



華東師範大學
EAST CHINA NORMAL UNIVERSITY

第六章 椭圆曲线密码



華東師範大學
EAST CHINA NORMAL UNIVERSITY

6.1 实数域上的椭圆曲线

6.1 实数域上的椭圆曲线

- 由于椭圆曲线是双线性配对理论基础，因此本节首先对其进行介绍。
- 椭圆曲线并非椭圆，之所以称为椭圆曲线是因为它的曲线方程与计算椭圆周长的方程相似。一般的，椭圆曲线指的是由维尔斯特拉斯(Weierstrass)方程

$$y^2 + axy + by = x^3 + cx^2 + dx + e$$

所确定的曲线，它是由方程的全体解 (x, y) 再加上一个无穷远点 $\mathbf{0}$ 构成的集合，其中 a, b, c, d, e 是满足一些简单条件的实数， x 和 y 也在实数集上取值。上述曲线方程可以通过坐标变换转化为下述形式： $y^2 = x^3 + ax + b$

6.1 实数域上的椭圆曲线

- 由它确定的椭圆曲线常记为 $E(a, b)$, 简记为 E 。
- 当 $4a^3 + 27b^2 \neq 0$ 时, 称 $E(a, b)$ 是一条非奇异椭圆曲线。对于非奇异椭圆曲线, 可以基于集合 $E(a, b)$ 定义一个群。
- 这是一个Abel群, 具有重要的“加法规则”属性:
- 1) 加法的几何描述

椭圆曲线上的加法运算定义如下: 如果椭圆曲线上的3个点位于同一直线上, 那么它们的和为无穷远点0。从这个定义出发, 可以定义椭圆曲线的加法规则:

6.1 实数域上的椭圆曲线

- (1) 无穷远点0为加法的单位元，对于椭圆曲线上的任何一点P，有 $P+0=P$
- (2) 对于椭圆曲线上的一点 $P=(x, y)$ ，它的逆元为 $-P=(x, -y)$ 。注意到 $P+(-P)=P-P=0$
- (3) 设P和Q是椭圆曲线上x坐标不同的两点， $P+Q$ 定义如下：作一条通过P和Q的直线与椭圆曲线相交于R（这点是唯一的，除非这条直线在P点或Q点与该椭圆曲线相切，此时分别令R为切点），然后过R点作y轴的平行线，其与椭圆曲线相交的另一点S就是 $P+Q$ ，如下图所示：



