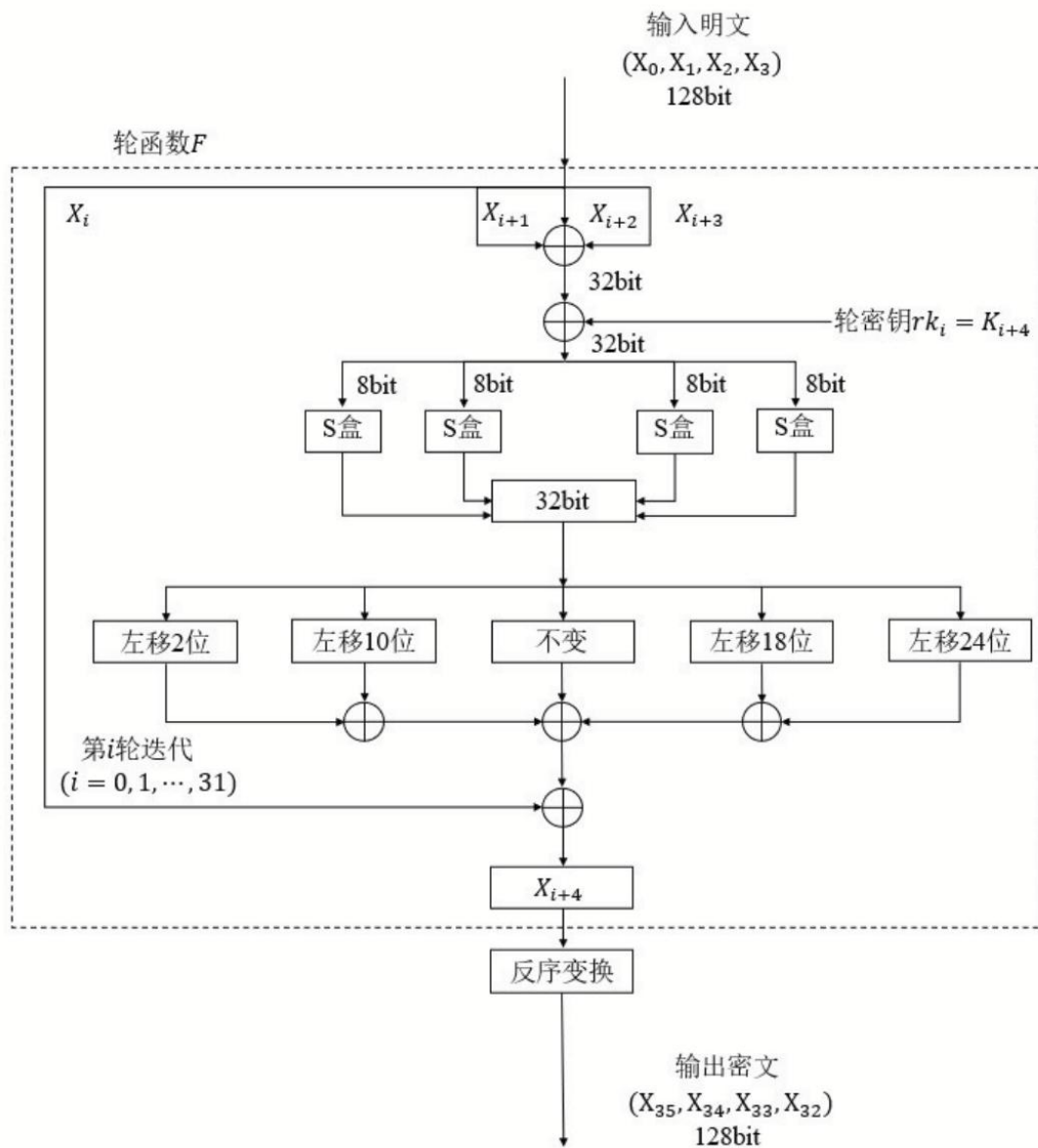


*Project9: AES / SM4 software implementation

SM4 的代码说明:

流程图:



CSDN @Cocoon.

