

信息安全数学基础

同济大学
杨礼珍

作业

- 阅读《密码学原理与实践》2-3页中1.1.1节部分。
- 阅读《抽象代数基础教程》89-90页中2.3节部分、154-155页、163页中3.2节概念部分。
- 练习1.1 计算下列数值:
 - (a) $7503 \bmod 81$
 - (b) $(-7503) \bmod 81$
 - (c) $81 \bmod 7503$
 - (d) $(-81) \bmod 7503$
- 练习1.2 判断对错:
 - (a) $3 \equiv 5 \pmod{2}$
 - (b) $7 \equiv 13 \pmod{5}$
- 练习1.3 设A是所有奇数构成的集合, B是所有偶数构成的集合。请问A、B关于整数的加法运算是否是群? 请证明你的结论。
- 练习1.4 证明 S_4 不是Abel群。

RSA公钥密码算法		所涉数学概念与原理
公钥(n,b)	<ul style="list-style-type: none"> ■ p、q为素数 ■ $n=pq$ ■ b与$(p-1)(q-1)$互素 	<ul style="list-style-type: none"> ■ $a \equiv b \pmod{n}$: 表示n整除b-a, 读作“a与b模n同余”, n称为模数 ■ $a \bmod n$: 表示a除以n所得到的余数。 ■ $a = b^{-1} \bmod m$ 当且仅当 $ab \bmod m = 1$ ■ $Z_n = \{0, 1, \dots, n-1\}$ ■ $\phi(n)$: 欧拉函数, Z_n中与n互素的整数的个数。 ■ $x^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$: 欧拉定理, 费马小定理(n为素数)的推广
私钥(a,p,q)	<ul style="list-style-type: none"> ■ $a = b^{-1} \bmod (p-1)(q-1)$ 	
加密 $e_k(x)$	$y = x^b \bmod n$	
解密 $d_k(y)$	$x = y^a \bmod n$	

RSA公钥密码算法		所涉算法
公钥(n,b) 私钥(a,p,q)	p、q为素数	使用素性测试算法生成随机素数
	■ $n=pq$	大整数的算术运算
	■ b与 $(p-1)(q-1)$ 互素	欧几里德算法
	■ $a=b^{-1} \bmod (p-1)(q-1)$	扩展欧几里德算法
加密 $e_k(x)$	$y=x^b \bmod n$	平方-乘算法 中国剩余定理（用于加快解密速度）
解密 $d_k(y)$	$x=y^a \bmod n$	

乘法群G上的ElGamal公钥密码体制		所涉数学原理与概念
私钥a	$a \in \{1, \dots, n-1\}$	<p>群(G, \cdot): 集合G及定义在其上的二元运算\cdot, 且满足某些性质。运算为乘法时, 称为乘法群。</p> <p>$\alpha \in G$的阶为n 定义为满足$\alpha^n=1$(1为G中的单位元)的最小正整数。α的阶为 G 时称α为群G的生成元、本原元, 或者原根 (常见于数论中)</p> <p>以下群在密码学中最为重要:</p> <ul style="list-style-type: none"> ■ (\mathbb{Z}_p^*, \cdot), p为素数, $\mathbb{Z}_p^* = \mathbb{Z}_p \setminus \{0\}$ ■ $(\mathbb{F}_{2^n}^*, \cdot)$, $\mathbb{F}_{2^n}^*$ 表示有限域\mathbb{F}_{2^n}的乘法群 ■ $(E, +)$, 其中E是模素数p的一个椭圆曲线
公钥 (G, α, β)	乘法群G中的n阶元素 $\alpha, \beta = \alpha^a$	
加密运算	选取随机数 $k \in \{1, \dots, n-1\}$ $y_1 = \alpha^k$ $y_2 = x \beta^k$	
解密运算	$y_2(y_1^a)^{-1}$	

乘法群G上的ElGamal公钥密码体制所基于的离散问题	备注
$\alpha, \beta \in G$ 且 α 的阶为 n , 求 $a \in \mathbb{Z}_n$ 满足 $\alpha^a = \beta$, 记 $a = \log_{\alpha} \beta$, 称为 β 的离散对数	在数论中, $\log_{\alpha} \beta$ 写成 $\text{ind}_{\alpha} \beta$, 称为 β 的指数

常见素性测试算法	所基于的数论内容
Solovay-Strassen算法	二次剩余
Fetmat素性测试	费马(Fetmat)小定理
Miller-Rabin算法	费马小定理

乘法群G上的ElGamal公钥密码体制		所涉数学计算
私钥a	$a \in \{1, \dots, n-1\}$	生成伪随机数（密码学伪随机数生成器部分）
公钥 (G, α , β)	乘法群G中的n阶元素 $\alpha, \beta = \alpha^a$	生成G中的本原元，由本原元生成n阶元素
加密运算	选取随机数 $k \in \{1, \dots, n-1\}$ $y_1 = \alpha^k$ $y_2 = x \beta^k$	G上的平方-乘算法：求α^k、β^k 群G上的乘法运算
解密运算	$y_2(y_1^a)^{-1}$	

群、环、域的概念

群(Group)(G, \cdot), 其中 G 为元素集合, \cdot 是定义在 G 上的二元运算, 满足以下性质:

