

介绍



教程简介:

• 面向对象:量子计算初学者

• 依赖课程:线性代数,量子力学(非必需)

知乎专栏:

https://www.zhihu.com/column/c_1501138176371011584

Github & Gitee 地址:

https://github.com/mymagicpower/qubits https://gitee.com/mymagicpower/qubits

* 版权声明:

- 仅限用于个人学习
- 禁止用于任何商业用途

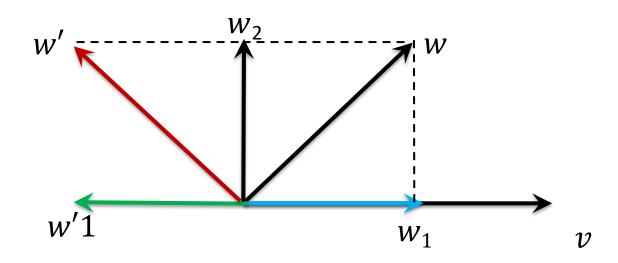




线性代数,在任意维度空间中,有如下反射变换,对应的矩阵为:

$$R_n = I_n - 2vv^T$$

在公式中, I_n 为 nxn 的单位矩阵,v为长度为 1 的 n 维列向量, vv^T 为 nxn 的矩阵。 R_n 可以实现**反射变换**:把任意向量 w 与 v 平行的分量 w_1 反向为 w'1,而与 v 垂直的分量 w_2 保持不变。



 R_n 作用于任何向量,相当于关于 v 的垂直分量 w2 (法线) 做镜像映射。



任意维度镜像变换 - 实向量空间

如果我们将公式改为下面的写法,也就是增加一个负号,我们看看它的几何性质:

$$R_n = 2vv^T - I_n$$

增加一个负号,相当于在任意维空间中,将 w' 翻转反向,至 w'' 的位置,显然,其与原向量关于 v 形成镜像映射关系。

W.

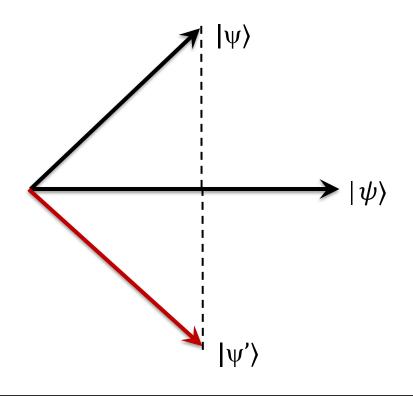
 R_n 作用于任何向量,相当于关于 v 做镜像映射。





根据我们之前总结的实向量与复向量的变换关系,我们可以得到下面等价的公式:

$$R_n = 2 |\psi\rangle\langle\psi| - I_n$$



连续两次镜像映射可以定义一次旋转,我们也可以通过两次 反射定义旋转。

 R_n 作用于任何量子态向量 $|\psi\rangle$,相当于关于 $|\psi\rangle$ 做镜像映射。 $R_n = 2|\psi\rangle\langle\psi| - I_n$

Calvin, QQ: 179209347 Mail: 179209347@qq.com

搜索算法



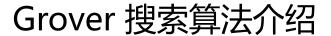
遍历搜寻问题的任务是从一个海量元素的无序集合中,找到满足某种要求的元素。因为这些元素并没有按要求进行有序的排列,并且数量又很大。在经典算法中,只能按逐个元素试下去,这也正是"遍历搜寻"这一名称的由来,一般情况下,算法复杂度为O(N), N为数据规模。

而量子计算机中存在着量子搜索算法,也称为Grover算法,它的时间复杂度是 $O(\sqrt{N})$ 。 在数据规模较大的情况下,量子搜索算法的优越性非常明显。

问题定义:

 $f: \{0, 1, 2, 3, \dots, N-1\} \rightarrow \{0,1\}$

找到 f(x)=1 的 x





首先,先化简一下搜索模型,将所有数据存在数据库中,假设有 n 个量子比特,用来记录数据库中的每一个数据的索引,一共可以表示 2^n 个数据,记为 N 个,希望搜索得到的数据有 M 个,为了表示一个数据是否是搜索的结果,建立一个函数:

