

量子计算理论基础与软件系统

理论作业二 量子测量与量子算法

redacted

理论作业二 量子测量与量子算法

1. 假设有初始化为 $|1\rangle$ 态的量子寄存器若干, 给出分别使用酉算子 H 、 X 、 T 、 S 进行测量的结果。

- H : 进行谱分解得到 $H = \sum_{i=1}^2 \lambda_i |e_i\rangle\langle e_i|$

$$\lambda_1 = 1, |e_1\rangle = \frac{|0\rangle + (\sqrt{2}-1)|1\rangle}{\sqrt{4-2\sqrt{2}}}$$

$$\lambda_2 = -1, |e_2\rangle = \frac{|0\rangle + (-\sqrt{2}-1)|1\rangle}{\sqrt{4+2\sqrt{2}}}$$

因此使用酉算子 H 测量 $|1\rangle$ 的结果为 $|\varphi_1\rangle = |e_1\rangle$ 的概率为 $P(\varphi_1) = \langle 1|e_1\rangle\langle e_1|1\rangle = \frac{3-2\sqrt{2}}{4-2\sqrt{2}}$; 为 $|\varphi_2\rangle$ 的概率为 $P(\varphi_2) = \langle 1|e_2\rangle\langle e_2|1\rangle = \frac{3+2\sqrt{2}}{4+2\sqrt{2}}$ 。

- X : 本征值 $\lambda = \pm 1$, 本征向量 $|+\rangle = \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}}, |-\rangle = \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}}$

得到 $|+\rangle$ 概率为 $p_1 = |\langle 1|+\rangle|^2 = \frac{1}{2}$, 得到 $|-\rangle$ 概率为 $p_2 = |\langle 1|-\rangle|^2 = \frac{1}{2}$

- $S = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & i \end{pmatrix}$: 实本征值 $\lambda = 1$, 对应本征态 $|0\rangle$; 虚本征值 $\lambda = i$, 对应本征态 $|1\rangle$ 。

得到 $|0\rangle$ 概率为 $p_1 = |\langle 1|0\rangle|^2 = 0$, 得到 $|1\rangle$ 概率为 $p_2 = |\langle 1|1\rangle|^2 = 1$

- $T = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & e^{i\frac{\pi}{4}} \end{pmatrix}$: 实本征值 $\lambda = 1$, 对应本征态 $|0\rangle$; 虚本征值 $\lambda = e^{i\frac{\pi}{4}}$, 对应本征态 $|1\rangle$ 。

得到 $|0\rangle$ 概率为 $p_1 = |\langle 1|0\rangle|^2 = 0$, 得到 $|1\rangle$ 概率为 $p_2 = |\langle 1|1\rangle|^2 = 1$

2. 证明 Grover 算法中的算子 G 每次作用时使量子态向 $|\beta\rangle$ 方向旋转角度 θ 。

- 证明: 记 Oracle 搜索的目标基矢态组成的等权叠加态为 $|\beta\rangle$, 与其正交的非目标基矢态组成的等权叠加态为 $|\alpha\rangle$ 。算法制备初始量子态为 $|\psi_0\rangle = \cos(\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle + \sin(\frac{\theta}{2})|\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{x=0}^{N-1} |x\rangle$, 其中 $\sin(\frac{\theta}{2}) = \sqrt{\frac{M}{N}}, \cos(\frac{\theta}{2}) = \sqrt{\frac{N-M}{N}}$, M 为目标态个数, N 为总态数。
- 由 Grover 算法, 算子 $G = DO$, 其中 O 为 Oracle 算子, $D = 2|\psi_0\rangle\langle\psi_0| - I$, 试证明 G 作用 k 次后的量子态为 $|\psi_k\rangle = \cos((2k+1)\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle + \sin((2k+1)\frac{\theta}{2})|\beta\rangle$ 。
 - $k = 0$ 时, 直接成立。
 - 由归纳假设 $|\psi_{k+1}\rangle = G|\psi_k\rangle = DO|\psi_k\rangle = D(\cos((2k+1)\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle - \sin((2k+1)\frac{\theta}{2})|\beta\rangle)$
 - 定义 $|\psi_0^\perp\rangle = \sin(\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle - \cos(\frac{\theta}{2})|\beta\rangle$, 则 $|\alpha\rangle = \cos(\frac{\theta}{2})|\psi_0\rangle + \sin(\frac{\theta}{2})|\psi_0^\perp\rangle$, $|\beta\rangle = \sin(\frac{\theta}{2})|\psi_0\rangle - \cos(\frac{\theta}{2})|\psi_0^\perp\rangle$
 - 易得, $D|\psi_0\rangle = |\psi_0\rangle, D|\psi_0^\perp\rangle = -|\psi_0^\perp\rangle$, 那么 $D|\alpha\rangle = \cos(\frac{\theta}{2})|\psi_0\rangle - \sin(\frac{\theta}{2})|\psi_0^\perp\rangle = \cos(\theta)|\alpha\rangle + \sin(\theta)|\beta\rangle$, $D|\beta\rangle = \sin(\frac{\theta}{2})|\psi_0\rangle + \cos(\frac{\theta}{2})|\psi_0^\perp\rangle = \sin(\theta)|\alpha\rangle - \cos(\theta)|\beta\rangle$
 - 代入归纳式, 即得 $|\psi_{k+1}\rangle = \cos((2(k+1)+1)\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle + \sin((2(k+1)+1)\frac{\theta}{2})|\beta\rangle$, 归纳成立。
- 那么, 每次作用算子 G 时, 量子态均旋转角度 θ 。

