

科学计算中的量子算法： 量子搜索、量子振幅放大与量子振幅估计

安冬

北京大学北京国际数学研究中心 (BICMR)

andong@bicmr.pku.edu.cn

24-25 学年第 2 学期

大纲

- ▶ 量子搜索 (Quantum Unstructured Search/Grover's algorithm)
- ▶ 振幅放大 (Amplitude Amplification)
- ▶ 振幅估计 (Amplitude Estimation)

量子搜索

Q: $N = 2^n$ 个外表完全一样的盒子，其中一个里面有一个苹果，找出这个盒子

考虑函数 $f(x) : [N] \mapsto \{0, 1\}$, 满足存在唯一的 $x_0 \in [2^n]$ 使得

$$f(x) = \begin{cases} 1, & x = x_0, \\ 0, & x \neq x_0 \end{cases}$$

经典复杂度: $\mathcal{O}(N)$

量子搜索：oracle

量子 oracle：

$$U_f |x\rangle |y\rangle \mapsto |x\rangle |y \oplus f(x)\rangle, \quad x \in [N], y \in \{0, 1\}$$

$$U_f |x\rangle |- \rangle = (-1)^{f(x)} |x\rangle |- \rangle, \quad |- \rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle - |1\rangle)$$

对于任意一个量子态 $|\psi\rangle = \sum c_j |x_j\rangle$,

$$U_f |\psi\rangle |- \rangle = U_f \left(c_0 |x_0\rangle + \sum_{x \in [N], x \neq x_0} c_j |x_j\rangle \right) |- \rangle = \left(-c_0 |x_0\rangle + \sum_{x \in [N], x \neq x_0} c_j |x_j\rangle \right) |- \rangle$$

忽视掉最后一个量子比特， U_f 便“等价于”一个 Householder 变换 R_{x_0} ：

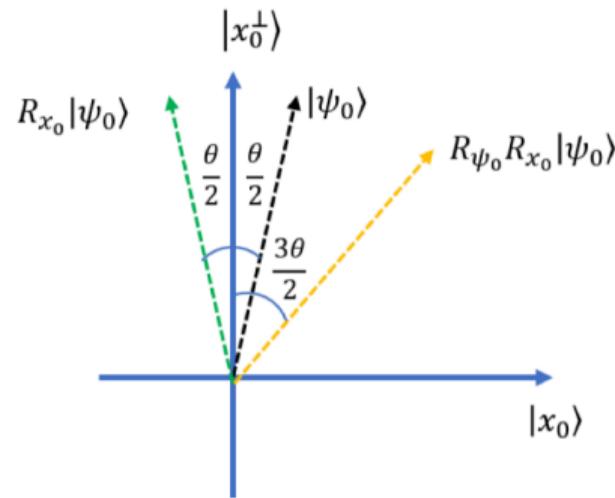
$$R_{x_0} |x\rangle = \begin{cases} |x\rangle, & x \in [N], x \neq x_0, \\ -|x\rangle, & x = x_0, \end{cases} \quad R_{x_0} = I - 2|x_0\rangle\langle x_0|$$

量子搜索：Grover 算法

从 $|\psi_0\rangle = H^{\otimes n} |0\rangle$ 出发，

$$|\psi_0\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{x \in [N]} |x\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} |x_0\rangle + \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{x \in [N], x \neq x_0} |x\rangle$$

思路：通过旋转不断放大 $|x_0\rangle$ 的振幅



$|x_0\rangle$: 目标态

$$|x_0^\perp\rangle = \frac{1}{\sqrt{N-1}} \sum_{x \in [N], x \neq x_0} |x\rangle$$

$$|\psi_0\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{x \in [N]} |x\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} |x_0\rangle + \frac{\sqrt{N-1}}{\sqrt{N}} |x_0^\perp\rangle$$

$$\theta = 2 \arcsin(1/\sqrt{N})$$

量子搜索：Grover 算法

量子 oracle: 关于 $|x_0^\perp\rangle$ 的对称变换

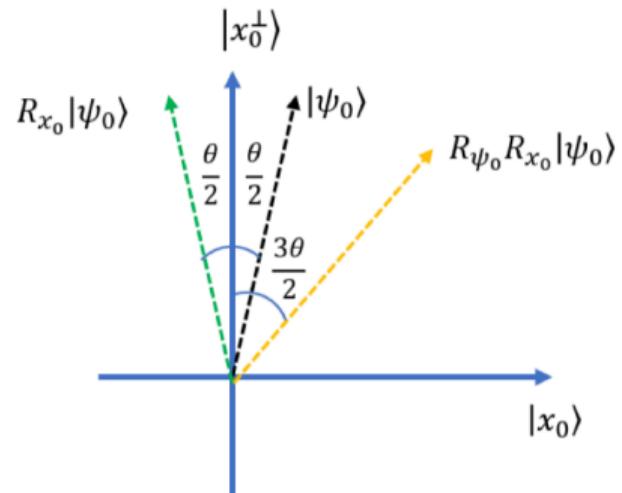
$$R_{x_0} = I - 2|x_0\rangle\langle x_0|$$

