

(São três formas de representar a mesma coisa.)

Qualquer inteiro $0 < N \leq 2^n - 1$ pode ser representado por n qubits:

$$|n\rangle = |b_{n-1}\rangle |b_{n-2}\rangle \cdots |b_1\rangle |b_0\rangle$$

Mas em geral, um estado será uma sobreposição desses n estados:

$$|\psi\rangle = a_0|000\rangle + a_1|100\rangle + a_2|010\rangle + a_3|001\rangle + a_4|110\rangle + a_5|011\rangle + a_6|101\rangle + a_7|111\rangle$$

$$|\psi\rangle = \sum_{i=0}^{n-1} a_i |b_{n-1}^i b_{n-2}^i \cdots b_1^i b_0^i\rangle$$

Para n qubits, precisamos de guardar 2^n números para definir o estado!

Quantum Logic Gates

As operações em computação quântica são implementadas por quantum logic gates

Os *gates* mais simples são os que se aplicam a 1 só qubit.

X-gate

$$\mathbf{X}|0\rangle = |1\rangle$$

$$\mathbf{X}|1\rangle = |0\rangle$$

Hadamard-gate muda de base:

$$\mathbf{H}|0\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|0\rangle + |1\rangle)$$

$$\mathbf{H}|1\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|0\rangle - |1\rangle)$$

Exemplo de um *gate* que se aplica a dois qubits:

cNOT-gate o primeiro qubit controla o resultado

$$\mathbf{cNOT} (|0\rangle|0\rangle) = |0\rangle|0\rangle$$

$$\mathbf{cNOT} (|0\rangle|1\rangle) = |0\rangle|1\rangle$$

$$\mathbf{cNOT} (|1\rangle|0\rangle) = |1\rangle|1\rangle$$

$$\mathbf{cNOT} (|1\rangle|1\rangle) = |1\rangle|0\rangle$$

Procedimento

Temos um sistema de n qubits $|\psi\rangle$

Inicializa-se o sistema significa colocá-lo num dos estados possíveis, por exemplo $|101\rangle$

Pode ser uma sobreposição de estados, logo à partida.

Aplicam-se as diversas operações cada operação O_i transforma o estado anterior noutro

$$O_1|\psi\rangle \rightarrow |\psi'\rangle$$

$$O_2|\psi'\rangle \rightarrow |\psi''\rangle$$

...

$$O_f|\psi^{(n)}\rangle \rightarrow |\psi_f\rangle$$

Equivale a fazer

$$O_f \cdots O_2 O_1 |\psi\rangle \rightarrow |\psi_f\rangle$$

Procedimento (cont.)

Leitura dos valores no fim temos de ler o valor dos qubits.

Mas a leitura implica destruir o estado. Se o estado obtido é $|\psi_f\rangle = a_1|10011\rangle + a_2|00011\rangle + a_3|10111\rangle + a_4|10001\rangle$, em cada medida obtemos apenas um dos vectores, com probabilidade $|a_1|^2$ para $|10011\rangle$, $|a_2|^2$ para $|00011\rangle$, etc.

Repete-se o procedimento para obter estatística.

Repetindo muitas vezes os passos todos, de modo a chegar sempre ao mesmo vector final, as medidas vão ter a distribuição estatística dada pelas probabilidades $|a_i|^2$; donde podemos obter o vector estado final.

A computação quântica é em geral **probabilística**.

As operações têm de ser feitas na ordem: não pode haver *if-then*, porque para isso teríamos de ler o qubit antes do fim do cálculo, e destruíamo-lo.

Tem de haver uma forma de programação diferente para um computador quântico.

Problemas tipo para um computador quântico

1. Problemas em que a única forma de os resolver é por tentar adivinhar a solução e testar
2. Problemas onde há n possibilidades para verificar (n grande)
Computador clássico $t \propto (n + 1)/2$
Computador quântico $t \propto \sqrt{n}$
3. Problemas onde todas as possibilidades demoram o mesmo tempo a verificar
4. Problemas onde não há pistas da solução: tanto dá fazer tentativas aleatórias como ordenadas

Exemplo: factorização de inteiros.