3. 根据 Grover 算法中 M 、 N 的定义, 令 $\gamma = \frac{M}{N}$, 证明在 $|\alpha\rangle$ 、 $|\beta\rangle$ 基下, Grover 算法中的算子 G 可以写为 $\begin{bmatrix} 1-2\gamma & -2\sqrt{\gamma-\gamma^2} \\ 2\sqrt{\gamma-\gamma^2} & 1-2\gamma \end{bmatrix}$ 。
- 证明: 由上题可知, $G|\alpha\rangle = \cos(\theta)|\alpha\rangle + \sin(\theta)|\beta\rangle$, $G|\beta\rangle = -\sin(\theta)|\alpha\rangle + \cos(\theta)|\beta\rangle$, 其中 $\sin(\frac{\theta}{2}) = \sqrt{\frac{M}{N}}$, $\cos(\frac{\theta}{2}) = \sqrt{\frac{N-M}{N}}$, 那么 $\sin(\theta) = 2\sin(\frac{\theta}{2})\cos(\frac{\theta}{2}) = 2\sqrt{\gamma-\gamma^2}$, $\cos(\theta) = \cos^2(\frac{\theta}{2}) - \sin^2(\frac{\theta}{2}) = 1-2\gamma$ 。
 - 代入得到 $G|\alpha\rangle = (1-2\gamma)|\alpha\rangle + 2\sqrt{\gamma-\gamma^2}|\beta\rangle$, $G|\beta\rangle = -2\sqrt{\gamma-\gamma^2}|\alpha\rangle + (1-2\gamma)|\beta\rangle$, 即在 $|\alpha\rangle$ 、 $|\beta\rangle$ 基下, Grover 算法中的算子 G 可以写为 $\begin{bmatrix} 1-2\gamma & -2\sqrt{\gamma-\gamma^2} \\ 2\sqrt{\gamma-\gamma^2} & 1-2\gamma \end{bmatrix}$ 。
 - Bonus: 给出 RSA 算法加密、解密过程的证明, 即证明明文为 $a \equiv C^d \pmod{n}$ 。
 - 加密方通过 $C = a^e \pmod{n}$ 将明文 a 加密为密文 C 。取 e 模 $\varphi(n)$ 的乘法逆元 d , 使得 $ed = 1 \pmod{\varphi(n)}$ 。取大素数 p 、 q , 计算 $n = pq$, 并将 (e, n) 作为公钥发布, 将 d 作为私钥保密。
 - 命 $ed = k\varphi(n) + 1$, 若 $\gcd(a, n) = 1$, 由欧拉定理, 有 $a^{\varphi(n)} = 1 \pmod{n}$, 则 $C^d = a^{ed} \pmod{n} = a^{k\varphi(n)+1} \pmod{n} = a \pmod{n}$, 即明文 $a \equiv C^d \pmod{n}$ 。
 - 若 $\gcd(a, n) = \gcd(a, pq) \neq 1$, 则 $\gcd(a, p) = p$ 或 $\gcd(a, q) = q$ 。不妨设 $\gcd(a, p) = p$, 则 $a \equiv 0 \pmod{p}$, 那么 $\gcd(a, q) = 1$ 。由欧拉定理, 有 $a^{\varphi(q)} \equiv 1 \pmod{q}$, 那么 $a^{\varphi(p)\varphi(q)} \equiv 1 \pmod{q}$ 。
 - 命 $a^{\varphi(p)\varphi(q)} = mq + 1$, 由于 $\varphi(n) = \varphi(p)\varphi(q)$ 那么 $C^d = a^{ed} \pmod{n} = a^{k\varphi(n)+1} \pmod{n} = a^{k\varphi(p)\varphi(q)+1} \pmod{n} = (mq + 1)a \pmod{n} = a \pmod{n}$, 即明文 $a \equiv C^d \pmod{n}$ 。