封闭性	对 $\forall a, b \in G$ 有 $a \cdot b \in G$
结合律	对 $\forall a, b, c \in G$ 有 $(a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c)$
存在单位元 (单位元通常用 e 或 1 表示)	$\exists e \in G$, 使得对于 $\forall a \in G$ 有 $e \cdot a = a \cdot e = a$, 称 e 为 G 的单位元。
可逆性	对 $\forall a \in G$, $\exists b \in G$ 满足 $a \cdot b = b \cdot a = e$, b 称为 a 的逆元, 表示成 $b = a^{-1}$

Abel群（又称交换群）

- 为简约起见，在运算符·明确的情况下，群 (G, \cdot) 经常用 G 来代替。
- 若群 G 满足交换性则称为**交换群**，或者**阿贝尔群 (Abel群)**。

交换律	对 $\forall a, b \in G$ 有 $a \cdot b = b \cdot a$
-----	--

Abel群的例子

- $(\mathbb{Z}, +)$ 是Abel群：整数集合 $\mathbb{Z} = \{\dots -2, -1, 0, 1, 2, \dots\}$ ，以及定义在其上的加法运算 $+$

封闭性	对 $\forall a, b \in \mathbb{Z}$ 有 $a+b \in \mathbb{Z}$
结合律	对 $\forall a, b, c \in \mathbb{Z}$ 有 $(a+b)+c=a+(b+c)$
0是单位元	对于 $\forall a \in \mathbb{Z}$ 有 $0+a=a+0=a$
可逆性	对 $\forall a \in \mathbb{Z}$ ，有 $(-a)+a=a+(-a)=0$ ，因此 $-a$ 是 a 的逆元
交换律	对 $\forall a, b \in \mathbb{Z}$ 有 $a + b = b + a$

群的例子

- 当 p 为素数时 (\mathbb{Z}_p^*, \cdot) 是Abel群：其中 $\mathbb{Z}_p^* = \{1, 2, \dots, p-1\}$ 表示mod p 乘法运算，即 $a \cdot b = (ab) \bmod p$ 。如果 p 不是素数，则不是群，因为不是所有元素都存在逆元。介绍同余性质时再证明。
- $(\mathbb{Z}_n, +)$ 是Abel群：其中 $+$ 表示mod n 加法运算，即 $a + b$ 表示 $a+b \bmod n$ （这里是 \mathbb{Z} 上的 $+$ 运算）。介绍同余性质时再证明。
- $\text{Mat}_n(R)$ 表示 R 上的所有 $n \times n$ 矩阵的集合，则 $\text{Mat}_n(R)$ 关于矩阵加法运算是Abel群，单位元是全0矩阵 $0_{n \times n}$ 。
- $\text{GL}(n, R)$ 表示 R 上的所有 $n \times n$ 可逆矩阵的集合，则 $\text{GL}(n, R)$ 关于矩阵乘法运算是群，但不是Abel群，单位元是单位矩阵 $I_{n \times n}$ 。

群的例子

- 设 X 是大小为 n 的有限集合，记 $S_n = \{\text{集合}X\text{上的所有置换}\}$ 。那么 S_n 关于映射合成运算构成群。 S_1 , S_2 是交换群， S_3 不是Abel群。当 $n > 3$ 时， S_n 不满足交换律。

设 $X = \{x_1, x_2, x_3\}$ 。令 $e, e' \in S_3$ 满足

$$e(x_1) = x_1, e(x_2) = x_3, e(x_3) = x_2,$$

$$e'(x_1) = x_2, e'(x_2) = x_3, e'(x_3) = x_1,$$

$$\text{那么 } ee'(x_1) = e(x_2) = x_3,$$

$$e'e(x_1) = e'(x_1) = x_2。$$

因此 $ee' \neq e'e$ 。

环和域

- 环(Ring)($R, +, \cdot$): R 是元素集合, $+$, \cdot 是定义在 R 上的二元运算, 且满足如下性质则称为**环**:

($R, +$)是Abel群 (单位元记为0)

乘法 \cdot 满足

封闭性

结合律

存在单位元, 记为1

$+$, \cdot 满足分配律

对 $\forall a, b, c \in R$, 有 $(a+b)c=(ac)+(bc)$,
 $c(a+b)=(ca)+(cb)$

若乘法 \cdot 满足交换性, 则称为**交换环**

若 R 为交换环, 且 $R/\{0\}$ 对乘法运算可逆, 则称为**域**。元素个数无限的称为**无限域**, 个数有限的域称为**有限域**。

环和域的例子

- 学习过的域：
 - 实数域($\mathbb{R}, +, \cdot$)
 - 有理数域($\mathbb{Q}, +, \cdot$)
 - 复数域($\mathbb{C}, +, \cdot$)
- $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ 是交换环，但不是域
- $(\mathbb{Z}_m, +, \cdot)$ 是交换环，但只当 m 为素数时是域。以后证明。
- $(\text{Mat}_n(\mathbb{R}), +, \cdot)$ 是交换环，其中 $+$, \cdot 分别表示 \mathbb{R} 上的矩阵加法和乘法，但 $n > 1$ 时不是域。