线性变化：主要是移位运算和异或运算，输入输出都为 32 位。例如 B 为 32 位，则运算为 $B \oplus (B \ll 2) \oplus (B \ll 10) \oplus (B \ll 18) \oplus (B \ll 24)$

密钥扩展算法：输入 128 位的密钥，进行 32 轮迭代，每一轮产生一个 32 位的轮密钥，共产生 32 个轮密钥。先进行 $(k_0, k_1, k_2, k_3) = (mk_0 \oplus fk_0, mk_1 \oplus fk_1, mk_2 \oplus fk_2, mk_3 \oplus fk_3)$ ，然后进行 32 轮迭代，每一轮为 $r_{ki} = k_i \oplus t'(k_{i+1} \oplus k_{i+2} \oplus k_{i+3} \oplus c_{ki})$ ，其中 r_{ki} 为 i 轮的密钥， c_{ki} 与 f_{ki} 都为常数， t' 运算为先进行 s 盒代换，然后进行线性变化，只不过这里的线性变化为 $B \oplus (B \ll 13) \oplus (B \ll 23)$ 。

加密算法：输入为 128 位，即 4 个 32 位的字，输出也为 128 位。共有 32 轮迭代，每一轮使用一个 32 位的轮密钥。每一轮的运算为 $x_0 \oplus t(x_1 \oplus x_2 \oplus x_3 \oplus rk)$ 。之后将得到的 $x_{35}, x_{34}, x_{33}, x_{32}$ 再进行一个反序处理，作为密文。

其中 rk 为该轮轮密钥， x_0, x_1, x_2, x_3 为 4 个 32 位的字， t 运算包含 s 盒代换和线性变换，即每一轮的运算为 $x_0 \oplus [s(B)] \oplus [s(B) \ll 2] \oplus [s(B) \ll 10] \oplus [s(B) \ll 18] \oplus [s(B) \ll 24]$ ， B 为 $x_1 \oplus x_2 \oplus x_3 \oplus rk$