关于 $|\psi_0\rangle$ 的对称变换（仅在二维子空间内）：

$$R_{\psi_0} = -(I - 2|\psi_0\rangle\langle\psi_0|)$$

Grover 算法: 做 k 次旋转 $R_{\psi_0} R_{x_0}$

$$(R_{\psi_0} R_{x_0})^k H^{\otimes n} |0\rangle = \sin((2k+1)\theta/2) |x_0\rangle + \cos((2k+1)\theta/2) |x_0^\perp\rangle$$



量子搜索：Grover 算法理论验证

1. 验证 $\text{span}\{|x_0\rangle, |x_0^\perp\rangle\}$ 是 R_{x_0} 和 R_{ψ_0} 的不变子空间

$$R_{\psi_0} |x_0\rangle = -\cos(\theta) |x_0\rangle + \sin(\theta) |x_0^\perp\rangle$$
$$R_{\psi_0} |x_0^\perp\rangle = \sin(\theta) |x_0\rangle + \cos(\theta) |x_0^\perp\rangle$$

2. 对于量子态 $\sin(\alpha) |x_0\rangle + \cos(\alpha) |x_0^\perp\rangle$,

$$\begin{aligned} & R_{\psi_0} R_{x_0} (\sin(\alpha) |x_0\rangle + \cos(\alpha) |x_0^\perp\rangle) \\ &= R_{\psi_0} (-\sin(\alpha) |x_0\rangle + \cos(\alpha) |x_0^\perp\rangle) \\ &= -\sin(\alpha)(-\cos(\theta) |x_0\rangle + \sin(\theta) |x_0^\perp\rangle) + \cos(\alpha)(\sin(\theta) |x_0\rangle + \cos(\theta) |x_0^\perp\rangle) \\ &= \sin(\alpha + \theta) |x_0\rangle + \cos(\alpha + \theta) |x_0^\perp\rangle \end{aligned}$$

量子搜索：Grover 算法理论验证

R_{x_0} 和 R_{ψ_0} 在不变子空间 $V = \text{span}\{|x_0\rangle, |x_0^\perp\rangle\}$ 内的矩阵表示：

$$R_{x_0} = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}_V,$$

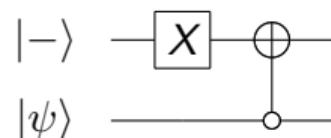
$$R_{\psi_0} = \begin{pmatrix} -\cos(\theta) & \sin(\theta) \\ \sin(\theta) & \cos(\theta) \end{pmatrix}_V$$

量子搜索：Grover 算法实现

$$(R_{\psi_0} R_{x_0})^k H^{\otimes n} |0^n\rangle$$

$$R_{\psi_0} = -(I - 2|\psi_0\rangle\langle\psi_0|) = H^{\otimes n}(2|0^n\rangle\langle 0^n| - I)H^{\otimes n}$$

$$2|0^n\rangle\langle 0^n| - I:$$



量子搜索：Grover 算法复杂度

$$(R_{\psi_0} R_{x_0})^k H^{\otimes n} |0\rangle = \sin((2k+1)\theta/2) |x_0\rangle + \cos((2k+1)\theta/2) |x_0^\perp\rangle$$

$$\theta = 2 \arcsin(1/\sqrt{N}) \sim 1/\sqrt{N}$$

为了 $\sin((2k+1)\theta/2) \approx 1$, 取

$$(2k+1)\theta/2 \approx \pi/2$$

$$k \sim \frac{1}{\theta} \sim \sqrt{N}$$

量子搜索：小结

量子复杂度 $\mathcal{O}(\sqrt{N})$ vs 经典复杂度 $\mathcal{O}(N)$

- ▶ 下界: $\Omega(\sqrt{N})$
- ▶ 若有 M 个目标, 需要找到其中任意一个, 量子复杂度 $\mathcal{O}(\sqrt{N/M})$ (需要事先知道 M 的值)

振幅放大

考虑量子态

$$|\psi\rangle = \sqrt{p} |\psi_{\text{good}}\rangle + \sqrt{1-p} |\psi_{\text{bad}}\rangle, \quad \langle \psi_{\text{good}} | \psi_{\text{bad}} \rangle = 0$$

