## 理论作业二 量子测量与量子算法

王晓宇 3220104364

2024年11月7日

**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  $H \times X \times T \times S$  进行测量的结果。

i. 使用 H 算子进行测量。

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

ii. 使用 X 算子进行测量。

$$|1\rangle \xrightarrow{X} |0\rangle$$

iii. 使用 T 算子进行测量。

$$T = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & e^{i\frac{\pi}{4}} \end{bmatrix}$$

$$|1\rangle \xrightarrow{T} e^{i\frac{\pi}{4}} |1\rangle$$

iv. 使用 S 算子进行测量。

$$S = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & i \end{bmatrix}$$

$$|1\rangle \xrightarrow{S} i|1\rangle$$

**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  $\theta$ 。

初始状态为 
$$|\psi\rangle = \sqrt{\frac{N-M}{N}}|\alpha\rangle + \sqrt{\frac{M}{N}}|\beta\rangle = \cos(\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle + \sin(\frac{\theta}{2})|\beta\rangle$$

其中 N 为待检验的解个数, M 为可行解的数量。

这里为了简便表示  $|\psi\rangle$ , 我们将系数表示为  $\cos(\frac{\theta}{2})$  和  $\sin(\frac{\theta}{2})$ , 其中  $\frac{\theta}{2}$  为初始态与正解轴  $\alpha$  之间的夹角。

我们将 Grover 算法中的算子 G 作用按照课上所讲分为两个部分,即 Oracle 和 Combined(2、3、4 步骤结合的酉矩阵)。

1

i. Orcale 作用:改变正解相位

$$|x\rangle \stackrel{Orcale}{\longrightarrow} (-1)^{f(x)}|x\rangle$$

平面作用:以  $|\alpha\rangle$  为轴做对称操作,在  $|\alpha\rangle$  上的投影不变,即  $|\alpha\rangle$  不变, $|\beta\rangle$  上的投影翻转。即:

$$|x\rangle = p|\alpha\rangle + q|\beta\rangle \stackrel{Orcale}{\longrightarrow} p|\alpha\rangle - q|\beta\rangle$$

ii. Combined 我们这里表示  $|x\rangle$  时更换基:  $|x\rangle=p|\psi\rangle+q|\psi\rangle_{\perp}$ ,其中  $|\psi\rangle_{\perp}$  为与  $|\psi\rangle$  正 交的向量。作用:将  $|\psi\rangle$  向  $|\beta\rangle$  方向旋转

$$|x\rangle \stackrel{Combined}{\longrightarrow} (2|\psi\rangle\langle\psi|-I)|x\rangle$$

平面作用:以 $|\psi\rangle$ 为轴做对称操作

$$|x\rangle = p|\psi\rangle + q|\psi\rangle_\perp \xrightarrow{Combined} p|\psi\rangle - q|\psi\rangle_\perp$$

我们证明的目标是证明 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  $\theta$ 。这里可以用数学归纳法证明:

(1) 归纳奠基

证明 G 算子作用到初态上时成立:

$$|x\rangle = |\psi\rangle = \cos(\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle + \sin(\frac{\theta}{2})|\beta\rangle$$

$$|x\rangle \stackrel{Orcale}{\longrightarrow} \cos(\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle - \sin(\frac{\theta}{2})|\beta\rangle$$

$$\cos(\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle - \sin(\frac{\theta}{2})|\beta\rangle \stackrel{Combined}{\longrightarrow} (2|\psi\rangle\langle\psi| - I) \left(\cos(\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle - \sin(\frac{\theta}{2})|\beta\rangle\right)$$

$$\longrightarrow \begin{bmatrix} 2\cos^2(\frac{\theta}{2}) - 1 & 2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2}) \\ 2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2}) & 2\sin^2(\frac{\theta}{2}) - 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \cos(\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle \\ -\sin(\frac{\theta}{2})|\beta\rangle \end{bmatrix}$$

$$\longrightarrow \cos(\frac{3\theta}{2})|\alpha\rangle + \sin(\frac{3\theta}{2})|\beta\rangle$$

证明确实向  $|\beta\rangle$  方向旋转了  $\theta$  角度。

(2) 归纳假设证明假设 G 算子作用到第 k-1 次时成立:

$$|x\rangle = \cos(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\alpha\rangle + \sin(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\beta\rangle$$

现证明 G 算子作用到第 k 次时成立:

$$|x\rangle = \cos(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\alpha\rangle + \sin(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\beta\rangle$$

$$\begin{split} |x\rangle & \overset{Orcale}{\longrightarrow} \cos(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\alpha\rangle - \sin(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\beta\rangle \\ & \cos(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\alpha\rangle - \sin(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\beta\rangle \\ \overset{Combined}{\longrightarrow} (2|\psi\rangle\langle\psi| - I) \left(\cos(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\alpha\rangle - \sin(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\beta\rangle\right) \\ & \longrightarrow \left[ \frac{2\cos^2(\frac{\theta}{2}) - 1}{2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2})} \right] \left[ \frac{\cos(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\alpha\rangle}{-\sin(\frac{(2k-1)\theta}{2})|\beta\rangle} \right] \\ & \longrightarrow \cos(\frac{(2k+1)\theta}{2})|\alpha\rangle + \sin(\frac{(2k+1)\theta}{2})|\beta\rangle \end{split}$$

