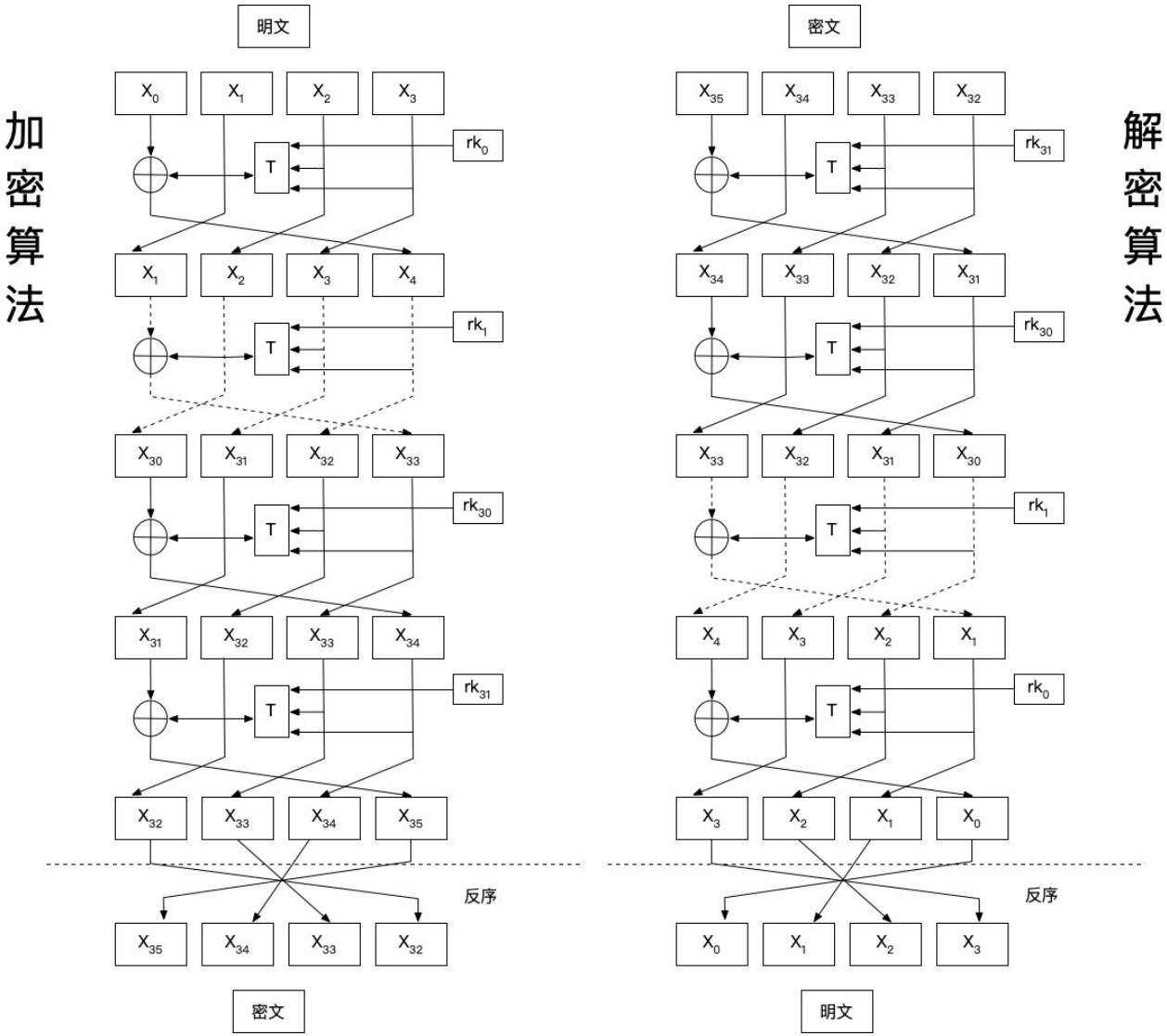


SM4的可逆性证明

1901210403 胡兆杰

SM4算法总共有32次迭代运算和1次反序运算。加密和解密的框图如下。



符号规定

输入数据为 (X_0, X_1, X_2, X_3) ，四个32位的字，则输入数据的总长为128位。

轮密钥为 rk ，是一个32位的字。

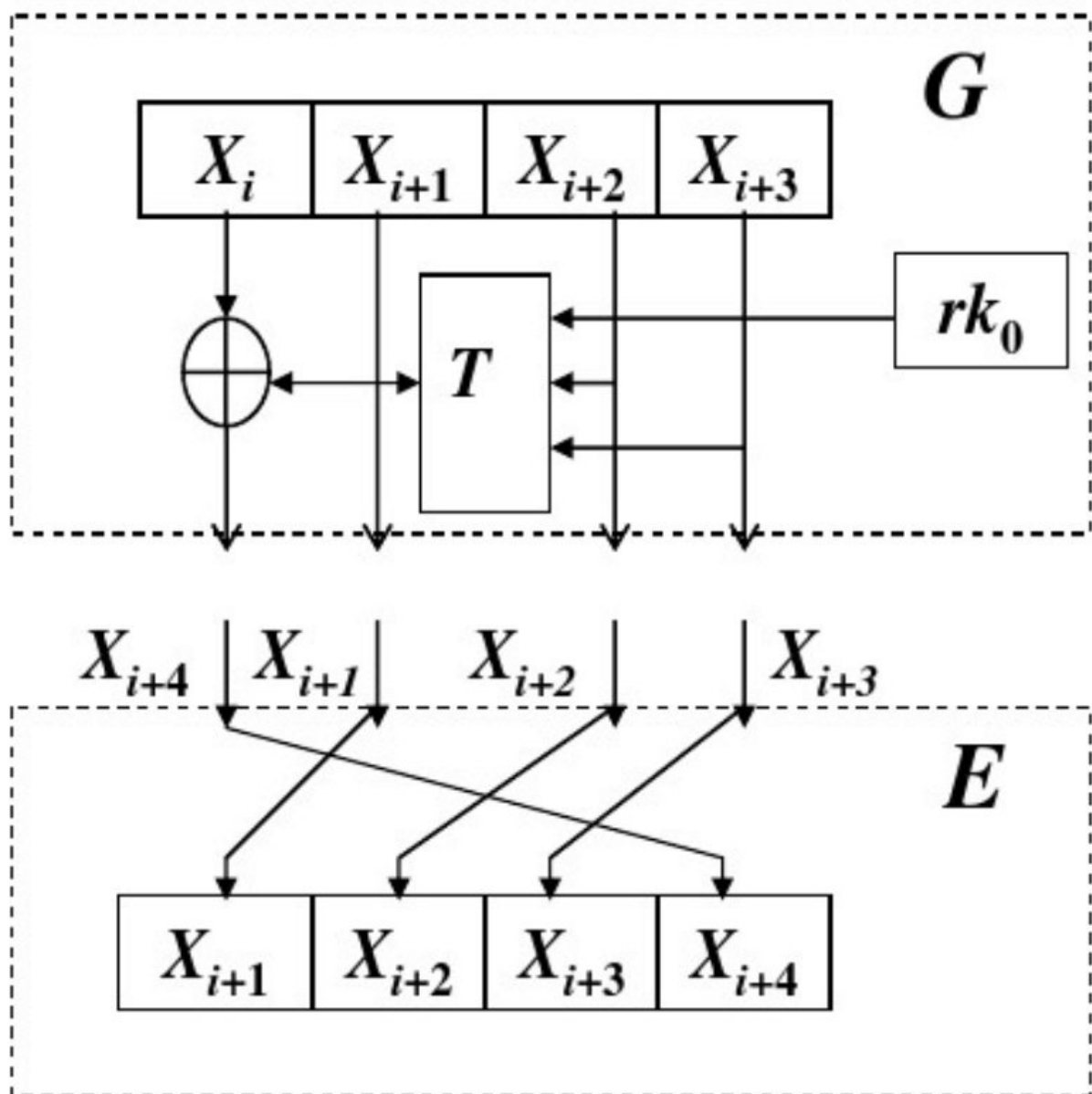
轮函数 F 。 $F(X_0, X_1, X_2, X_3, rk) = X_0 \oplus T(X_1 \oplus X_2 \oplus X_3 \oplus rk)$

其中 T 为字合成变换，由非线性变换 τ （S盒置换）和线性变换 L （循环左移）复合而成。

$$T(X) = L(\tau(X))$$

可逆性证明

单轮的变换图如下。



从图中可以看出，每一轮的加密经历了两个部分，一部分为加密函数(G)，另一部分为数据交换(E)，所以轮函数 F 又可以写成下面的形式。

$$F_i = G_i E_i$$

其中：

$$\begin{aligned} G_i &= G_i(X_i, X_{i+1}, X_{i+2}, X_{i+3}, rk_i) \\ &= (X_i \oplus T(X_{i+1} \oplus X_{i+2} \oplus X_{i+3} \oplus rk_i), X_{i+1}, X_{i+2}, X_{i+3}) \end{aligned}$$

$$E(X_{i+4}, (X_{i+1}, X_{i+2}, X_{i+3})) = ((X_{i+1}, X_{i+2}, X_{i+3}), X_{i+4})$$

以第0轮加密为例，输入数据为 (X_0, X_1, X_2, X_3) ，则：

$$G(X_0, X_1, X_2, X_3, rk_0) = (X_0 \oplus T(X_1, X_2, X_3, rk_0), X_1, X_2, X_3)$$

再对上式进行 E 变换，得到：

