

内容

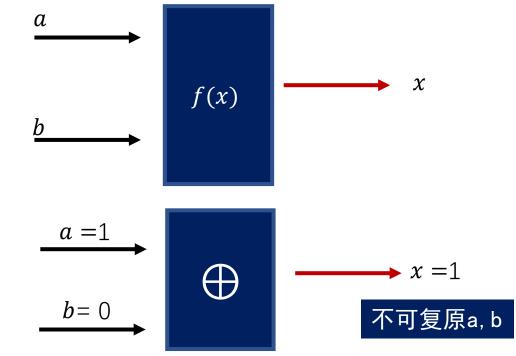
- 1. 不可逆计算与可逆计算
- 2. 量子加法器入门
- 3. 量子傅里叶变换

1. 不可逆计算与可逆计算

本源量子

经典不可逆线路

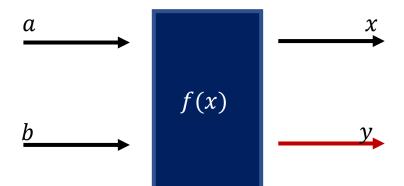
- 对于经典计算,可建立抽象的计算模型。
- 计算因为有信息擦出,从而导致,输出不可复原输入。
- 这种不可复原输入的计算模型被称为不可逆计算。



经典可逆线路

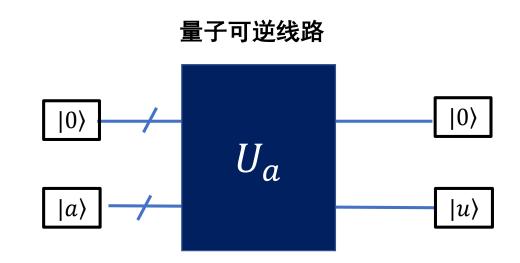
• 任何经典不可逆计算都可以转化为可逆计算的形式!

• 可逆计算,可以通过逆计算恢复原来的输入。



量子线路

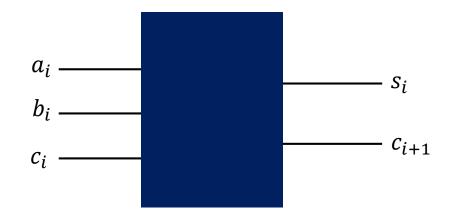
- 在量子计算里, 西变换构成的线路是可逆的。
- 经典线路不可逆计算可以通过特殊的方式 转换为量子线路。
- 通过构建黑盒子 U_a 来完成可逆计算,使用 U_a^{-1} 可以复原 $|0\rangle$ 和 $|a\rangle$



2. 量子加法器入门

本源量子

经典加法器模型



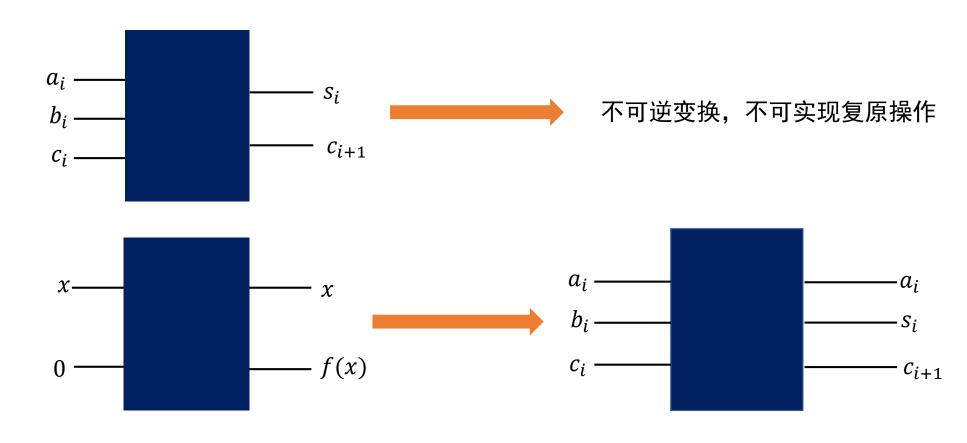
$$s_i = a_i \oplus b_i \oplus c_i$$

$$c_{i+1} = a_i b_i \oplus b_i c_i \oplus a_i c_i$$

输入			输出	
a_i	b_i	c_i	s_i	c_{i+1}
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
1	0	0	1	0
1	1	1	1	1
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
0	1	1	0	1