解密算法：与加密算法相同，只是轮密钥的使用顺序相反。

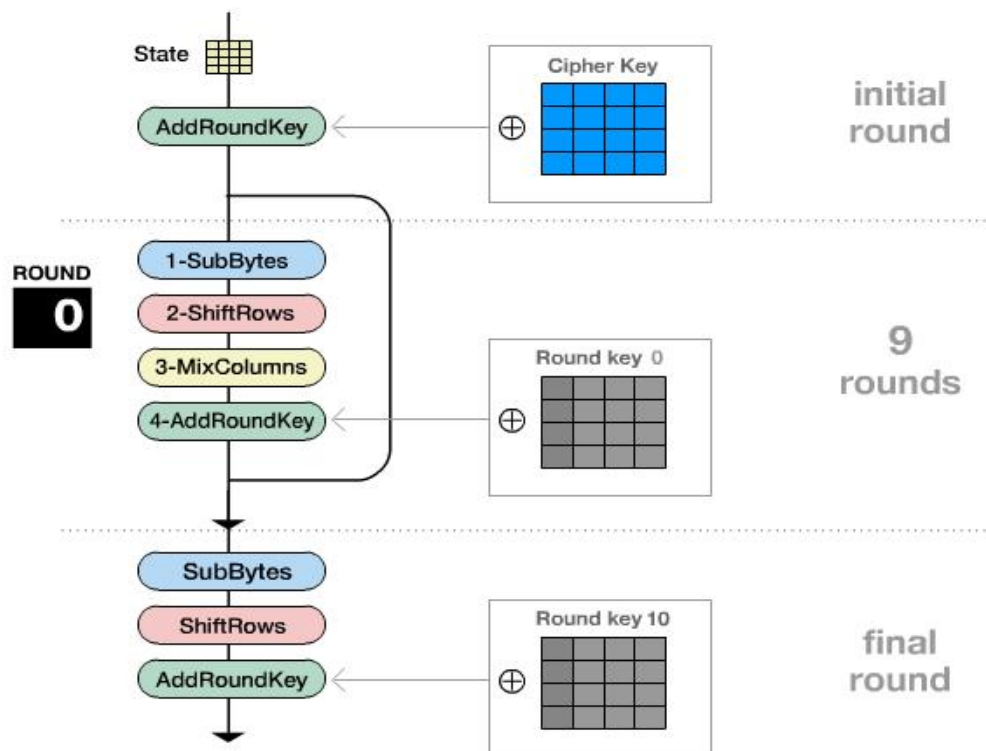
实现方式：python

运行结果：

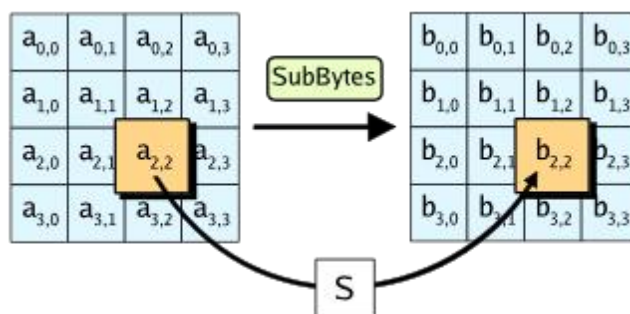
```
py =====
要加密的原文为： 0123456789abcdeffedcba987654321
密文： e7894c34a20fb9f335a2d8537dd13768
明文： 0123456789abcdeffedcba9807654321
>>>
```

AES:

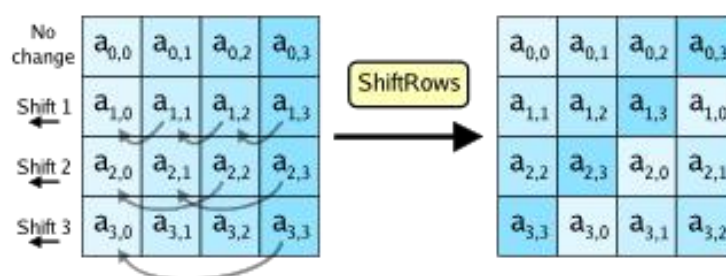
Encryption process



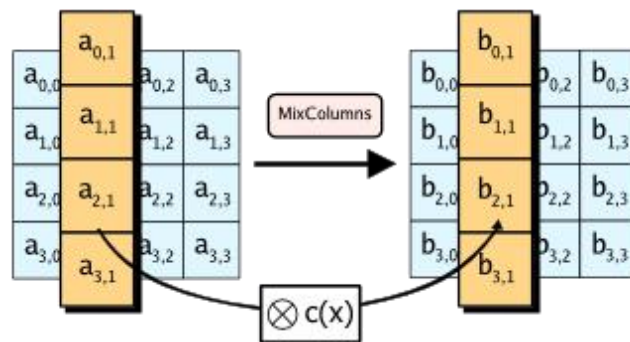
S 盒:



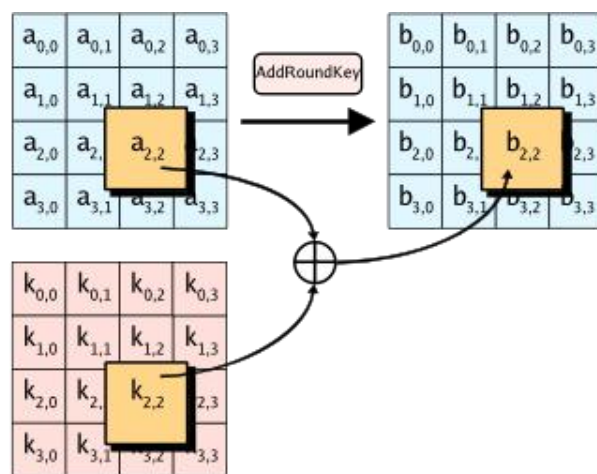
行移位:



列混合：



轮密钥异或：



结果：

```
所要加密的明文(编码后)为:
32 30 32 31
30 30 31 35
30 30 38 34
0 0 0 0
所要加密的密钥(编码后)为:
32 30 32 31
30 30 31 35
30 30 38 34
0 0 0 0

加密结果为:
61 dd f7 20
32 18 9f bf
b5 a7 ac 50
7e 99 56 ea
```

分工：自己独立完成