

# A PROGRAMAÇÃO QUÂNTICA: APROVEITANDO OS CÓDIGOS CLÁSSICOS

*Carlos A. Lungarzo*

Um computador processa um ente especial lógico/físico, a **informação**, que é codificada em dígitos binários, transportada por objetos lógicos do sistema, os programas, e operada pelas **portas** lógicas que usam a lógica proposicional clássica. Os componentes lógicos se traduzem em fenômenos elétricos (tensões) que fazem possível sua execução pelo processador. O computador quântico (**CQ**) preserva a relação entre lógica e física, pois também recebe informação (**bits quânticos**  $\equiv$  **qubits**) e a transforma em fenômenos. O diferente é o suporte físico: a porta lógica clássica é um circuito sob as leis clássicas do eletromagnetismo, mas a porta quântica está regida pela mecânica quântica (**MQ**). Assim, também os **estados** são diferentes: enquanto os clássicos são tensões elétricas, medidas de maneira independente, os estados quânticos nem sempre são **puros**, pois podem consistir na **superposição** de outros. Usualmente, um sistema quântico é representado por um ‘espaço de Hilbert’: um espaço vetorial complexo com produto escalar, de dimensão talvez infinita. As portas lógicas quânticas não são circuitos, mas **operadores** (matrizes) aplicados aos vetores de um (sub) espaço bi-dimensional:  $\mathbb{H}^2$ . Por sua vez, as unidades de informação não são os bits 0 e 1 que indicam o estado (aberto/fechado) do circuito, mas os qubits  $|0\rangle, |1\rangle$  que indicam estados ortogonais em  $\mathbb{H}^n$  ( $2 \leq n$ ). A base de informação quântica também é binária, pois os qubits básicos são  $|0\rangle, |1\rangle$ , mas eles não são os únicos possíveis. Todo objeto  $E = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle$ , com  $|\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1$ , é um

## Os computadores quânticos precisarão de programas especiais, mas alguns deles podem ser simulados no paradigma clássico

estado, mas, se ambos  $|\alpha|, |\beta| > 0$ , então  $E$  já não é puro, pois é superposição dos básicos. A superposição é comum a diversos processos ondulatórios, mas esta forma é típica da **MQ**. Na mecânica clássica, os estados são conjuntos **mensuráveis** do espaço de configuração (de dimensão finita) e formam uma álgebra de Boole, de característica 2. Portanto, não existe um equivalente da combinação linear de vetores, nem da superposição de estados. A existência de ‘bits’ quânticos superpostos é a principal causa do interesse nos **CQ**’s, pois um **CQ** poderia utilizar não apenas os estados básicos  $\{|0\rangle, |1\rangle\}$ , mas também os estados de superposição, que também correspondem a qubits. Isso permitiria processamentos **fortemente paralelos**, pois a informação se distribuiria entre os diversos estados de maneira simultânea. Ora, para que as leis quânticas se tornem relevantes, o processador deve ter grandezas de ordem compatível com a constante de Planck, o que exige objetos nanoscópicos. Uma escolha natural deveria incluir átomos, íons, partículas, etc. O modelo constituído por íons aprisionados em campos magnéticos é um dos mais aceitos (1). As atuais tendências da pesquisa se dirigem, por um lado, à construção de um

**CQ real** e, por outro, à formulação dos **programas** que rodariam nesses **CQ**’s. O primitivo otimismo sobre a possibilidade de fabricar **CQ**’s reais foi arrefecendo por causa de observações (2) sobre a sensibilidade da informação quântica ao ambiente e o caráter quase inevitável de erros de inicialização. Recentemente, foram conjecturados métodos para inibir essas perturbações, e no começo do ano, foi criada uma porta lógica robusta, usando dois íons de berílio aprisionados (3). Mas, a possibilidade de um computador quântico “pleno” é ainda confusa. Existe um estudo recente da atividade brasileira neste campo (4). As outras tendências de pesquisa seguem a direção lógica: construção de linguagens e programas. Mesmo em alto nível, a formalização da estrutura de um programa exige conhecer as variedades de organização dos **CQ**’s, para saber de que maneira a parte lógica deve ser expressada pela parte física. No entanto, até que apareça uma arquitetura completa, especificar uma linguagem com grande detalhe será difícil. É possível, porém, uma aproximação clássica, motivada pela maneira em que um ‘programa’ para um computador clássico (a máquina de Turing) foi projetado antes da construção do computador físico. A possibilidade de estender essa máquina ao caso quântico já é conhecida (5). Existem algumas propostas de linguagem experimental (6) que utilizam esse caráter ideal do **CQ**. As atuais pesquisas estão centradas em linguagens procedimentais estruturadas, que implementam programas que são tratados

como **meta-programas** clássicos, e cujo “objeto” é um **CQ** ideal. A linguagem de montagem é o formalismo dos operadores, ou seja, sua lógica é a lógica quântica em sentido estrito, abstraída das propriedades algébricas dos espaços de Hilbert, mas isso não é suficiente para implementar algoritmos quânticos, que precisam de uma linguagem de alto nível que, por sua vez, supõe linguagens livres de contexto não **deterministas**.

Uma máquina é determinista se cada estado possui um único estado “sucessor”, enquanto que, numa máquina **probabilística**, podem existir vários “sucessores” com uma certa probabilidade. A máquina probabilística usará o meta-programa para controlar o **CQ** e processar as medições dos dados de saída.