真值表

量子加法器假想模型

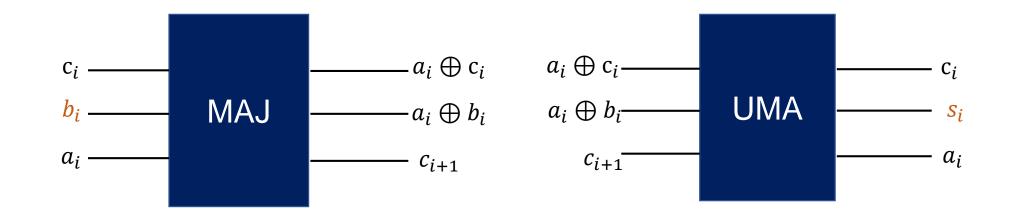


构建,通过一次酉变换,同时得到 c_{i+1} 与 s_i !

$$s_i = a_i \oplus b_i \oplus c_i$$

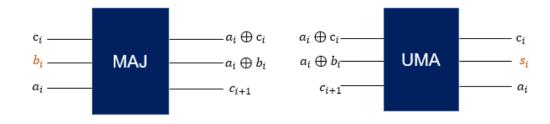
 $c_{i+1} = a_i b_i \oplus b_i c_i \oplus a_i c_i$