6.1 实数域上的椭圆曲线

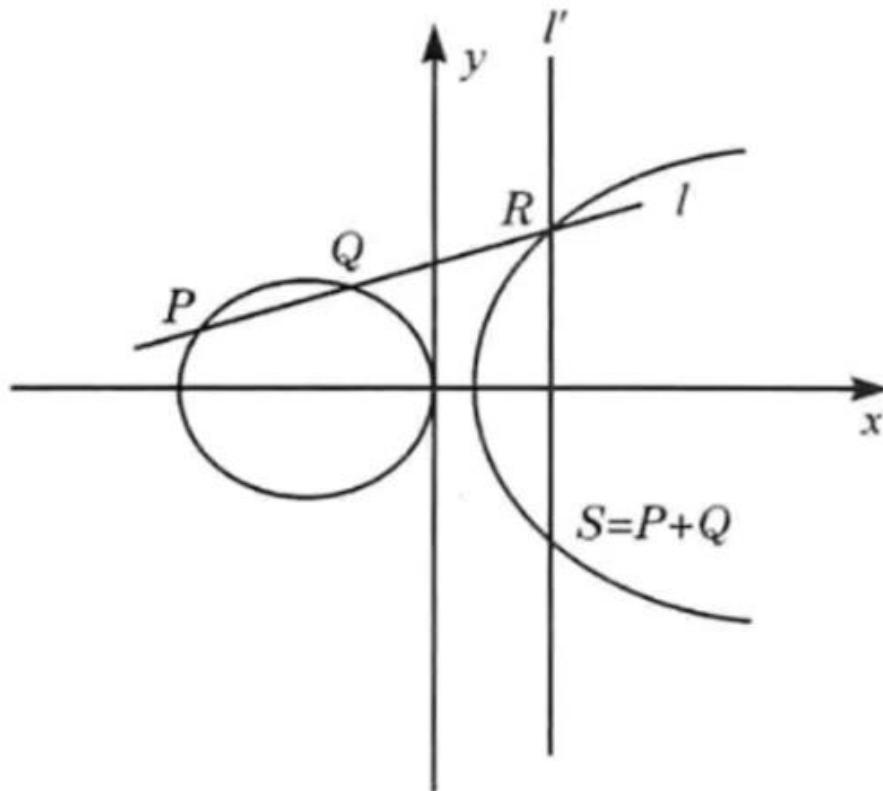


图1 椭圆曲线上点的加法的几何解释

6.1 实数域上的椭圆曲线

- (4) 上述几何解释也适用于具有相同x坐标的两个点P和-P的情形。用一条垂直的线连接这两个点，可看作是在无穷远点与椭圆曲线相交，因此有 $P+(-P)=0$ 。这与上述第（2）条叙述一致。
- (5) 为计算点Q的两倍，在Q点作一条切线并找到与椭圆曲线的另一个交点T，则 $Q+Q=2Q=-T$

以上定义的加法满足加法运算的一般性质，如交换律、结合律等。

6.1 实数域上的椭圆曲线

● 2) 加法的代数描述

对于椭圆曲线上不互为负元的两点 $P=(x_1, y_1)$ 和 $Q=(x_2, y_2)$ ，
 $S=P+Q=(x_3, y_3)$ 由以下规则确定：

$$x_3 = \lambda^2 - x_1 - x_2$$

$$y_3 = \lambda(x_1 - x_3) - y_1$$

式中

$$\lambda = \begin{cases} \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1} & (P \neq Q) \\ \frac{3x_1^2 + a}{2y_1} & (P = Q) \end{cases}$$



華東師範大學
EAST CHINA NORMAL UNIVERSITY

6.2 有限域上的椭圆曲线



6.2 有限域上的椭圆曲线

- 椭圆曲线密码体制使用的是有限域上的椭圆曲线，即变量和系数均为有限域中的元素。有限域 $GF(p)$ 上的椭圆曲线是指满足方程 $y^2 \equiv x^3 + ax + b \pmod{p}$ 的所有点 (x, y) 再加上一个无穷远点 0 构成的集合，其中， a, b, x, y 均为有限域 $GF(p)$ 中元素， p 是素数。这里把该椭圆曲线记为 $E_p(a, b)$ 。该椭圆曲线只有有限个点，Hasse定理给出了 N 的一个上界和一个下界。

6.2 有限域上的椭圆曲线

- 定理(Hasse定理) 设 E 是有限域 $GF(p)$ 上的椭圆曲线， N 是 E 上点的个数，则 $p+1-2\sqrt{p} \leq N \leq p+1+2\sqrt{p}$

当 $4a^3 + 27b^2 \pmod{p} \neq 0$ 时，基于集合 $E_p(a, b)$ 可以定义一个Abel群，其加法规则与实数域上描述的代数方法一致。设 $P, Q \in E_p(a, b)$ ，则

(1) $P+0=P$

(2) 如果 $P=(x, y)$ ，那么 $(x, y)+(x, -y)=0$ ，即点 $(x, -y)$ 是 P 的加法逆元，表示为 $-P$

(3) 设 $P=(x_1, y_1)$ 和 $Q=(x_2, y_2)$ ， $P \neq -Q$ ，则 $S=P+Q=(x_3, y_3)$

由以下规则确定：

6.2 有限域上的椭圆曲线

$$x_3 \equiv \lambda^2 - x_1 - x_2 \pmod{p}$$

$$y_3 \equiv \lambda(x_1 - x_3) - y_1 \pmod{p}$$

式中

$$\lambda = \begin{cases} \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1} \pmod{p} & (P \neq Q) \\ \frac{3x_1^2 + a}{2y_1} \pmod{p} & (P = Q) \end{cases}$$

(4) 倍点运算定义为重复加法，如 $4P=P+P+P+P$

6.2 有限域上的椭圆曲线

- 例 设 $p=11$, $a=1$, $b=6$, 即椭圆曲线方程为

$$y^2 \equiv x^3 + x + 6 \pmod{11}$$

要确定椭圆曲线上的点，对于每个 $x \in GF(11)$ ，首先计算 $z \equiv x^3 + x + 6 \pmod{11}$ ，然后再判定 z 是否是模 11 的平方剩余，若不是，则椭圆曲线上没有与这一 x 相对应的点；若是，求出 z 的两个平方根。该椭圆曲线上的点如下表所示：