$$E((X_0 \oplus T(X_1 \oplus X_2 \oplus X_3 \oplus rk_0), X_1, X_2, X_3)) = (X_1, X_2, X_3, X_0 \oplus T(X_1 \oplus X_2 \oplus X_3 \oplus rk_0))$$

令 $X_0 \oplus T(X_1 \oplus X_2 \oplus X_3 \oplus rk_0) = X_4$ ，就变成了图中第一轮加密之后的结果。以此类推，到第31轮时，得到输出 $(X_{32}, X_{33}, X_{34}, X_{35})$ ，经过反序，得到输出 $(X_{35}, X_{34}, X_{33}, X_{32})$

解密时，只需要将轮密钥倒过来使用即可。以解密的第0轮为例，输入为加密得到的密文 $(X_{35}, X_{34}, X_{33}, X_{32})$ ，其中 $X_{35} = X_{31} \oplus T(X_{32} \oplus X_{33} \oplus X_{34} \oplus rk_{31})$ 。

对输入进行G变换。

$$\begin{aligned} G(X_{35}, X_{34}, X_{33}, X_{32}, rk_{31}) \\ &= (X_{31} \oplus T(X_{32} \oplus X_{33} \oplus X_{34} \oplus rk_{31}) \oplus T(X_{34} \oplus X_{33} \oplus X_{32} \oplus rk_{31}), X_{34}, X_{33}, X_{32}) \\ &= (X_{31}, X_{34}, X_{33}, X_{32}) \end{aligned}$$

对上式进行E变换。

$$E(X_{31}, X_{34}, X_{33}, X_{32}) = (X_{34}, X_{33}, X_{32}, X_{31})$$

该轮解密成功，以此类推，到第31轮解密时，得到的输出为 (X_3, X_2, X_1, X_0) ，再经过反序，得到最终的明文 (X_0, X_1, X_2, X_3) 。

由上面可知，SM4是可逆的。