

# 3. 执行步骤

本源量子

#### (判断一个数是不是质数只需用多项式时间)

(1) 取一个待分解的数N, 其中, N需要满足:非偶, 非质, 非某个质数的指数形式;

(2) 随机取一个数 $a \in [2, N-1]$ , 若 $gcd(a, N) \neq 1$ , 返回gcd(a, N)

(3) 找到函数 $f(x) = a^x \mod N$ 的周期r, 若 $r \pmod 2 = 0$ (偶数) 且 $a^{\frac{r}{2}} \neq -1 \pmod N$ ,

求出gcd $\left(a^{\frac{r}{2}}\pm 1,N\right)$ ; 若r不满足上述条件,回步骤(2),重复直到找到满足条件的a和r;

#### (判断一个数是不是质数只需用多项式时间)

求 出

(1) 取一个待分解的数 N 其中 N 雲要满足: 非偶 非 居 非某个 后数的指数形式;

补充:

(2)

gcd

 $f(x) = a^x \mod N$  必然是周期函数,因为是模指函数,所以一定

(3) :  $\exists a, b(a < b) \to f(a) = f(b), 则,$ 

f(x) = f(b - a + x), 其中b - a为周期或周期的倍数;

# 4. 线路框架

本源量子



#### 模指模块

该模块, 即为问题解决模块



#### 常数模乘

将模指问题转换为可求解的模常 数模块



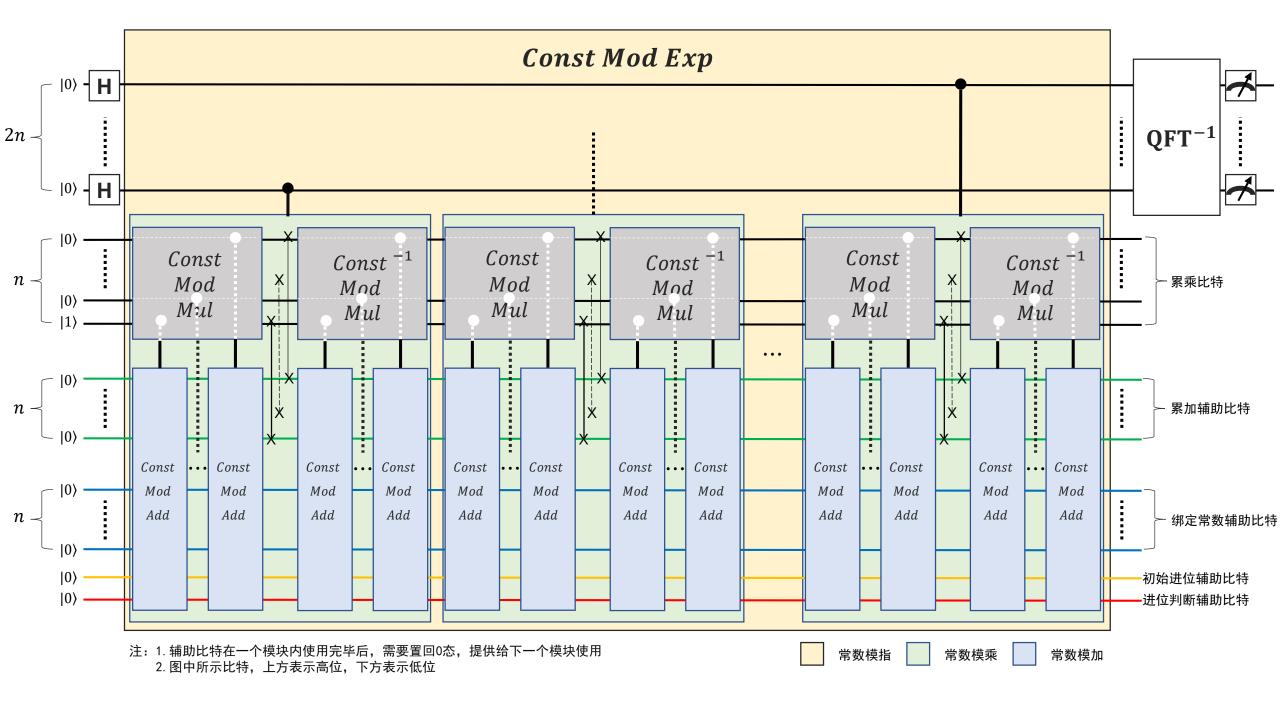
#### 常数模加

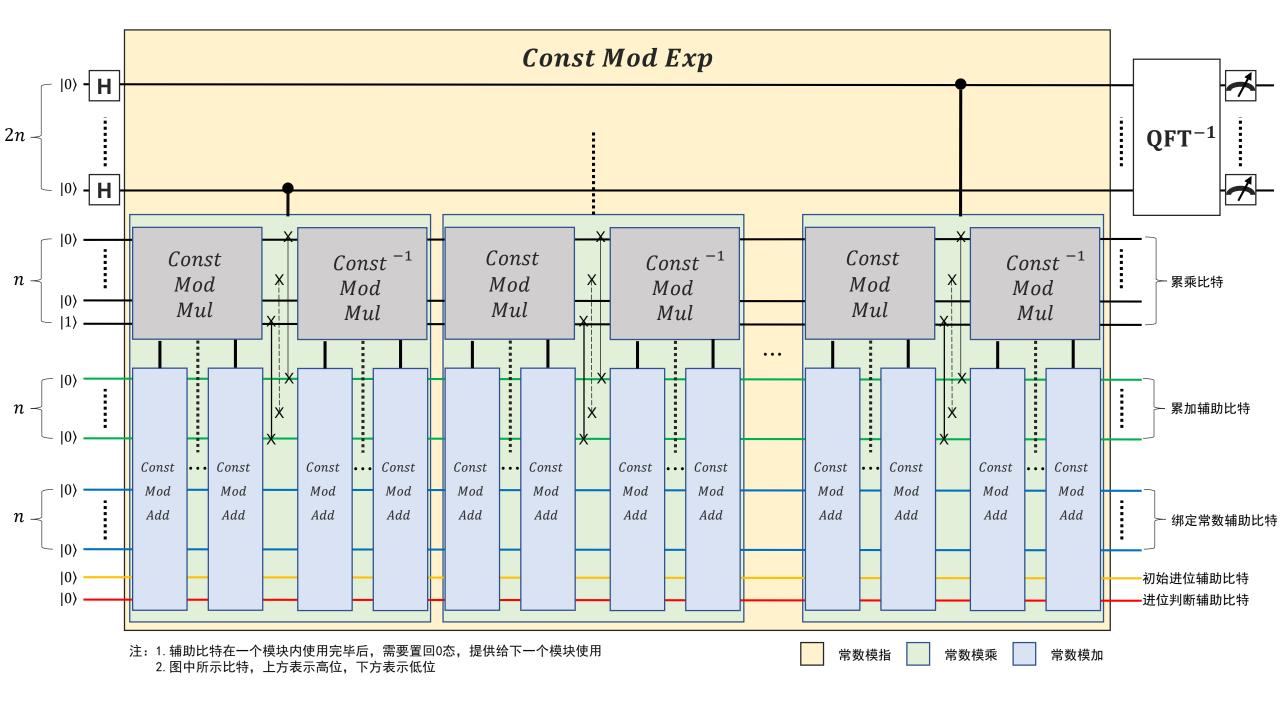
将问题转换为常数模加,借用辅 助比特完成操作



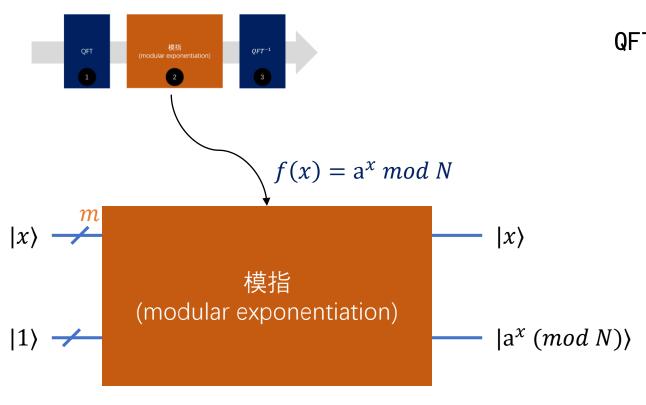
#### 加法器的构造

构建量子加法器,作为模指底层 核心组件





## 线路组成:模指



 $|x\rangle|1\rangle \rightarrow |x\rangle|f(x)\rangle$ 

QFT和模指数线路 $f(x) = a^x \mod N$ 

## 分析:

N对应的二进制长度为n,输入的x的位数m不固定,一般为2n位,即m=2n

考虑  $\lceil log_2N \rceil$  是分解数N所需要表示的比特数

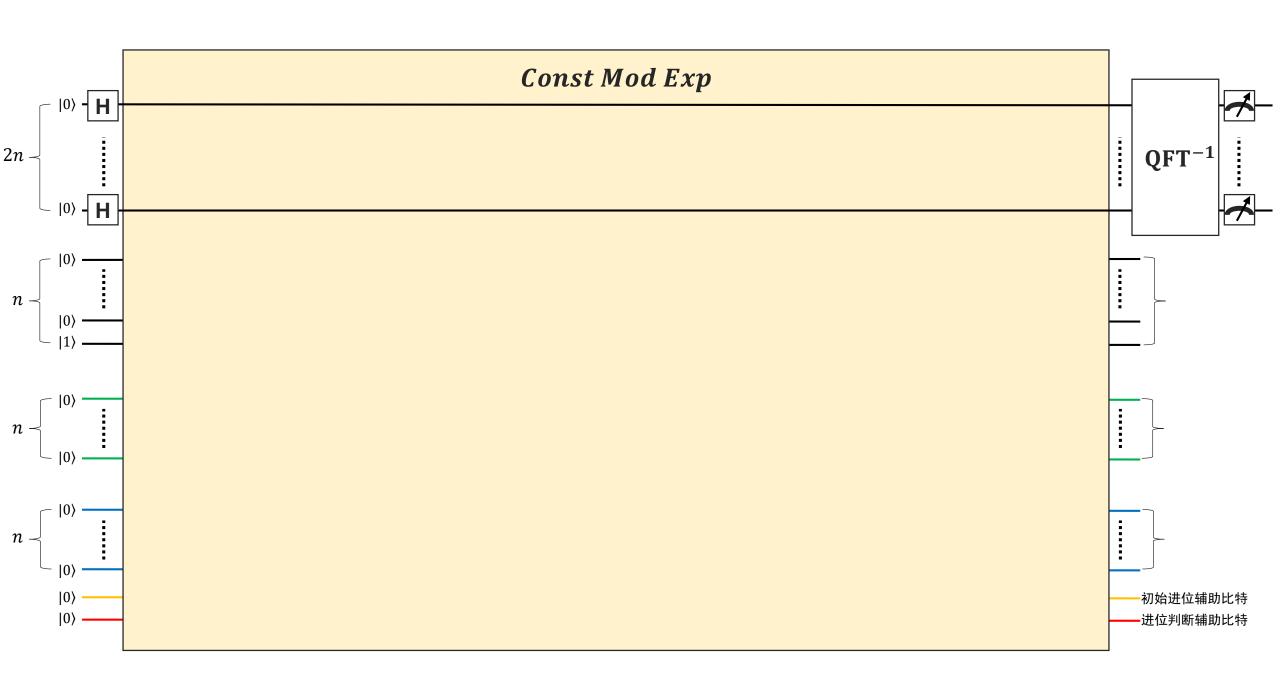
## 线路组成:模指转化为模乘

模指:  $f(x) = a^x \mod N$ 

x的二进制表达式