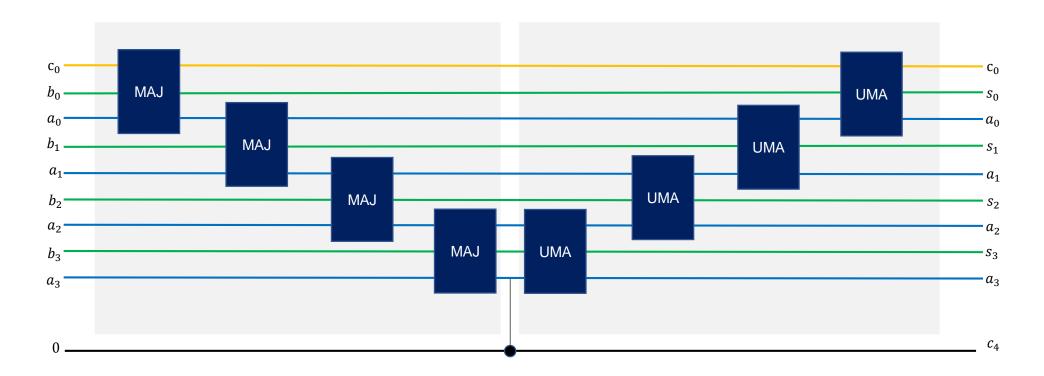
量子加法器模型



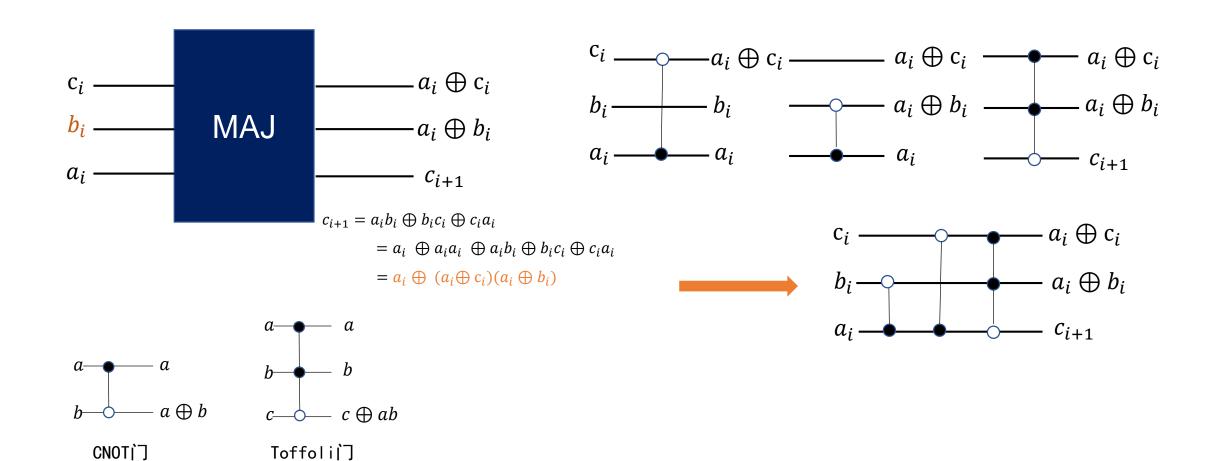
量子加法器里的MAJ模块和UMA模块

量子加法器模型

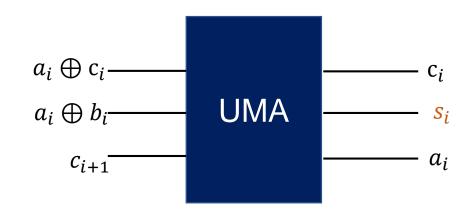


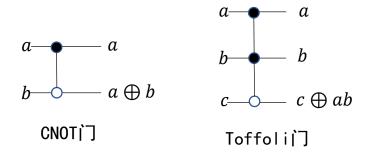


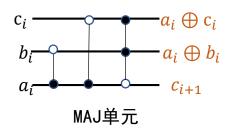
MAJ单元的实现



UMA单元的实现



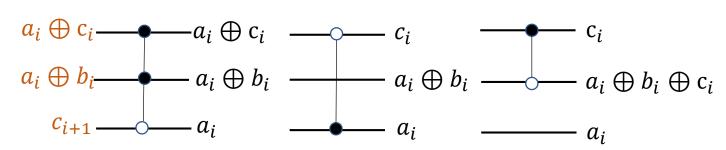


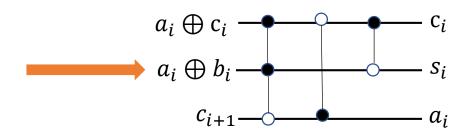


$$c_{i+1} = a_i b_i \oplus b_i c_i \oplus c_i a_i$$

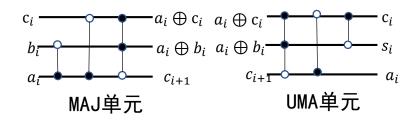
$$= a_i \oplus a_i a_i \oplus a_i b_i \oplus b_i c_i \oplus c_i a_i$$

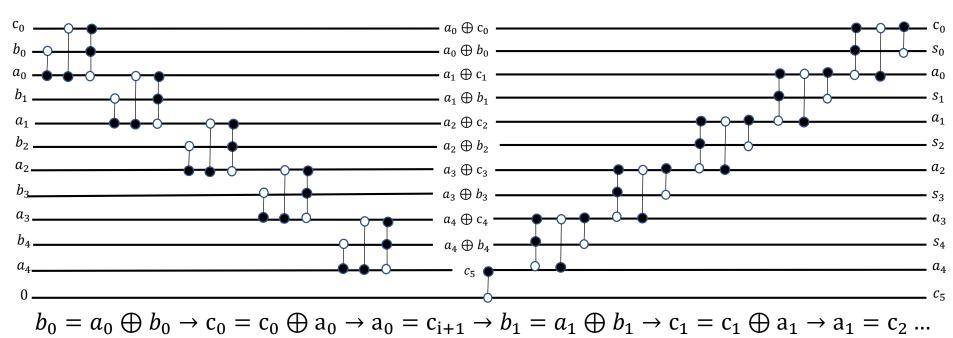
$$= a_i \oplus (a_i \oplus c_i)(a_i \oplus b_i)$$





量子加法器电路





完成n位的加法器,需要长度为6n+1的时序电路

3. 量子傅里叶变换

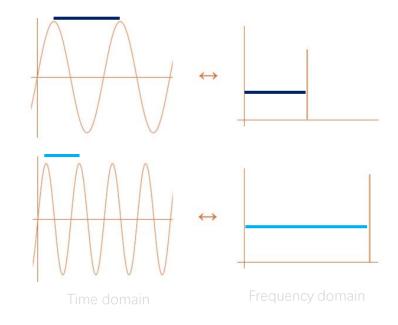
本源量子

快速傅里叶变换 (FFT)