直接测量：概率 p , 需要重复 $\mathcal{O}(1/p)$ 次

振幅放大

$$|\psi\rangle = \sqrt{p} |\psi_{\text{good}}\rangle + \sqrt{1-p} |\psi_{\text{bad}}\rangle, \quad \langle \psi_{\text{good}} | \psi_{\text{bad}} \rangle = 0$$

思路：仿照 Grover 先放大 $|\psi_{\text{good}}\rangle$ 的振幅

► 在 Grover 里， $|\psi_{\text{good}}\rangle = |x_0\rangle$, $p = 1/N$

$$R_{\text{good}} = I - 2 |\psi_{\text{good}}\rangle \langle \psi_{\text{good}}|,$$

$$R_\psi = -(I - 2 |\psi\rangle \langle \psi|) = U_\psi (2 |0\rangle \langle 0| - I) U_\psi^\dagger$$

$$\implies (R_\psi R_{\text{good}})^k |\psi\rangle = c |\psi_{\text{good}}\rangle + \sqrt{1 - c^2} |\psi_{\text{bad}}\rangle,$$

其中 $c = \Omega(1)$, $k = \mathcal{O}(1/\sqrt{p})$

注意：需要知道如何关于 $|\psi_{\text{good}}\rangle$ 做对称

振幅放大

$$U_\psi |0^a\rangle |0^n\rangle = \sqrt{p} |0^a\rangle |\psi\rangle + |\perp\rangle, \quad (|0^a\rangle \langle 0^a| \otimes I_n) |\perp\rangle = 0$$

直接测量：概率 p 得到 $|0^a\rangle |\psi\rangle$, 需要重复 $\mathcal{O}(1/p)$ 次

$$R_{\text{good}} = (I_a - 2 |0^a\rangle \langle 0^a|) \otimes I_n,$$

$$R_\psi = U_\psi (2 |0^{a+n}\rangle \langle 0^{a+n}| - I_{a+n}) U_\psi^\dagger$$

考虑

$$(R_\psi R_{\text{good}})^k U_\psi |0^a\rangle |0^n\rangle, \quad k = \mathcal{O}(1/\sqrt{p})$$

振幅放大

$$U_\psi |0^a\rangle |0^n\rangle = \sqrt{p} |0^a\rangle |\psi\rangle + \sqrt{1-p} |u\rangle, \quad (|0^a\rangle \langle 0^a| \otimes I_n) |u\rangle = 0$$

考慮 $V = \text{span}\{|0^a\rangle |\psi\rangle, |u\rangle\}$,

$$R_{\text{good}} |0^a\rangle |\psi\rangle = -|0^a\rangle |\psi\rangle, \quad R_{\text{good}} |u\rangle = |u\rangle$$

$$R_\psi |0^a\rangle |\psi\rangle = (2p - 1) |0^a\rangle |\psi\rangle + 2\sqrt{p(1-p)} |u\rangle,$$

$$R_\psi |u\rangle = 2\sqrt{p(1-p)} |0^a\rangle |\psi\rangle + (1 - 2p) |u\rangle$$

振幅放大

R_{good} 和 R_ψ 在不变子空间 $V = \text{span}\{|0^a\rangle|\psi\rangle, |u\rangle\}$ 内的矩阵表示：

$$R_{\text{good}} = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}_V, \quad R_\psi = \begin{pmatrix} -\cos(\theta) & \sin(\theta) \\ \sin(\theta) & \cos(\theta) \end{pmatrix}_V, \quad \theta = 2 \arcsin \sqrt{p}$$

和 Grover 算法等价

算法：先计算 $(R_\psi R_{\text{good}})^k U_\psi |0^a\rangle|0^n\rangle$, $k = \mathcal{O}(1/\sqrt{p})$, 再测量

- ▶ 访问复杂度 $\mathcal{O}(1/\sqrt{p})$, 平方加速
- ▶ 无需对 $|\psi\rangle$ 进行对称
- ▶ 需要知道 p 的一个下界

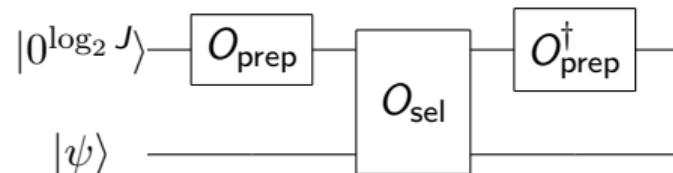
振幅放大：应用

矩阵向量乘： A 的 $(\alpha, a, 0)$ -block-encoding U_A ,



- ▶ 输出 $\frac{1}{\alpha} |0^a\rangle A |\psi\rangle + |\perp\rangle$
- ▶ 访问复杂度： $\mathcal{O}(\alpha/\|A|\psi\rangle\|)$