Para manter a coerência entre ambas formas de programação, deve existir alguma correspondência entre computadores clássicos e **CQ's**<sup>7</sup>. O **CQ** ideal processa informação codificada em qubits, a transforma com suas portas lógicas e produz uma saída, que é a **medida** do estado final do **CQ** (vide figura). Nos computadores convencionais, o “último passo” do processamento é um estado elétrico que oscila usualmente entre **0** e **5** volts. Para o operador, a informação se apresenta em alto nível, onde esse estado é ignorado. Para o observador macroscópico, uma saída é um caractere, um som, uma imagem, mas não um estado elétrico.

No **CQ** considerado como objeto de programação por um meta-computador clássico, a saída é um estado que deve ser medido de maneira probabilística (eventualmente, usando a função de onda). O meta-computador de controle deve decidir se a medida é ou não correta para o problema dado. Neste enfoque da programação quântica é importante descrever os elementos do **CQ** que executam funções análogas aos componentes clássicos. Isto poderia ser evitado se pro-

gramássemos o **CQ** no nível de montagem, mas esse método esbarra com vários problemas: os escassos recursos da arquitetura quântica para o usuário, a dificuldade de preparar os qubits e o risco de produzir perturbações (como a perda de informação).

O meta-programa de controle pode ser escrito numa linguagem clássica, como **PASCAL** ou **C**. Portanto, não é surpreendente que a linguagem quântica utilize os tipos e variáveis dessas linguagens. Não obstante, nem sempre uma variável ou um tipo poderá ser interpretado da mesma maneira que na computação clássica, pois o objetivo do programa é processar resultados de medições do **CQ**, que são obtidas em função das leis da **MQ** e não da clássica.

Assumimos que o **CQ** foi descrito por sua função  $\psi$ , e que a dimensão do espaço de Hilbert associado é  $2^n$ . Para cada número  $k \leq n$ , um vetor de dimensão  $k$  que pertence a um estado específico do **CQ**, é chamado **registrador** de comprimento  $k$ . Os registradores assumem o papel das **variáveis** na computação convencional.

Os **procedimentos** de um programa convencional correspondem aos operadores (matrizes) **unitários** no modelo matemático do **CQ**. Um operador unitário é inversível e, ainda, seu inverso é igual ao resultado de trocar seus componentes complexos pelos seus conjugados (e. g.  $(a+ib)$  por  $(a-ib)$ ), e suas colunas pelas filas horizontais.

Um enunciado clássico do tipo “if... else” corresponde ao uso de um operador **condicional**. A aplicação desses operadores a um qubit é o resultado que depende de que um novo qubit (equivalente à condição booleana do enunciado clássico) seja habilitado. Linhas de código de programas para **CQ's** têm aparência similar às linhas de linguagens clássicas, como **C**. Mas, dentro dos tipos de dados, alguns são específicos do **CQ** e não teriam função no caso clássico.

Por exemplo, a expressão ‘qureg’ refere-se a um tipo de dado cuja semântica contém os registradores quânticos.

Uma linguagem para programas de **QC's** deve poder implementar um **algoritmo quântico**. Para certos problemas, já foi possível encontrar algoritmos que, se implementados quanticamente, seriam mais eficientes que os clássicos (8). O que permite implementar um algoritmo em linguagens para **CQ's**, é a presença, nessas linguagens, de categorias formais (funções, operações, etc) que representem a matemática interna do **CQ**, ou seja, a própria lógica quântica. Os problemas mais ricos da lógica dos **CQ's** estão relacionados com a implementação e redução da complexidade temporal de algoritmos. Uma proposta recente de otimização é a de aumentar a **valência** das portas lógicas. As portas clássicas são binárias, com os valores **0** e **1**, como também são as quânticas com:  $|0\rangle|1\rangle$ . No entanto, nas portas clássicas, a extensão ao caso polivalente não aparece como necessidade atual, mas, nas portas quânticas, pode simplificar alguns algoritmos (9).

*Carlos Lungarzo é professor titular aposentado da área de lógica da Universidade Estadual de Campinas.*

O autor agradece as vitais observações dos professores Alfredo Pereira Jr. e Silvio Senho Chibene. Algumas não puderam ser aproveitadas por causa do espaço.

- (1) SACKETT, C. et al. *Nature*, 404, 256 (2000)
- (2) BENIOFF, P. *Superlattices and Microstructures*, vol. 23, N. 3/4, 1998, p. 408-417
- (3) STEANE, A. *Nature*, 422, mar 2003, 387-8
- (4) ZORZETTO, R. *Pesquisa Fapesp*, Abril 2003, num. 86, p.54-59.
- (5) BENIOFF, P., *Physica D*, 1998, 12-19.
- (6) ÖMER, B., A Procedural Formalism for Quantum Computing (Master Dissertation, Tech. Univ. Vienna, 1998)
- (7) WALLACE, J., “Quantum Computer Simulators”, in Partial Proceedings of the 4th Int. Conference CASYS 2000
- (8) VAN DAM & SEROUSSI, Efficient Quantum Algorithms for Estimating Gauss Sums 2002, in <http://www.hpl.hp.com/techreports/2002/HPL-2002-208.pdf>
- (9) LUNGARZO C., Lógicas polivalentes na representação de portas clássicas e quânticas (Campinas, XIII EBL, 2003), em processo de publicação.