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

其中 x_0 为搜索目标的索引值,也即是说,当搜索到目标时,函数值 f(x) 值为 1, 如果搜索的结果不是目标时,f(x) 值为 0。

假设有一个量子 Oracle 可以识别搜索问题的解,是别的结果通过 Oracle 的一个量子比特给出。可以将 Oracle 定义为:

$$|x\rangle|q\rangle \xrightarrow{Oracle} |x\rangle|q \oplus f(x)\rangle$$

其中 $|q\rangle$ 是一个结果寄存器, Θ 是二进制加法。通过 Oracle 可以实现,当搜索的索引为目标结果时,结果寄存器翻转;反之,结果寄存器值不变;从而可以通过判断结果寄存器的值,来确定搜索的对象是否为目标值。

本源量子: <<量子计算与编程入门>>





Grover's Search Algorithm - 初态

当查询寄存器由初态经过 Hardmard 门后,会变为所有可能情况的等额叠加态,也就是说,它包含着所有搜索问题的解与非搜索问题的解。

将所有非搜索问题的解定义为一个量子态 $|\alpha\rangle$, 搜索问题的解定义为一个量子态 $|\beta\rangle$ 。

$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{x} |x\rangle = |\beta\rangle + |\alpha\rangle$$

假设有 M个解,则:
$$|\alpha\rangle = \frac{1}{\sqrt{N-M}} \sum_{x} |x\rangle$$
 $|\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{x} |x\rangle$

显然, $|\beta\rangle$ 为最终的量子态,而且 $|\alpha\rangle$ 和 $|\beta\rangle$ 相互正交。利用简单的代数运算,就可以将初态 $|\psi\rangle$ 重新表示为:

$$|\psi\rangle = \sqrt{\frac{N-M}{N}} |\alpha\rangle + \sqrt{\frac{M}{N}} |\beta\rangle$$



Grover's Search Algorithm - 相位翻转(镜像翻转)

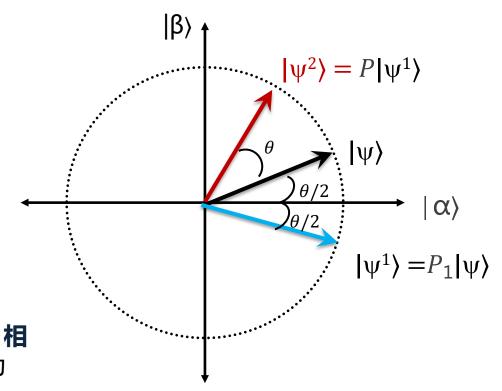
初始态被搜索问题的解的集合和非搜索问题的解的集合重新定义,也就是说,初态属于 $|\alpha\rangle$ 与 $|\beta\rangle$ 张成的空间。因此,可以用平面向量来表示这三个量子态,如图:

那么,Oracle 作用在新的表示方法下的初态会产生怎样的影响呢?

Oracle 的作用是用负号标记搜索问题的解,所以,相当于将 |β⟩ 内每一个态前均增加一个负号,将所有的负号提取出来,可以得到:

$$|\psi\rangle \xrightarrow{Oracle} \sqrt{\frac{N-M}{N}} |\alpha\rangle - \sqrt{\frac{M}{N}} |\beta\rangle$$

对应在平面向量中,相当于将 $|\psi\rangle$ 做关于 $|\alpha\rangle$ 轴的对称(**相位翻转**),但仅有这一种操作是无法将量子态从 $|\psi\rangle$ 变为 $|\beta\rangle$,还需要另一种对称操作(**镜像翻转**)。





Grover's Search Algorithm - 镜像翻转

第二种对称操作,是将量子态关于 $|\psi\rangle$ 对称的操作,这个操作由三个部分构成:

- 1. 将量子态经过一个 Hardmard 门
- 2. 对量子态进行一个相位变换,将 $|0\rangle^{\otimes n}$ 态的系数保持不变,将其他的量子态的系数增加一个负号,相当于 $2|0^{\otimes n}\rangle\langle 0^{\otimes n}|$ -I 酉变换算子;
- 3. 再经过一个 Hardmard 门。

