

- "Homomorphic Evaluation of the AES Circuit"学习笔记
 - 1、数学基础
 - AES-128算法回顾
 - AES的打包
 - the Frobenius automorphisms

"Homomorphic Evaluation of the AES Circuit"学习笔记

1、数学基础

模 q 剩余类整数环限定在 $(-[q/2], [q/2]]$ ，用 $[z]_q$ 表示模 q 的整数规约到这个区间。

n 次分圆多项式：

$$\Phi_n(x) = \prod_{\substack{1 \leq k \leq n \\ \gcd(k, n) = 1}} (x - e^{2i\pi k/n})$$

这里的 i 是虚数单位，其中 $e^{2i\pi k/n} (\gcd(k, n) = 1)$ 称为 $x^n - 1$ 的 n 次本原单位根。

显然， $\Phi_n(x)$ 的次数 = $\varphi(n)$ ，即欧拉函数

常见的低次分圆多项式有：

$$\Phi_1(x) = x - 1$$

$$\Phi_2(x) = x + 1$$

$$\Phi_3(x) = x^2 + x + 1$$

$$\Phi_4(x) = x^2 + 1$$

$$\Phi_5(x) = x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$$

.....

性质：

(1) $\Phi_{2^h}(x) = x^{2^{h-1}} + 1$ ，特别的，如果 $N = 2^k$ ，则 $2N$ 次分圆多项式为 $\Phi_{2N}(x) = x^N + 1$ 。

(2) $\Phi_n(x) \mid x^n - 1$; $\forall k < n, \Phi_n(x) \nmid x^k - 1$ 。

(3) 分圆多项式在有理数域 \mathbb{Q} 上不可约。

分圆多项式的详细性质参考[分圆多项式和分圆域](#)

由分圆多项式定义多项式环， $A = \mathbb{Z}[x]/\phi_m(x)$ 。

A 是第 m 个分圆数域 $\mathbb{Q}(\zeta_m)$ 的整数环。

将 A_q 定义为次数不超过 $\phi(m) - 1$ 的模 q 约化的整数多项式的集合。

中间暂时省略跳过，下面来看AES的同态评估：

AES-128算法回顾

10轮，每轮对 4×4 的字节矩阵（按列排）进行操作，如下：

$M_{0,0}^0$	$M_{0,1}^4$	$M_{0,2}^8$	$M_{0,3}^{12}$
$M_{1,0}^1$	$M_{1,1}^5$	$M_{1,2}^9$	$M_{1,3}^{13}$
$M_{2,0}^2$	$M_{2,1}^6$	$M_{2,2}^{10}$	$M_{2,3}^{14}$
$M_{3,0}^3$	$M_{3,1}^7$	$M_{3,2}^{11}$	$M_{3,3}^{15}$

每轮包含四个操作：轮密钥加(异或)Add、字节替换(s盒)Sbox、行移位Shift、列混合Mix。

AES的打包

$8 \mid d$ ， $\phi(m)/d$ 个密文槽，每个密文可以存储至少 F_2^8 上的元素即一个字节，因此最少可以存储 $\lfloor \frac{\phi(m)}{16d} \rfloor$ 个AES分组状态矩阵。

the Frobenius automorphisms