LCU: $\sum c_j U_j$



- ▶ 输出 $\frac{1}{\|\vec{c}\|_1} |0^{\log_2 J}\rangle \sum c_j U_j |\psi\rangle + |\perp\rangle$
- ▶ 访问复杂度： $\mathcal{O}(\|\vec{c}\|_1/\|\sum c_j U_j |\psi\rangle\|)$

振幅放大：小结

$$|\psi\rangle = \sqrt{p} |\psi_{\text{good}}\rangle + \sqrt{1-p} |\psi_{\text{bad}}\rangle, \quad \langle \psi_{\text{good}} | \psi_{\text{bad}} \rangle = 0$$

$$U_\psi |0^a\rangle |0^n\rangle = \sqrt{p} |0^a\rangle |\psi\rangle + |\perp\rangle, \quad (|0^a\rangle \langle 0^a| \otimes I_n) |\perp\rangle = 0$$

访问复杂度: $\mathcal{O}(1/\sqrt{p})$, 平方加速

- ▶ 增加了线路深度
- ▶ 需要知道 p 的一个下界 (否则会有 overcook 的问题, 解决方法: fixed-point search/amplitude amplification)
- ▶ 连续多次应用会有嵌套问题 (某些情况下的解决方法: oblivious amplitude amplification, uniform singular value amplification)

振幅估计

$$|\psi\rangle = \sqrt{p} |\psi_{\text{good}}\rangle + \sqrt{1-p} |\psi_{\text{bad}}\rangle, \quad \langle \psi_{\text{good}} | \psi_{\text{bad}} \rangle = 0$$
$$U_\psi |0^a\rangle |0^n\rangle = \sqrt{p} |0^a\rangle |\psi\rangle + |\perp\rangle, \quad (|0^a\rangle \langle 0^a| \otimes I_n) |\perp\rangle = 0$$

目标：以误差不超过 ϵ 的精度估计 p 的值

算法：Grover + QPE

振幅估计

$$G = R_\psi R_{\text{good}} = \begin{pmatrix} \cos \theta & \sin \theta \\ -\sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix}_V, \quad p = \sin^2(\theta/2)$$

G 的特征值和特征向量: $(e^{\pm i\theta}, |\psi_{\pm}\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|\psi_{\text{good}}\rangle \pm i|\psi_{\text{bad}}\rangle))$. 注意到

$$|\langle \psi | \psi_{\text{good}} \rangle|^2 = |\psi | \psi_{\text{bad}} \rangle|^2 = \frac{1}{2},$$

可以用 $|\psi\rangle$ 为输入量子态做 QPE, 输出会以各 0.5 的概率给出 $\pm\theta$ 的估计

振幅估计：复杂度

$$\begin{aligned} |\tilde{p} - p| &= |\sin^2(\tilde{\theta}/2) - \sin^2(\theta/2)| = |\sin(\tilde{\theta}/2) - \sin(\theta/2)| \times |\sin(\tilde{\theta}/2) + \sin(\theta/2)| \\ &= 2|\sin(\tilde{\theta}/4 - \theta/4)| \times |\cos(\tilde{\theta}/4 + \theta/4)| \times |\sin(\tilde{\theta}/2) + \sin(\theta/2)| \\ &\leq |\tilde{\theta} - \theta| \end{aligned}$$

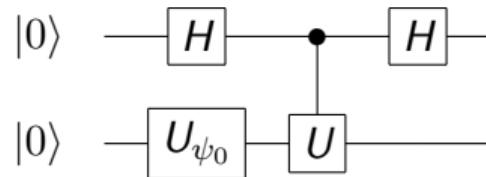
为了使 p 的误差小于 ϵ , 只需 θ 的误差小于 ϵ

访问复杂度/线路深度: $\mathcal{O}(1/\epsilon)$

- ▶ 相比直接采样的访问复杂度 ($\mathcal{O}(1/\epsilon^2)$) 有平方加速, 但增加了线路深度

振幅估计：应用

Hadamard 测试：计算 $\text{Re} \langle \psi_0 | U | \psi_0 \rangle$, 其中 U 是一个酉矩阵



$$|0\rangle |0\rangle \rightarrow \frac{1}{2} |0\rangle (I + U) |\psi_0\rangle + \frac{1}{2} |1\rangle (I - U) |\psi_0\rangle := \sqrt{p} |0\rangle |\psi_{\text{good}}\rangle + \sqrt{1-p} |\psi_{\text{bad}}\rangle$$
$$p = \frac{1}{2}(1 + \text{Re} \langle \psi_0 | U | \psi_0 \rangle)$$

结合振幅估计，总的访问复杂度/线路深度为 $\mathcal{O}(1/\epsilon)$

阅读

阅读：

- ▶ LL: Chapter 2.2, 2.3, 2.4*, 4.2