证明确实向  $|\beta\rangle$  方向旋转了  $\theta$  角度。

根据数学归纳法,我们证明了 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  $\theta$ 。

3. 根据 Grover 算法中 M、N 的定义,令  $\gamma = M/N$ ,证明在  $|\alpha\rangle$ 、 $|\beta\rangle$  基下,Grover 算法中的算子 G 可以写为  $\begin{bmatrix} 1-2\gamma & -2\sqrt{\gamma-\gamma^2} \\ 2\sqrt{\gamma-\gamma^2} & 1-2\gamma \end{bmatrix}$ 。

由上一道题的证明,我们知道 Grover 算法中的算子 G 可以分为两步:

i. Orcale

$$|x\rangle = p|\alpha\rangle + q|\beta\rangle \stackrel{Orcale}{\longrightarrow} p|\alpha\rangle - q|\beta\rangle$$

ii. Combined

$$|x\rangle = p|\alpha\rangle + q|\beta\rangle = (2|\psi\rangle\langle\psi| - I)(p|\alpha\rangle + q|\beta\rangle)$$

我们将两个酉矩阵相乘,即:

$$\begin{bmatrix} 2\cos^2(\frac{\theta}{2}) - 1 & 2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2}) \\ 2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2}) & 2\sin^2(\frac{\theta}{2}) - 1 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2\cos(\frac{\theta}{2})^2 - 1 & -2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2}) \\ 2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2}) & 1 - 2\sin^2(\frac{\theta}{2}) \end{bmatrix}$$
$$= \begin{bmatrix} 1 - 2\sin^2(\frac{\theta}{2}) & -2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2}) \\ 2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2}) & 1 - 2\sin^2(\frac{\theta}{2}) \end{bmatrix}$$

在上一个问题中我们同样表示了  $\theta$ , 即:  $\sqrt{\frac{N-M}{N}}|\alpha\rangle + \sqrt{\frac{M}{N}}|\beta\rangle = \cos(\frac{\theta}{2})|\alpha\rangle + \sin(\frac{\theta}{2})|\beta\rangle$ 

$$\therefore sin(\frac{\theta}{2}) = \sqrt{\frac{M}{N}} = \sqrt{\gamma}, cos(\frac{\theta}{2}) = \sqrt{\frac{N-M}{N}} = \sqrt{1-\gamma}$$

$$\therefore G = \begin{bmatrix} 1 - 2\sin^2(\frac{\theta}{2}) & -2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2}) \\ 2\cos(\frac{\theta}{2})\sin(\frac{\theta}{2}) & 1 - 2\sin^2(\frac{\theta}{2}) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 - 2\gamma & -2\sqrt{\gamma - \gamma^2} \\ 2\sqrt{\gamma - \gamma^2} & 1 - 2\gamma \end{bmatrix}$$

Bonus: 给出 RSA 算法加密、解密过程的证明,即证明明文为  $a \equiv C^d \mod n$ 。

证明目标:  $a \equiv C^d \mod n$ 。

已知条件:

## (1) 加密过程产生等式

i. 明文 a, 密文 C, 且  $0 \le a < n$ , 因为解密一直得到小于 n 的值。

ii. n = pq, 其中 p,q 为素数。

iii. 
$$\phi(n) = (p-1)(q-1)$$
.

iv. e 满足  $1 < e < \phi(n)$  且  $\gcd(e, \phi(n)) = 1$ .

v.  $d \equiv e^{-1} \mod \phi(n)$ .

vi.  $C = a^e \mod n$ .

## (2) 数学定理

i. Theorem1\_ 欧拉函数性质: 对于任意素数 p,q,n=pq, 有  $\phi(n)=(p-1)(q-1)$ 。

ii. Theorem2 欧拉定理: 对于任意整数 a 和 n 互质的情况, 有  $a^{\phi(n)} \equiv 1 \mod n$ 。

iii. Theorem3\_ 模逆元:  $e, \phi(n)$  互质, 存在整数 d 使得  $ed \equiv 1 \mod \phi(n)$ 。

## 证明:

$$C^d = (a^e)^d = a^{ed}$$

 $\therefore Theorem3: d \equiv e^{-1} \mod \phi(n)$ 

:. 存在整数 k:

$$C^d=a^{ed}=a^{1+k\phi(n)}=a\times(a^{\phi(n)})^k$$

分情况讨论:

i. a,n 互质, 根据 Theorem2,  $a^{\phi(n)} \equiv 1 \mod n$ 。

$$C^d = a \times (a^{\phi(n)})^k \equiv a \times (a^{\phi(n)})^k \mod n \equiv a \times 1 \equiv a \mod n$$
 (1)

ii. a,n 不互质

n=pq, 则说明 a 必然是 p,q 中一个的倍数且不是两者乘积 n 的倍数不妨假设 a 是 p 的倍数,即  $\exists t \in \mathbb{N}, \ a=p \times t$ 

 $\therefore Theorem2$ 

$$\therefore a^{\phi(q)} \equiv 1 \mod q$$

两边同时乘方操作  $a^{k\phi(p)}$ , 即:

$$a^{k\phi(p)\phi(q)} \equiv 1 \mod q$$

$$\therefore Theorem1\phi(n) = (p-1)(q-1)$$

$$\therefore \exists m \in \mathbb{N} \ s.t. \ a^{k\phi(p)\phi(q)} = a^{k\phi(n)} = q \times m + 1$$

$$\therefore C^d = a^{1+k\phi(n)} = a \times (q \times m + 1) = a + a \times q \times m = a + a \times tm(p \times q) = a + a \times tmn$$

$$\therefore C^d \equiv a \mod n$$

综上所述, $a \equiv C^d \mod n$ 。