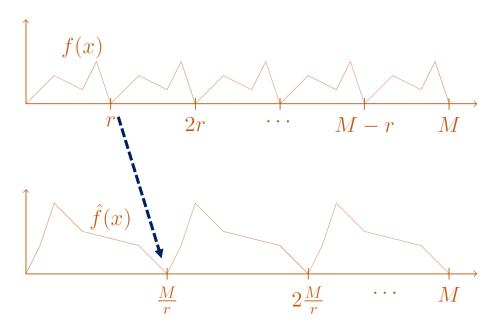


快速傅里叶变换 (FFT)





快速傅里叶变换(FFT)



如果函数在时域中具有周期r,则变换函数在频 $\frac{1}{r}$ 的周期变化。

傅里叶变换在数学上定义为:

$$y_k = \sum_{j=0}^{N-1} e^{\frac{2\pi i k j}{N}} x_j.$$

由此可见,我们可以用量子计算中的一些相位门来表达傅里叶变换。

如:

$$egin{bmatrix} 1 & 0 \ 0 & e^{i heta} \end{bmatrix} egin{bmatrix} lpha_0 \ lpha_1 \end{bmatrix}$$

量子傅里叶变换(QFT)

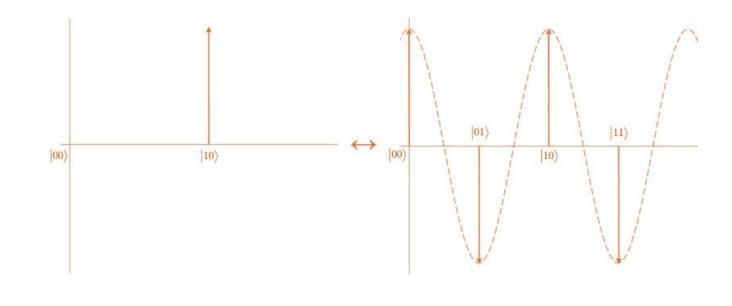
量子傅里叶变换定义为:

$$\sum_{j} \alpha_{j} |j\rangle \to \sum_{k} \tilde{\alpha}_{k} |k\rangle$$

其中,

$$\tilde{\alpha}_k \equiv \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{j=0}^{N-1} e^{2\pi i j k/N} \alpha_j$$

量子傅里叶变换是可逆的!



$$|10\rangle \leftrightarrow |00\rangle - |01\rangle + |10\rangle - |11\rangle$$

将QFT表示为线性算子

$$QFT = \frac{1}{\sqrt{M}} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & \cdots & 1\\ 1 & \omega & \omega^{2} & \omega^{3} & \cdots & \omega^{M-1}\\ 1 & \omega^{2} & \omega^{4} & \omega^{6} & \cdots & \omega^{2M-2}\\ 1 & \omega^{3} & \omega^{6} & \omega^{9} & \cdots & \omega^{3M-3}\\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots\\ 1 & \omega^{M-1} & \omega^{2M-2} & \omega^{3M-3} & \cdots & \omega^{(M-1)(M-1)} \end{pmatrix}$$

比如:
$$M=4$$
, $\omega^0=1$, $\omega^1=i$, $\omega^2=-1$, $\omega^3=-i$,

$$\frac{1}{2}(|0\rangle + |1\rangle + |2\rangle + |3\rangle) = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1\\1\\1\\1 \end{pmatrix} \qquad \begin{vmatrix} \hat{f} \\ 2 \end{vmatrix} = \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1\\1 & i & -1 & -i\\1 & -i & -1 & i \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1\\1\\1\\1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1\\0\\0\\0 \end{pmatrix}$$

$$\omega^4 = 1$$

$$\frac{1}{4} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & i & -1 & -i \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & -i & -1 & i \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & i & -1 & -i \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & -i & -1 & i \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

让我们用不同的输入→ 重复计算,结果如下



量子傅里叶变换

量子版本,介绍一下符号:

$$j = j_1 j_2 \cdots j_n = j_1 2^{n-1} + j_2 2^{n-2} + \cdots + j_n$$

 $0.j_l j_{l+1} \cdots j_m = j_l / 2 + j_{l+1} / 4 + \cdots + j_m / 2^{m-l+1}$

Eg: j = 2. 使用二进制表达为10, $j_1 = 1, j_2 = 0$.