- 1  $x = (x_{2n-1}, \dots, x_1, x_0) = \sum_{i=0}^{2n-1} x_i \times 2^i$  其中,  $x_i, (i = 0 \dots 2n 1)$
- 2 f(x)可以写成:  $f(x) = \prod_{i=0}^{t-1} a^{2^i x_i} \mod N = a^{x_i \times \sum_{i=0}^{t-1} a^i} \mod N$

即:  $(a^{2^0} \mod N)^{x_0} \cdot (a^{2^1} \mod N)^{x_1} \cdots (a^{2^{2n-1}} \mod N)^{x_{2n-1}} \mod N$ 



## 线路组成:模指转化为模乘

模指:  $f(x) = a^x \mod N$ 

x的二进制表达式

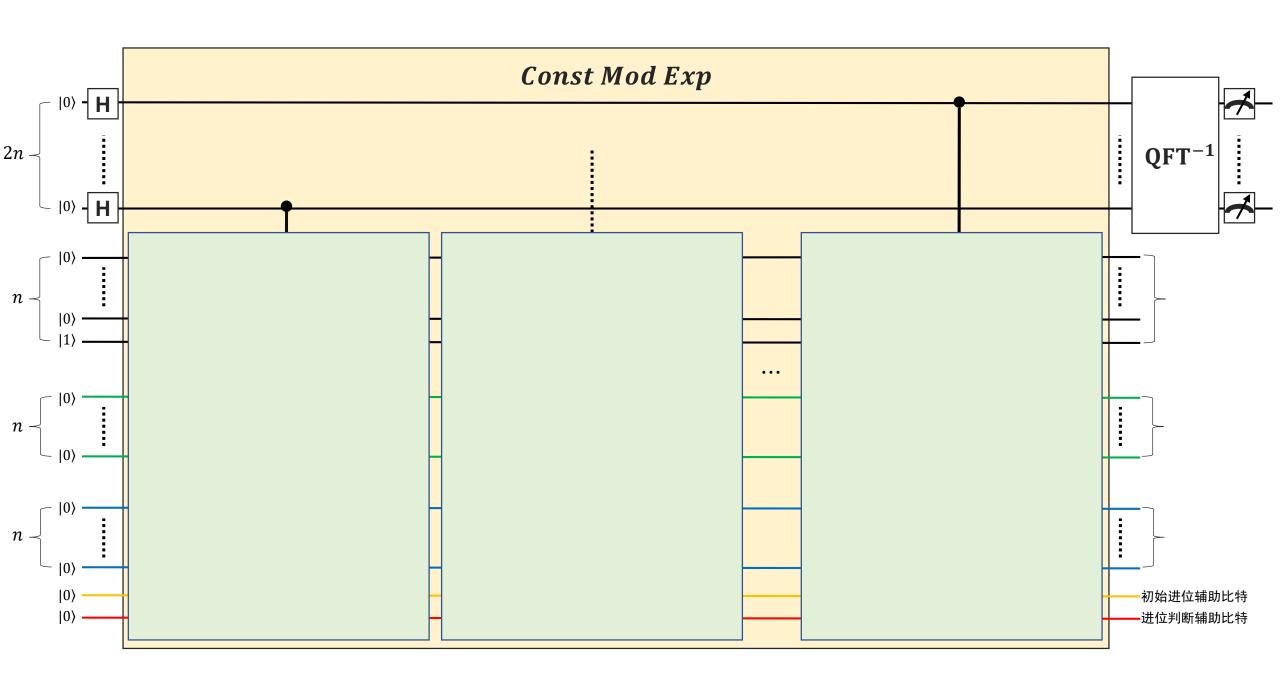
- 2 f(x)可以写成:  $f(x) = \prod_{i=0}^{t-1} a^{2^i x_i} \mod N = a^{x_i \times \sum_{i=0}^{2^{n-1}} a^i} \mod N$

即:  $(a^{2^0} \mod N)^{x_0} \cdot (a^{2^1} \mod N)^{x_1} \cdots (a^{2^{2n-1}} \mod N)^{x_{2n-1}} \mod N$ 