这三步操作的数学表述为:

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

$$|\psi
angle = rac{1}{\sqrt{N}} egin{bmatrix} 1 \ ... \ 1 \end{bmatrix}$$



Grover's Search Algorithm - 旋转(连续两次镜像)

前面介绍的两种对称操作,合在一起称为一次 Grover 迭代。假设初态 $|\psi\rangle$ 与 $|\alpha\rangle$ 可以表示为:

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

很容易得到:

$$\cos\frac{\theta}{2} = \sqrt{\frac{N-M}{N}}$$
 $\sin\frac{\theta}{2} = \sqrt{\frac{M}{N}}$

$$\sin\frac{\theta}{2} = \sqrt{\frac{M}{N}}$$

由此可知在 $\{|\alpha\rangle, |\beta\rangle\}$ 张成的空间中算子 Q 可以表示为:

$$Q = \begin{bmatrix} \cos(\theta) & -\sin(\theta) \\ \sin(\theta) & \cos(\theta) \end{bmatrix}$$
 (让向量逆时针旋转 θ)

实质上可以视为一个角度为 θ 的旋转量子门(RY(θ)门)操作。



Grover's Search Algorithm - 旋转 - Grover 迭代

可以从几何图像上看到,每一次 Grover 迭代,可以使量子态逆时针旋转 θ ,经历了k 次 Grover 迭代,末态的量子态为:

$$G^{k}|\psi\rangle = \cos\left(\frac{2k+1}{2}\theta\right)|\alpha\rangle + \sin\left(\frac{2k+1}{2}\theta\right)|\beta\rangle$$

选取合适的旋转次数 k 使得 $\sin^2(\frac{2k+1}{2}\theta)$ 最接近 1 即可完成振幅放大量子线路。相比经典的遍历分类方法,振幅放大量子线路可以充分体现量子计算的优势。



Grover's Search Algorithm - 旋转 - Grover 迭代次数 R

因此,经过多次迭代操作,总可以使末态在 |β) 态上概率很大,满足精确度的要求。

$$|\psi\rangle = \sqrt{\frac{N-M}{N}} |\alpha\rangle - \sqrt{\frac{M}{N}} |\beta\rangle$$
 $G^{k}|\psi\rangle = \cos(\frac{2k+1}{2}\theta) |\alpha\rangle + \sin(\frac{2k+1}{2}\theta) |\beta\rangle$

其中 N 是确定的,不能更改 ,关键就在于 M ,先假设我们已经知道有 M 个 i 使得 f(i) = 1 ,

$$\cos\frac{\theta}{2} = \sqrt{\frac{N-M}{N}} \qquad \qquad \sin\frac{\theta}{2} = \sqrt{\frac{M}{N}}$$

当我们需要搜所的值个数M远小于搜索空间N时:

$$\sqrt{\frac{M}{N}} = \sin\frac{\theta}{2} \approx \frac{\theta}{2}$$

得到的搜索结果越准 确。

$$\frac{2k+1}{2}\theta < \frac{\pi}{2}$$

当
$$\theta$$
 越小时,我们 $\frac{2k+1}{2}\theta < \frac{\pi}{2}$ $k < \frac{\pi}{2\theta} - \frac{1}{2} \approx \frac{\pi}{4}\sqrt{\frac{N}{M}} - \frac{1}{2}$ 学 得到的搜索结果越准

迭代的次数 R 满足:

$$R \le \frac{\pi}{4} \sqrt{\frac{N}{M}}$$

Grover算法量子线路



Grover算法量子线路其实也就两个部分:

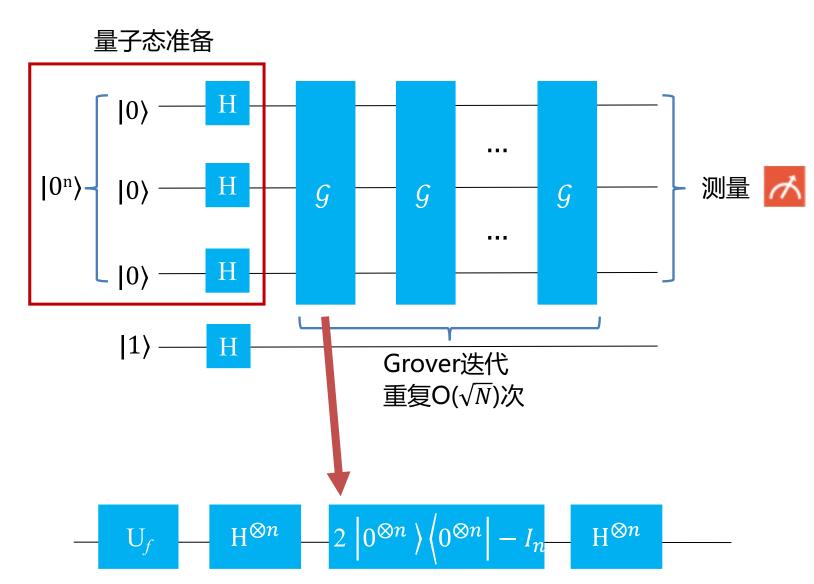
- 一个是量子态准备
- · 另一个是多次Grover迭代

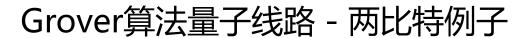
而每一次的Grover迭代,也可以分为两个部分:

- 一部分是指定态翻转U_f, 这部分是为 了实现指定态的相位翻转
- 另一部分 平均值翻转

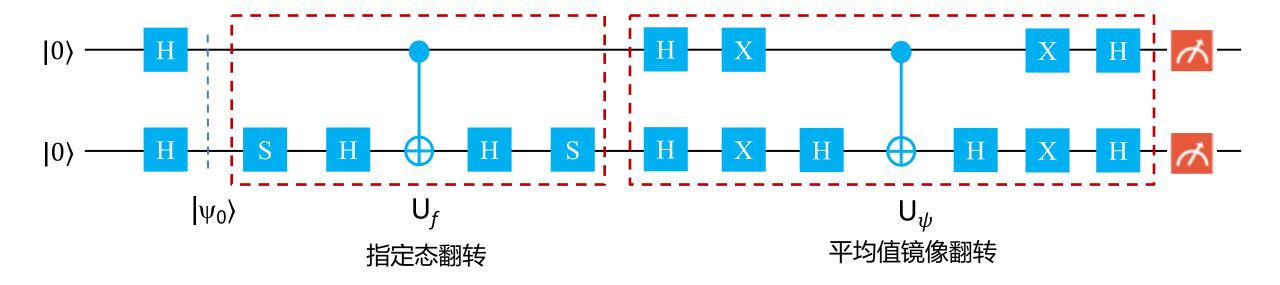


Grover diffusion operator,或者叫它 Inversion about the mean。





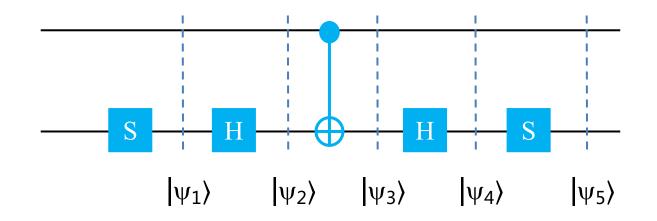




初态制备:
$$|\psi_0\rangle = \frac{1}{2} (|00\rangle + |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle)$$