6.2 有限域上的椭圆曲线

表 椭圆曲线 $y^2 \equiv x^3 + x + 6 \pmod{11}$ 上的点

x	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$x^3 + x + 6 \pmod{11}$	6	8	5	3	8	4	8	4	9	7	4
是否是模 11 的平方剩余	否	否	是	是	否	是	否	是	是	否	是
y			4	5		2		2	3		2
			7	6		9		9	8		9

6.2 有限域上的椭圆曲线

只有 $x=2, 3, 5, 7, 8, 10$ 时才有点再椭圆曲线上， $E_{11}(1, 6)$ 是由表中的点再加上一个无穷远点 O 构成，即

$$E_{11}(1, 6) = \{O, (2, 4), (2, 7), (3, 5), (3, 6), (5, 2), (5, 9), (7, 2), (7, 9), (8, 3), (8, 8), (10, 2), (10, 9)\}$$

设 $P=(2, 7)$ 计算 $2P=P+P$ ，首先计算

$$\lambda \equiv \frac{3 \times 2^2 + 1}{2 \times 7} \pmod{11} \equiv 8 \pmod{11}$$

于是 $x_3 \equiv 8^2 - 2 - 2 \pmod{11} \equiv 5 \pmod{11}$

$$y_3 \equiv 8(2 - 5) - 7 \pmod{11} \equiv 2 \pmod{11}$$

所以 $2P=(5, 2)$ 同样可以算出：



6.2 有限域上的椭圆曲线

$$3P = (8, 3), \quad 4P = (10, 2), \quad 5P = (3, 6), \quad 6P = (7, 9),$$

$$7P = (7, 2), \quad 8P = (3, 5), \quad 9P = (10, 9), \quad 10P = (8, 8),$$

$$11P = (5, 9), \quad 12P = (2, 4), \quad 13P = 0$$

由此看出, $E_{11}(1, 6)$ 是一个循环群, 其生成元是 $P = (2, 7)$



6.3 椭圆曲线上的El Gama1方案

6.3 椭圆曲线上的El Gamal方案

为了使用椭圆曲线来构造密码体制，需要找到类似大整数因子分解或离散对数这样的困难问题。

定义1 椭圆曲线 $E_p(a, b)$ 上点P的阶是指满足 $nP=P+P+\dots+P=0$ 的最小正整数，记为 $\text{ord}(P)$ ，其中0是无穷远点。

6.3 椭圆曲线上的El Gamal方案

定义2 设 G 是椭圆曲线 $E_p(a, b)$ 上的一个循环子群， P 是 G 的一个生成元， $Q \in G$ 。已知 P 和 Q ，求满足 $mP = Q$ 的整数 m , $0 \leq m \leq \text{ord}(P) - 1$ 称为椭圆曲线上的离散对数问题(ECDLP)。计算 mP 的过程称为点乘运算。

6.3 椭圆曲线上的El Gamal方案

在使用一个椭圆曲线密码体制时，首先需要将发送的明文 m 编码为椭圆曲线上的点 $P_m = (x_m, y_m)$ ，然后再对点 P_m 做加密变换，在解密后还得将 P_m 逆向译码才能获得明文。下面对椭圆曲线上的ElGamal密码体制做一个介绍。

(1) 密钥生成

在椭圆曲线 $E_p(a, b)$ 上选取一个阶为 n (n 为一个大素数)的生成元 P 。随机选取整数 x ($1 < x < n$)，计算 $Q = xP$ 。公钥为 Q ，私钥为 x 。

(2) 加密

为了加密 P_m ，随机选取一个整数 k ， $1 < k < n$ ，计算 $C_1 = kP$ ， $C_2 = P_m + kQ$ ，则密文 $c = (C_1, C_2)$

6.3 椭圆曲线上的El Gamal方案

(3) 解密

为了解密一个密文 $c=(C_1, C_2)$ ，计算

$$C_2 - xC_1 = P_m + kQ - xkP = P_m + kxP - xkP = P_m$$

攻击者要想从 $c=(C_1, C_2)$ 计算出 P_m ，就必须要知道 k 。从而要从 P 和 kP 中计算除 k 将面临求解椭圆曲线上的离散对数问题。



问题：实现椭圆曲线上的El Gamal方案，其中曲线为
 $E_{29}(20, 4)$ ，生成元 $(13, 23)$ 。