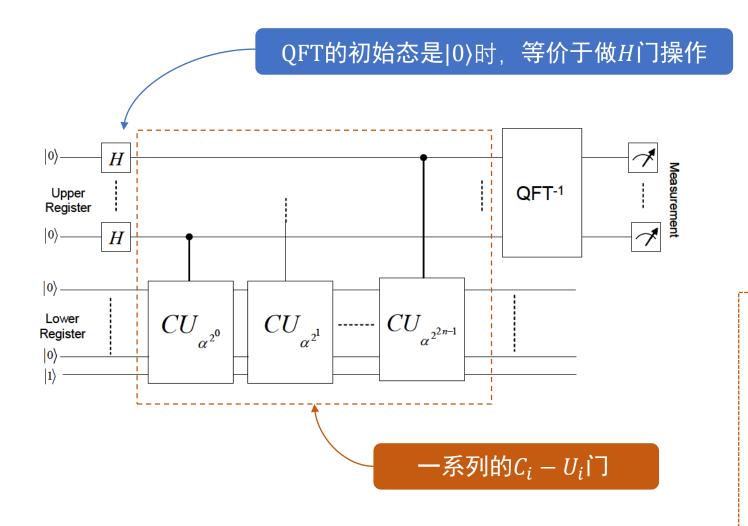
为 $|1\rangle$ ,然后依次经过 $C_iU_i$ 门:

 $|1\rangle \rightarrow |a^{x_i \times \sum_{i=1}^{2n-1} a^i}\rangle \sim \sim |a^x \bmod N\rangle$ 

常数模乘



## 线路框架



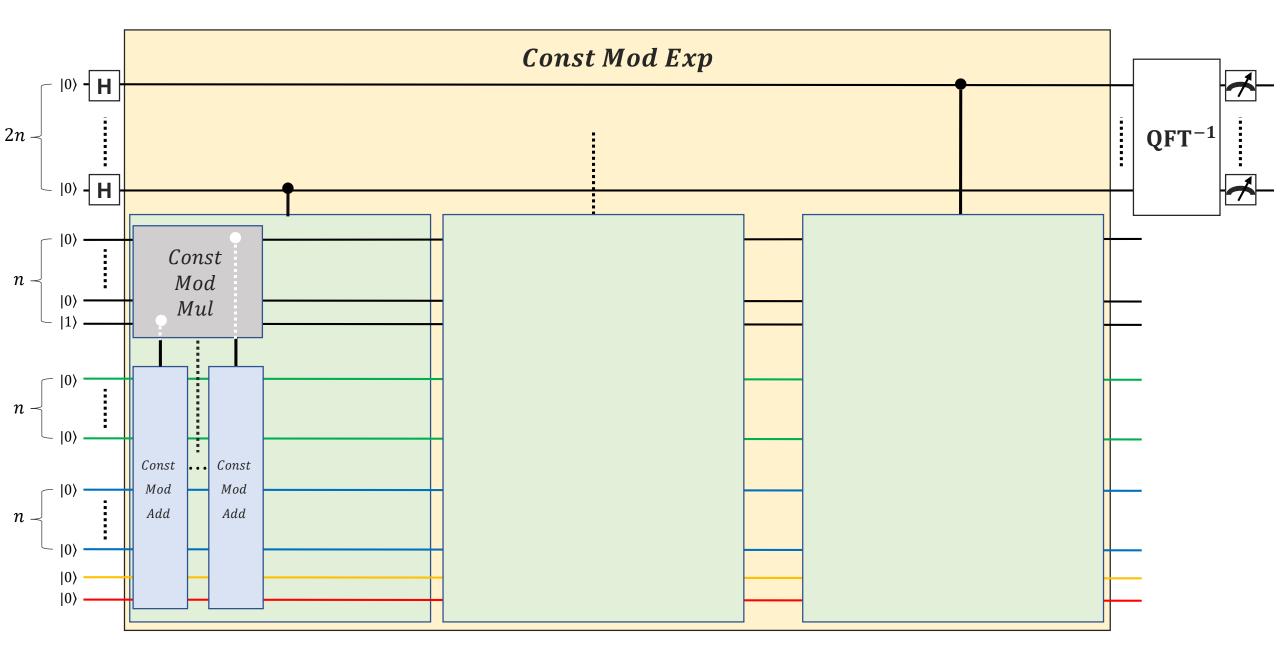
### 分析:

首先在 $|x\rangle$ 上加QFT构成叠加态,同时将 $2^{2n-1}$ 个x输入线路,用 $QFT^{-1}$ 分析经过模指线路后的态的周期性,从而得到f(x)的周期;

这里总共有2n个控制U块。每个输入量子比特都控制着下方的模N乘法器  $CU_{a^{2i}}$ ,注意这里设其常数为 $a^{2^i}$ 。

# $U|y\rangle \rightarrow |Cy \bmod N\rangle$

使用同样的方法,用二进制表示 $y = \sum_{i=0}^{n-1} y_i \times 2^i$ ,同理  $y_i$  做控制位,将所需问题转化为加法 $C_i - U(ADD)$ :



