# Algoritmo de Shor

- Feita a partir da redução do problema da fatoração para "busca em ordem" (pág 260/233).
- Dividido em dois passos básicos (Seção A4.3 do Apêndice 4 Quantum Computation and Quantum Information).
  - 1. Mostrar que é possível computar um fator para N se encontrar uma solução  $x \neq \pm 1 \pmod{N}$  para a equação  $x^2 = 1 \pmod{N}$ .
  - 2. Mostrar que um co-primo y escolhido aleatoriamente para N é muito provável ter uma ordem r par e que  $y^{r/2} \neq \pm 1 \pmod{N}$ , assim  $x \equiv y^{r/2} \pmod{N}$  é uma solução não trivial para  $x^2 = 1 \pmod{N}$ .

## Transformada de Fourier Quântica

Transformada em um base ortonormal

$$|j\rangle \rightarrow \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{k=0}^{N-1} e^{2\pi i j k/N} |k\rangle$$

Exemplos

$$\begin{split} |0\rangle \rightarrow & \frac{1}{\sqrt{2}} \left(e^{\pi i \cdot 0 \cdot 0} \left|0\right\rangle + e^{\pi i \cdot 0 \cdot 1} \left|1\right\rangle\right) \\ &= \frac{1}{\sqrt{2}} \left(|0\rangle + |1\rangle\right) \\ |1\rangle \rightarrow & \frac{1}{\sqrt{2}} \left(e^{\pi i \cdot 1 \cdot 0} \left|0\right\rangle + e^{\pi i \cdot 1 \cdot 1} \left|1\right\rangle\right) \\ &= & \frac{1}{\sqrt{2}} \left(|0\rangle - |1\rangle\right) \\ |0 \dots 0\rangle \rightarrow & \frac{1}{\sqrt{N}} \left(|0 \dots 0\rangle + |0 \dots 1\rangle + \dots + |1 \dots 1\rangle\right) \\ &= & \frac{1}{\sqrt{N}} \left(|0 \dots 0\rangle + |0 \dots 1\rangle + \dots + |1 \dots 1\rangle\right) \\ |1 \dots 1\rangle \rightarrow & \frac{1}{\sqrt{N}} \left(|0 \dots 0\rangle + e^{2\pi i (N-1)/N} \left|0 \dots 1\rangle + \dots + e^{2\pi i (N-1)/N} \left|1 \dots 1\rangle\right) \\ &= & \frac{1}{\sqrt{N}} \left(|0 \dots 0\rangle + e^{2\pi i (N-1)/N} \left|0 \dots 1\rangle + \dots + e^{2\pi i (N^2 - 2N + 1)/N} \left|1 \dots 1\rangle\right) \end{split}$$

#### Conclusão

A transformada atribui mais "peso" quando k se aproxima de  $N-1. \label{eq:normalization}$ 

### Ação sobre estado arbitrário

$$\sum_{j=0}^{N-1} x_j \left| j \right\rangle \to \quad \sum_{k=0}^{N-1} y_k \left| k \right\rangle$$

### Representação de Produto

$$\left|j_{1}\dots j_{n}\right\rangle \rightarrow \frac{1}{\sqrt{2^{n}}}\left(\left|0\right\rangle + e^{2\pi i 0.j_{n}}\left|1\right\rangle\right)\left(\left|0\right\rangle + e^{2\pi i 0.j_{n-1}j_{n}}\left|1\right\rangle\right)\dots\left(\left|0\right\rangle + e^{2\pi i 0.j_{1}\dots j_{n}}\left|1\right\rangle\right)$$

### Exemplos

$$\begin{array}{lll} |0\rangle \to & & \frac{1}{\sqrt{2}} \left( |0\rangle + e^{2\pi i 0.0_{\rm bin}} \, |1\rangle \right) \\ & = & \frac{1}{\sqrt{2}} \left( |0\rangle + |1\rangle \right) \\ |1\rangle \to & \frac{1}{\sqrt{2}} \left( |0\rangle + e^{2\pi i 0.1_{\rm bin}} \, |1\rangle \right) \\ |1\rangle \to & \frac{1}{\sqrt{2}} \left( |0\rangle + e^{2\pi i / 2} \, |1\rangle \right) \\ & = & \frac{1}{\sqrt{2}} \left( |0\rangle - |1\rangle \right) \\ |00\rangle \to & \frac{1}{\sqrt{4}} \left( |0\rangle + e^{2\pi i 0.0_{\rm bin}} \, |1\rangle \right) \left( |0\rangle + e^{2\pi i 0.00_{\rm bin}} \, |1\rangle \right) \\ & = & \frac{1}{\sqrt{4}} \left( |0\rangle + |1\rangle \right) \left( |0\rangle + |1\rangle \right) \\ & = & \frac{1}{\sqrt{4}} \left( |00\rangle + |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle \right) \\ |11\rangle \to & \frac{1}{\sqrt{4}} \left( |0\rangle + e^{2\pi i 0.1_{\rm bin}} \, |1\rangle \right) \left( |0\rangle + e^{2\pi i 0.11_{\rm bin}} \, |1\rangle \right) \\ & = & \frac{1}{\sqrt{4}} \left( |0\rangle + e^{2\pi i / 2} \, |1\rangle \right) \left( |0\rangle + e^{2\pi i \cdot 0.75} \, |1\rangle \right) \\ & = & \frac{1}{\sqrt{4}} \left( |0\rangle - |1\rangle \right) \left( |0\rangle - i \, |1\rangle \right) \\ & = & \frac{1}{\sqrt{4}} \left( |00\rangle - i \, |01\rangle - |10\rangle + i \, |11\rangle \right) \end{array}$$

### Dúvida

$$e^{2\pi i 3/4} = e^{2\pi i 3/4} = e^{2\pi i 3/4}$$

$$e^{\pi i 3/2} = (e^{2\pi i})^{3/4} = \cos 3\pi/2 + i \sin 3\pi/2$$

$$(e^{\pi i})^{3/2} = ((e^{\pi i})^2)^{3/4}$$

$$\sqrt{-1^3} = \sqrt[4]{1^3}$$

$$i \neq 1$$