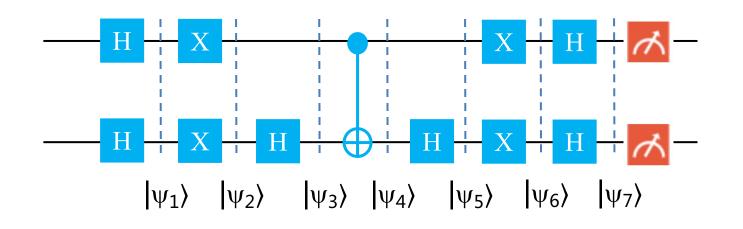
Grover算法量子线路 - 指定态翻转 U_f - 两比特例子



$$\begin{aligned} |\psi_{1}\rangle &= \frac{1}{2} \left(|00\rangle + i|01\rangle + |10\rangle + i|11\rangle \right) \\ |\psi_{2}\rangle &= \frac{\sqrt{2}}{4} \left((1+i)|00\rangle + (1-i)|01\rangle + (1+i)|10\rangle + (1-i)|11\rangle \right) \\ |\psi_{3}\rangle &= \frac{\sqrt{2}}{4} \left((1+i)|00\rangle + (1-i)|01\rangle + (1-i)|10\rangle + (1+i)|11\rangle \right) \\ |\psi_{4}\rangle &= \frac{1}{2} \left(|00\rangle + i|01\rangle + |10\rangle - i|11\rangle \right) \\ |\psi_{5}\rangle &= \frac{1}{2} \left(|00\rangle - |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle \right) \end{aligned}$$

平均值镜像翻转 U_{ψ} - 两比特例子





$$\begin{aligned} |\psi_{1}\rangle &= \frac{1}{2} \; (\; |00\rangle + |01\rangle - |10\rangle + |11\rangle \;) \\ |\psi_{2}\rangle &= \frac{1}{2} \; (\; |00\rangle - |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle \;) \\ |\psi_{3}\rangle &= \frac{\sqrt{2}}{2} \; (\; |01\rangle + |10\rangle \;) \\ |\psi_{4}\rangle &= \frac{\sqrt{2}}{2} \; (\; |01\rangle + |11\rangle \;) \\ |\psi_{5}\rangle &= \frac{1}{2} \; (\; |00\rangle - |01\rangle + |10\rangle - |11\rangle \;) \\ |\psi_{6}\rangle &= \frac{1}{2} \; (\; -|00\rangle + |01\rangle - |10\rangle + |11\rangle \;) \\ |\psi_{7}\rangle &= -|01\rangle \end{aligned}$$

Calvin, QQ: 179209347 Mail: 179209347@qq.com

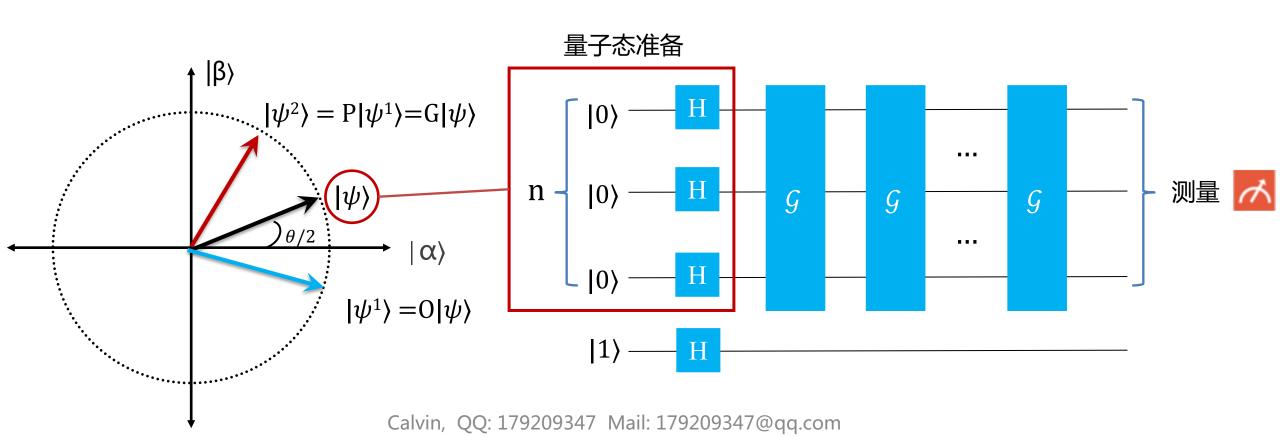
N量子比特 - Grover算法量子线路 - 初态制备



1、首先,假设假设Grover迭代单元的输入是很多态的均匀叠加,如下图所示:

$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{x=0}^{N-1} |x\rangle \qquad (H|0\rangle)^{\otimes n} = \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{x=0}^{2^n - 1} |x\rangle$$

参考D-J算法章节推导过程





Grover算法量子线路 - 实现指定态(想要搜索的态)的相位翻转

为了将我们需要寻找的数据和其他的数据分开,此时需要构造一个Oracle,将目标值变换相位,也就是增加一个负号,即:

$$O_{\omega}|x\rangle = \begin{cases} |x\rangle (x \neq \omega) \\ -|x\rangle (x = \omega) \end{cases}$$

两量子比特的矩阵形式:

这里我们需要找的是 |10), 发现构成该矩阵的行和列都是对应的向量。

$$O_{\omega} = \begin{array}{c} |00\rangle |01\rangle |10\rangle |11\rangle \\ |00\rangle \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ |10\rangle & 0 & -1 & 0 \\ |11\rangle & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$



Grover算法量子线路 - 实现指定态(想要搜索的态)的相位翻转

f(x) = 1 时变号,等于0时不变,则:

$$O_{\omega}|x\rangle = \begin{cases} |x\rangle (x \neq \omega) \\ -|x\rangle (x = \omega) \end{cases} = (-1)^{f(x)}|x\rangle$$

$$O_{\omega} = I - 2 |x\rangle\langle x|$$

〇。矩阵形式:

$$O_{\omega} = \begin{bmatrix} (-1)^{f(0)} & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & (-1)^{f(2^n)} \end{bmatrix}$$

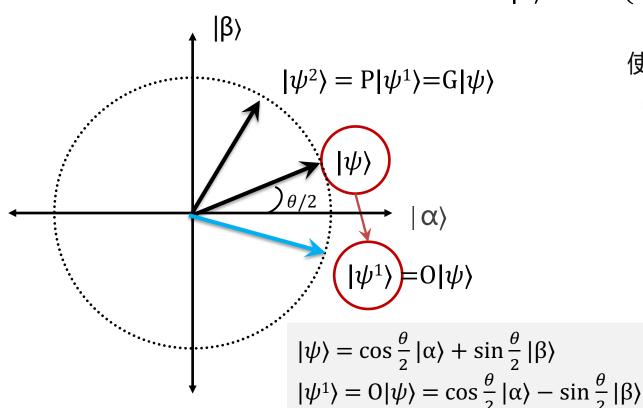


Grover算法量子线路 - 实现指定态(想要搜索的态)的相位翻转

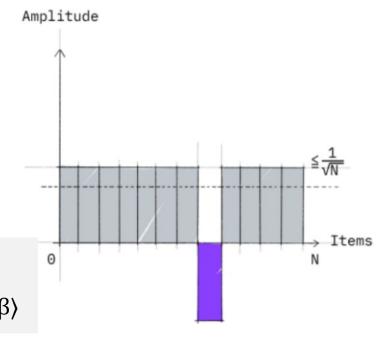
2、然后,我们可以通过 U_w 的作用,把想要搜索的态的幅值翻转过来,其他正交的态不变。然后可以得到下图的效果:



$$|x\rangle \xrightarrow{Oracle} (-1)^{f(x)} |x\rangle$$



使用 O 算符作用之后, 我们得到的结果为:



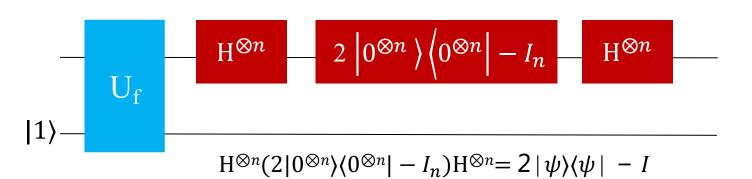
其中虚线代表振幅 的平均值,相位变 换以后,显然,振 幅的平均值下降了 一些。

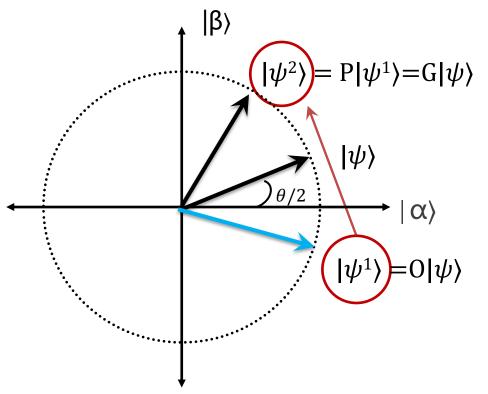
Calvin, QQ: 179209347 Mail: 179209347@qq.com

Grover算法量子线路 - 镜像翻转

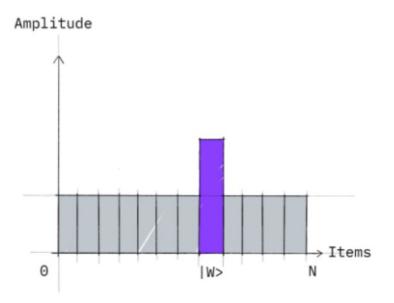


3、最后,可以根据各个基态的幅值计算出均值,然后按照这个均值镜像翻转各个基态的幅值,就可以得到如下图所示的结果。





 $P = 2|\psi\rangle\langle\psi| - I$, $|\psi\rangle\langle\psi|$, 全1矩阵 , 系数 1/N 可用来计算均值



可以直观发现,通过上面三个步骤,目标态的幅值增大了。事实上,使用Grover迭代一定次数,目标态的幅值可以比较接近1。然后进行测量,可以大概率地测量到目标态,也就是说搜索到了目标态。

Calvin, QQ: 179209347 Mail: 179209347@qq.com



平均值翻转 (Inversion about the mean)

令 $S = \{s_j\}$,实数集的有限集合,令 m 为其平均值,我们创建一个新的集合 T,集合 T 中包含的数据为 $\{t_j = 2m - s_j\}$, T 具有如下性质:

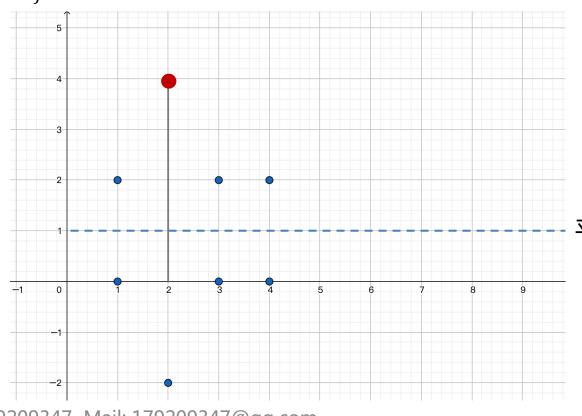
- T中元素平均值仍为 m
- $t_j m = m s_j$, $\exists |t_j m| = |s_j m|$
- 如果 $s_j < m$, 则 $t_j > m$, 如果 $s_j > m$, 则 $t_j < m$

令:

$$S = \{ 2, -2, 2, 2 \}$$

则:
 $m = 1$
 $T = \{ 0, 4, 0, 0 \}$

从例子中可以看出,唯一的负值经过 平均值翻转,会显得非常突出。



平均值



因为:

$$\begin{split} |s\rangle &= (H|0\rangle)^{\otimes n} = \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{x=0}^{2^n - 1} |x\rangle \\ |s\rangle &= H^{\otimes n} |0^{\otimes n}\rangle \\ \langle s| &= \langle 0^{\otimes n}| H^{\otimes n} \\ I_n &= H^{\otimes n} H^{\otimes n} \end{split}$$

则有:

$$P = 2|\psi\rangle\langle\psi| - I = 2|s\rangle\langle s| - I_n = 2|H^{\otimes n}|0^{\otimes n}\rangle < 0^{\otimes n}|H^{\otimes n} - I_n = H^{\otimes n}(2|0^{\otimes n}\rangle < 0^{\otimes n}|-I_n)H^{\otimes n}$$

|s| 为全1归一化向量,例如:

$$|s\rangle = \frac{1}{2} (|00\rangle + |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle) = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} 1\\1\\1\\1 \end{bmatrix}$$