## $U|y\rangle \rightarrow |Cy \bmod N\rangle$

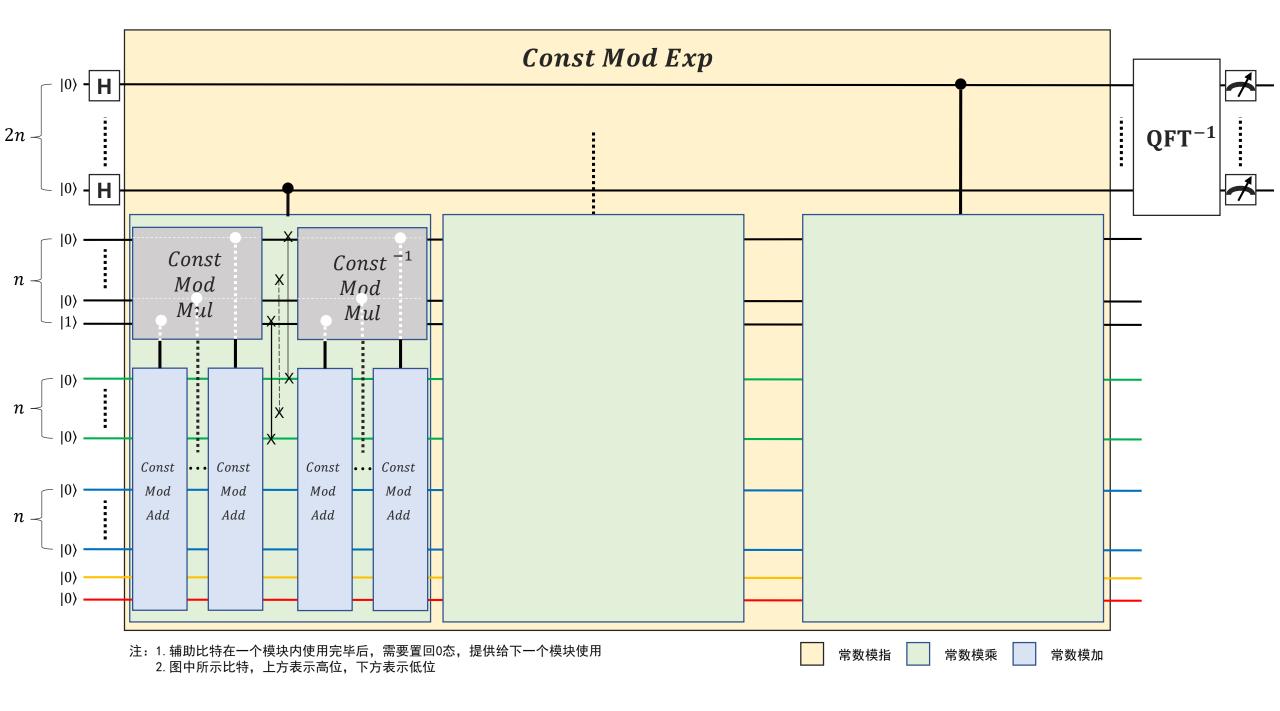
使用同样的方法,用二进制表示 $y = \sum_{i=0}^{n-1} y_i \times 2^i$ ,同理  $y_i$  做控制位,可所需问题转化为加法 $C_i - ADD$ :

$$|y\rangle|z\rangle \rightarrow |y\rangle|z + C \times 2^i\rangle$$

 $|z\rangle$ 初态置为 $|0\rangle$ ,经过一连串 $C_i - ADD$ 得到

$$|y\rangle|0\rangle \rightarrow |y\rangle|Cy \ mod \ N\rangle$$

3 通过交换操作:  $|y\rangle|Cy \mod N\rangle \rightarrow |Cy \mod N\rangle|y\rangle$ 



## $U|y\rangle \rightarrow |Cy \bmod N\rangle$

使用同样的方法,用二进制表示 $y = \sum_{i=0}^{n-1} y_i \times 2^i$ ,同理  $y_i$  做控制位,可所需问题转化为加法 $C_i - ADD$ :

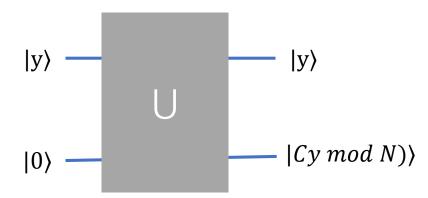
$$|y\rangle|z\rangle \rightarrow |y\rangle|z + C \times 2^i\rangle$$

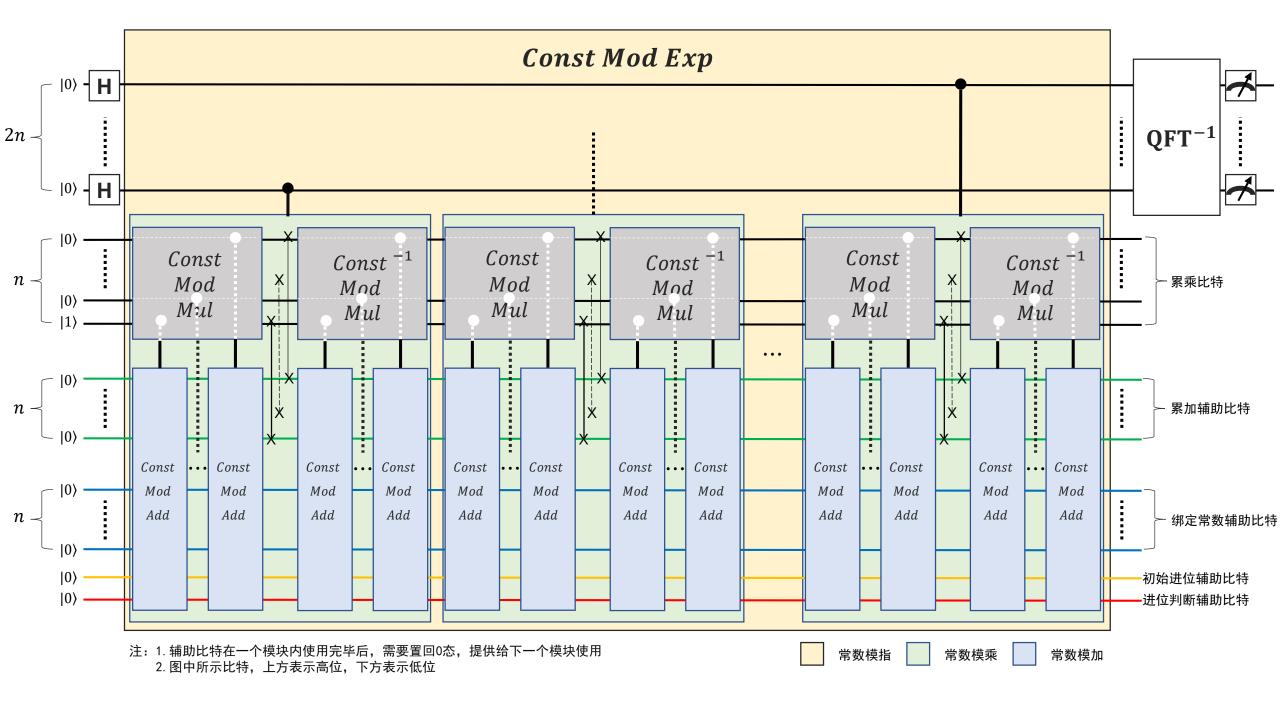
2  $|z\rangle$ 初态置为 $|0\rangle$ ,经过一连串 $C_i - ADD$ 得到