$$j = j_1 j_2 \cdots j_n = j_1 2^{n-1} + j_2 2^{n-2} + \cdots + j_n$$

Eg: j = 0.5(二进制0.10).

$$0.j_l j_{l+1} \cdots j_m = j_l/2 + j_{l+1}/4 + \cdots + j_m/2^{m-l+1}$$

$$0.10$$

$$0.5$$

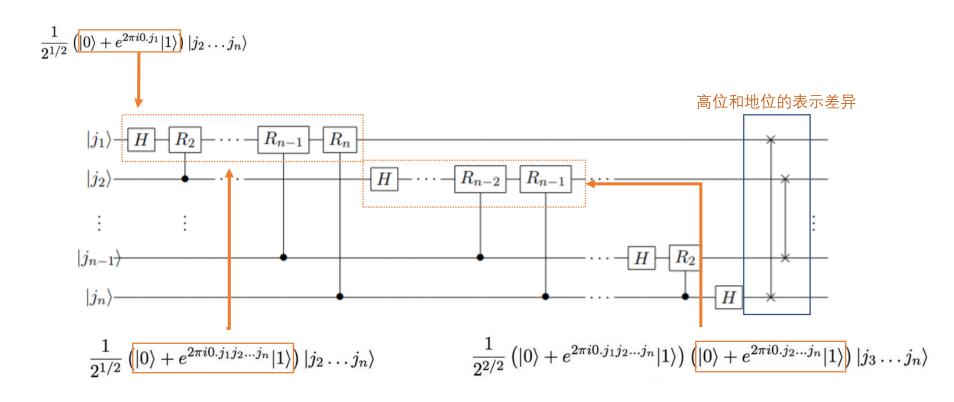
通过证明,可以迭代执行OFT为:

$$\frac{|j_1 \cdots j_n\rangle}{\left(|0\rangle + e^{2\pi i 0.j_n}|1\rangle\right)\left(|0\rangle + e^{2\pi i 0.j_{n-1}j_n}|1\rangle\right)\cdots\left(|0\rangle + e^{2\pi i 0.j_1j_2\cdots j_n}|1\rangle\right)}{2^{n/2}}$$