平均值镜像翻转 - 2|s>(s| - I_n



|s)(s| 为全 1 矩阵:

$$|s\rangle\langle s| = \frac{1}{\sqrt{N}} \begin{bmatrix} 1 \\ \dots \\ 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ \dots \\ 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ \dots \\ 1 \end{bmatrix} = \frac{1}{N} \begin{bmatrix} 1 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ \dots \\ 1 \end{bmatrix}$$

系数 $\frac{1}{N}$ 可用来计算均值,例如:

$$|\psi\rangle = |\alpha\rangle = \begin{bmatrix} \alpha_0 \\ \alpha_1 \\ \dots \\ \alpha_{n-1} \end{bmatrix}$$

$$|s\rangle\langle s||\alpha\rangle = \frac{1}{N} \begin{bmatrix} 1 & \cdots & 1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & \cdots & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \alpha_0 \\ \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{\sum \alpha_{n-1}}{N} \\ \frac{\sum \alpha_{n-1}}{N} \end{bmatrix} \longrightarrow \overline{\alpha}$$

平均值镜像翻转



由于
$$2 \mid 0^{\otimes n} > < 0^{\otimes n} \mid -I_n = 2 \begin{bmatrix} 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 \end{bmatrix} -I_n = \begin{bmatrix} 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & -1 \end{bmatrix}$$

则有:

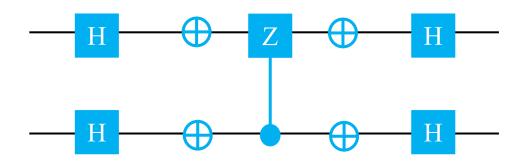
$$\begin{split} P &= 2 \mid s \rangle \langle s \mid -I_n = 2 \mid H^{\otimes n} \mid 0^{\otimes n} > < 0^{\otimes n} \mid H^{\otimes n} - I_n \\ &= H^{\otimes n} (2 \mid 0^{\otimes n} > < 0^{\otimes n} \mid -I_n) H^{\otimes n} \\ &= H^{\otimes n} \begin{bmatrix} 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & -1 \end{bmatrix} H^{\otimes n} \\ &= \begin{bmatrix} \frac{2}{N} - 1 & \cdots & \frac{2}{N} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{2}{N} & \cdots & \frac{2}{N} - 1 \end{bmatrix} \quad \text{对角线为} \frac{2}{N} - 1, \, \text{其余为} \frac{2}{N} \end{split}$$

平均值镜像翻转其它分解



$$2 |s\rangle\langle s| - I_n = 2 |H^{\otimes n}| |0^{\otimes n}\rangle < 0^{\otimes n} |H^{\otimes n} - I_n = H^{\otimes n}(2 |0^{\otimes n}\rangle < 0^{\otimes n} |-I_n|)H^{\otimes n}$$
$$= H^{\otimes n}(X^{\otimes n} \operatorname{Ctrl-Z} X^{\otimes n}) |H^{\otimes n}|$$

 $H^{\otimes n}X^{\otimes n}$ 代表张量积。Ctrl-Z 代表受控 Z 门:



平均值镜像翻转其它分解 - 例子



$$2\mid 00><00\mid -I=2\begin{bmatrix}1&0&0&0\\0&0&0&0\\0&0&0&0\end{bmatrix}-\begin{bmatrix}1&0&0&0\\0&1&0&0\\0&0&0&1\end{bmatrix}=\begin{bmatrix}1&0&0&0\\0&-1&0&0\\0&0&-1&0\\0&0&0&-1\end{bmatrix}=-1\begin{bmatrix}-1&0&0&0\\0&1&0&0\\0&0&1&0\\0&0&0&1\end{bmatrix}$$

最后的矩阵可以拆解为 XZX变换:

$$-1 \begin{bmatrix} -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = -1 X^{\otimes 2} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix} X^{\otimes 2}$$