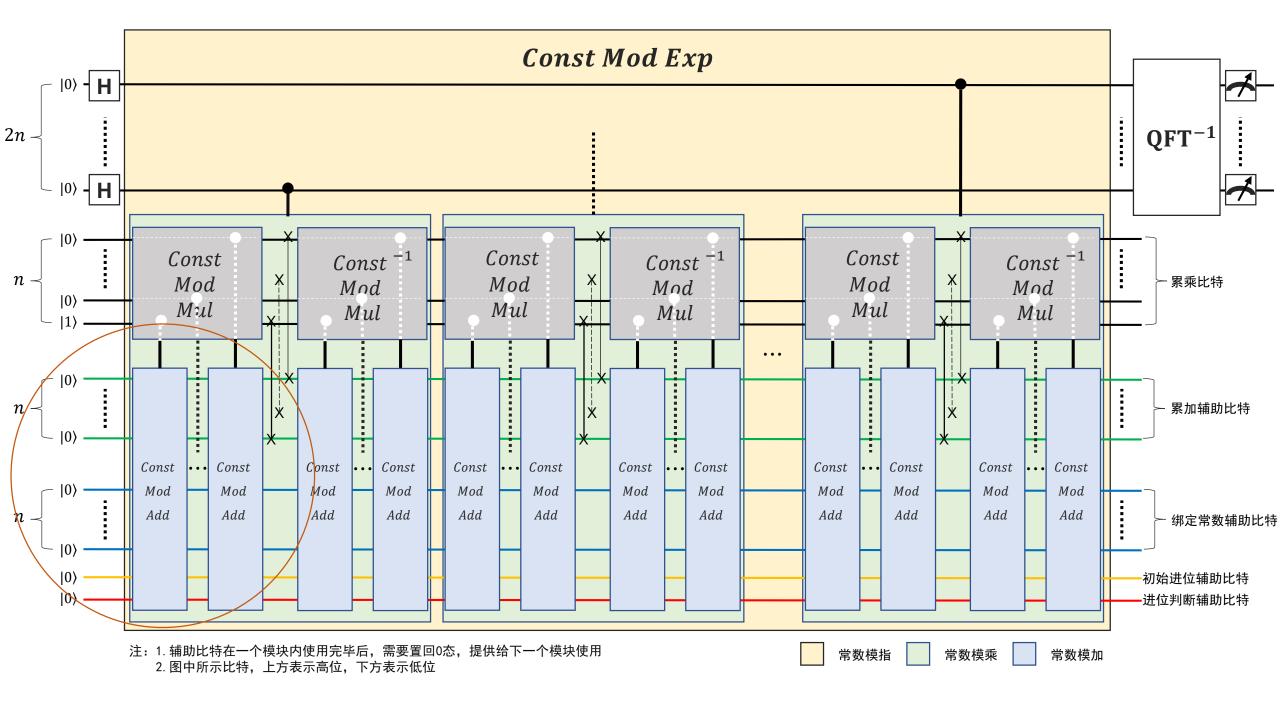
$$|y\rangle|0\rangle \rightarrow |y\rangle|Cy \ mod \ N\rangle$$