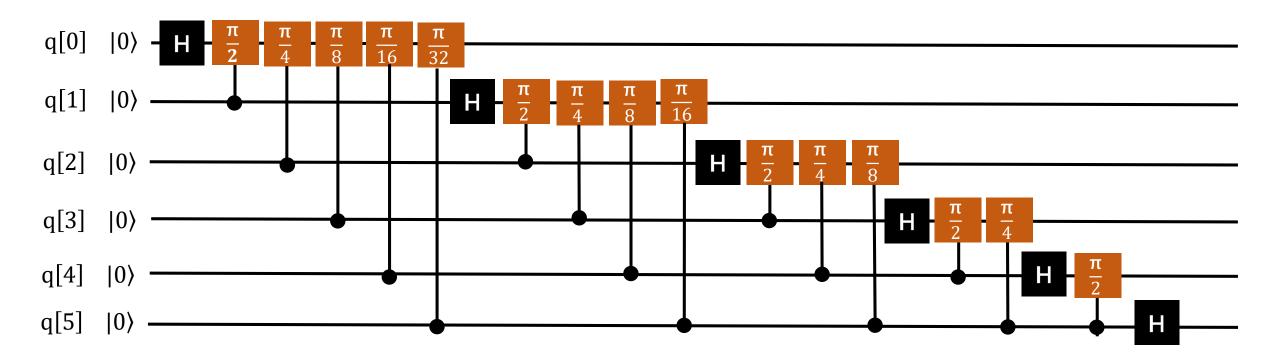
CR量子门在控制位为11)时做控制相位变换操作,受控运算 符的矩阵形式

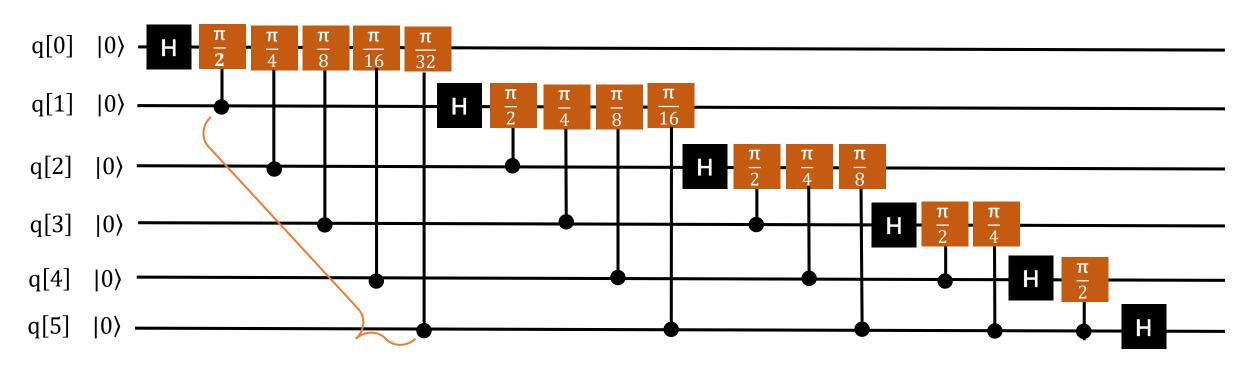
$$\hat{R}_k = \left(\begin{array}{cc} 1 & 0\\ 0 & e^{2\pi i/2^k} \end{array}\right)$$

QFT可以通过一系列受控R门实现,如下所示:

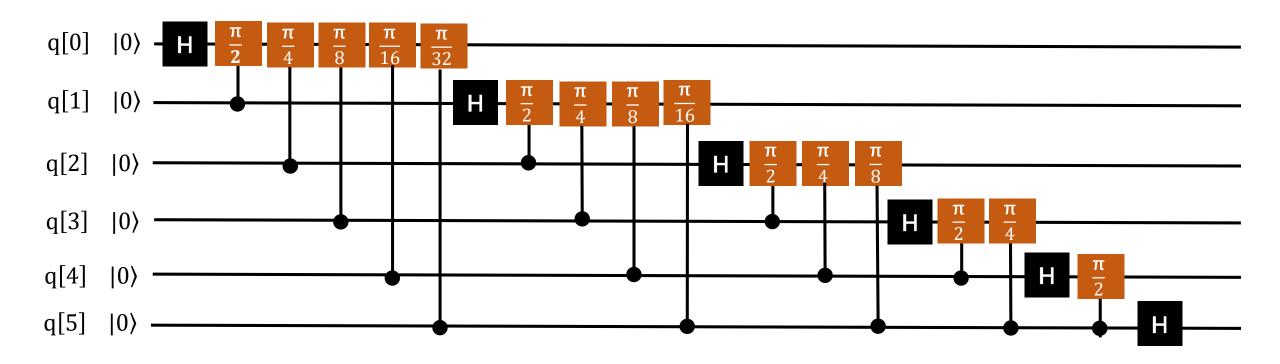


$$\hat{R}_k = \left(\begin{array}{cc} 1 & 0\\ 0 & e^{2\pi i/2^k} \end{array}\right)$$





初始化如果都是0,则控制不工作。线路等价于对所有比特做H门操作。



本源 PyQPanda演示

```
def qft(qlist):
                            circ = QCircuit()
获取QFT所需的比特长度
                           → gnum = len(glist)
                           → for i in range(0, qnum):
                                circ.insert(H(qlist[qnum-1-i]))
                                for j in range(i + 1, qnum):
分别对每个比特位执行操作
                                    circ.insert(CR(qlist[qnum-1-j], qlist[qnum-1-i], m.pi/(1 << (j-i)))
使用SWAP门操作交换高低位
                           → for i in range(0, qnum//2):
                                circ.insert(CNOT(qlist[i], qlist[qnum-1-i]))
                                circ.insert(CNOT(qlist[qnum-1-i], qlist[i]))
                                circ.insert(CNOT(qlist[i], qlist[qnum-1-i]))
                            return circ
```



追本溯源 高掌远跖

https://www.originqc.com.cn