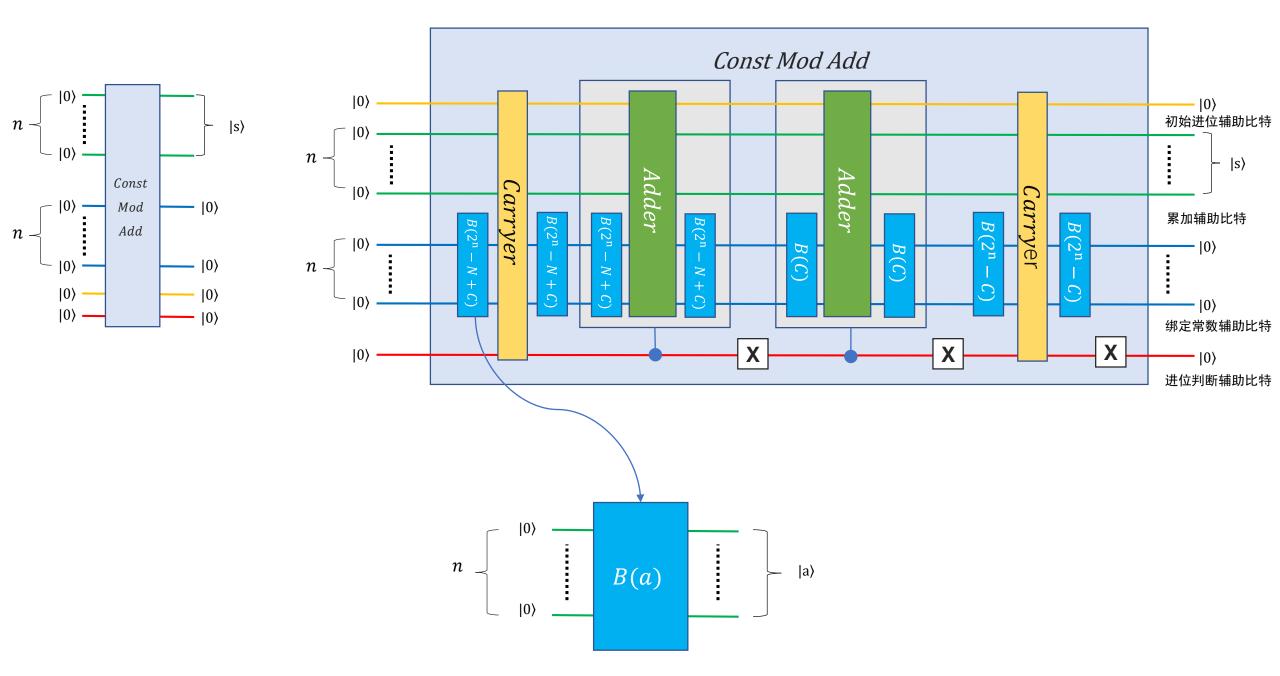
- 3 通过交换操作:  $|y\rangle|Cy \mod N\rangle \rightarrow |Cy \mod N\rangle|y\rangle$
- 4 最终目标:  $|Cy \mod N\rangle |y\rangle \rightarrow |Cy \mod N\rangle |0\rangle$

整个过程:  $|y\rangle|0\rangle \rightarrow |Cy \mod N\rangle|0\rangle$ 

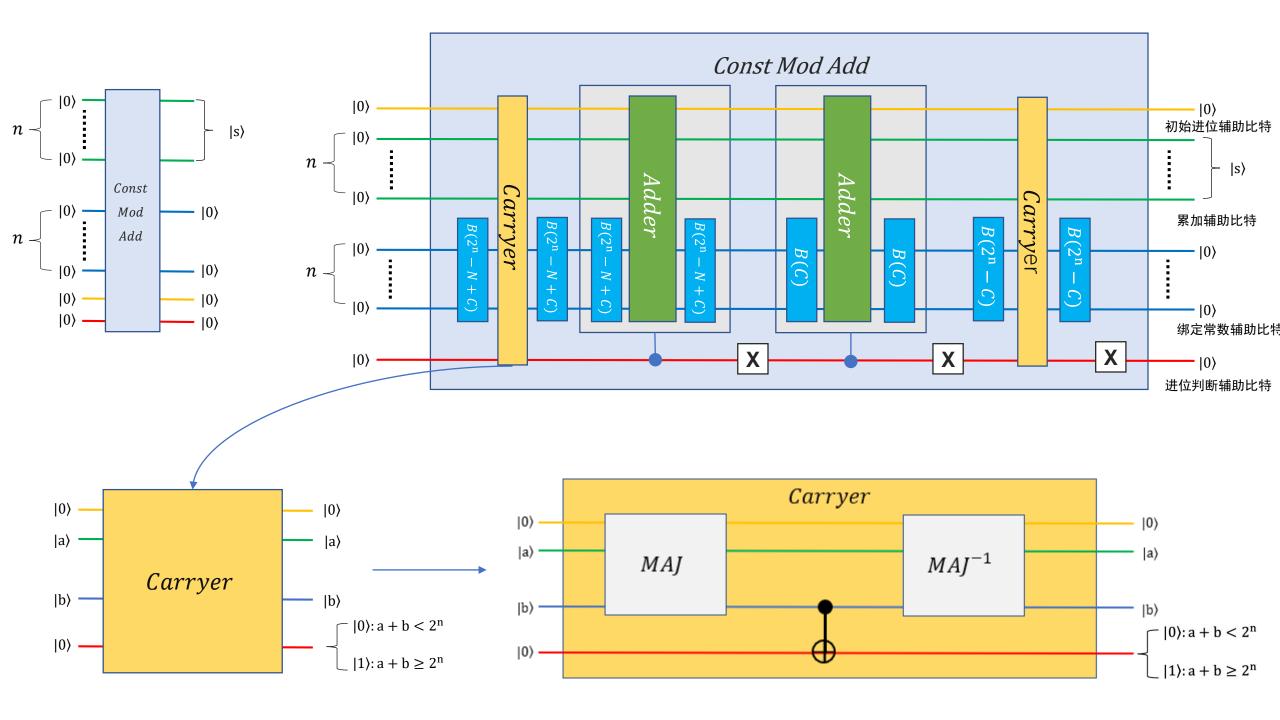


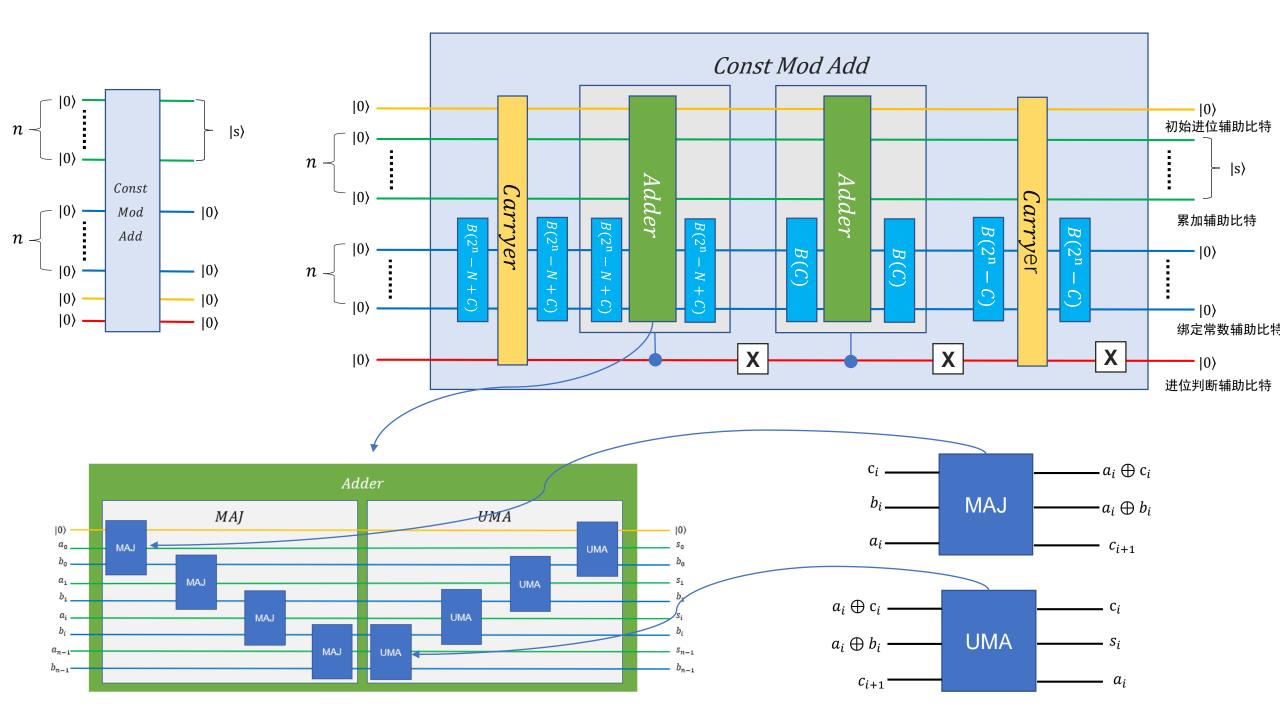


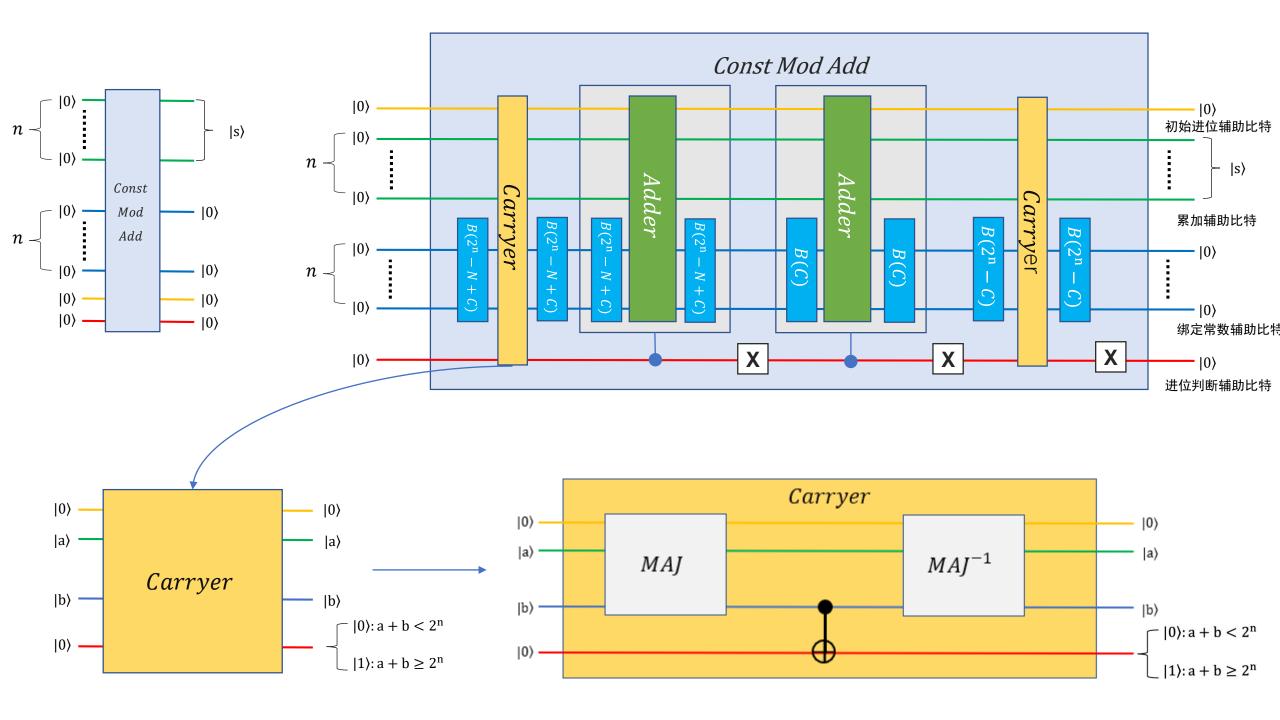




BindData(a): 绑定数据









追本溯源 高掌远跖

https://www.originqc.com.cn

