# W5 10-3 Modular e'th roots

#### 1. Modular e'th roots

上节课提到了怎么解线性同余方程,可以通过求逆元的方式解决

问题在于,有没有办法解决高次同余方程,如 $x^2 - c=0,y^3 - c=0,$ 或者 $z^{37} - c=0$ 之类的

假设p为一素数, c∈Z<sub>p</sub>

定义: x∈Z<sub>p</sub>,且满足x<sup>e</sup> = c在Zp内,称x为c模p的e次方根

比如,若p=11,则7的立方根为6( $6^3$ =216=7 mod 11),3的立方根为5( $5^2$ =25=3 mod 11),1的立方根为1,2在模11的情况下没有平方根

## 2. The easy case

c模p的e次方根何时存在?存在的情况下有没有高效的计算方法?

假设需要计算某数c的e次根,且gcd(e, p-1) = 1,则对于 $Z_p$ \*内的所有的c,c的e次根在 $Z_p$ 内,且有一种比较快速的方法找到这个根,方法如下

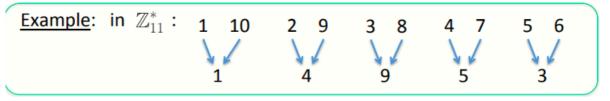
Proof: let 
$$\mathbf{d} = \mathbf{e}^{-1}$$
 in  $\mathbf{Z}_{p-1}$ . Then  $\boxed{c' = c' + 2p}$ 

$$\mathbf{d} \cdot \mathbf{e} = 1 \text{ in } \mathbf{Z}_{p-1} \Rightarrow \exists \mathbf{k} \in \mathbb{Z} : d \cdot \mathbf{e} = \mathbf{k} \cdot (p-1) + 1 \Rightarrow \\ = \Rightarrow (c') = c' = c' \cdot (p-1) + 1 \Rightarrow \\ = \Rightarrow (c') = (c') = c' = c' \cdot (p-1) + 1 \Rightarrow \\ = \Rightarrow (c') = (c') = c' = c' \cdot (p-1) + 1 \Rightarrow \\ = \Rightarrow (c') = (c') = (c') = c' = c' \cdot (p-1) + 1 \Rightarrow \\ = \Rightarrow (c') = (c$$

## 3. The case e=2: square roots

另一个问题就是, e=2且p是奇素数的情况, 此时e和p-1并不互素

问题在于,由x到 $x^2$ 的映射实际上是2对1函数(2-to-1 function ),x和-x都能映射到同一个 $x^2$ ,比如在 p=11的情况下,会有如下所示



其中10和-1在p=11下同余,因此二者的平方都为1,其他数同理,因此引出二次剩余概念

定义:若x在Zp中存在平凡根,则称其为二次剩余(Quadratic Residue, Q.R.),否则为二次非剩余(Quadratic Nonresidue),当p为奇素数时,二次剩余的数量为(p-1)/2+1

#### 4、Euler's theorem

给出一个Zp中的元素x,能否判断出有无平方根

定理: x为(Zp)\*内的二次剩余, 等价于x<sup>[(p-1)/2]</sup>≡1 mod p (p为奇素数, 且x≠0)

Example:

in 
$$\mathbb{Z}_{11}$$
: 1<sup>5</sup>, 2<sup>5</sup>, 3<sup>5</sup>, 4<sup>5</sup>, 5<sup>5</sup>, 6<sup>5</sup>, 7<sup>5</sup>, 8<sup>5</sup>, 9<sup>5</sup>, 10<sup>5</sup>  
= 1 -1 1 1 1, -1, -1, -1, 1, -1

p=11的例子, 计算每个元素的(p-1)/2次幂, 因此, 只有1、3、4、5、9为模11的二次剩余, 其他不是 定理只说了某个数是或者不是二次剩余, 没说怎么计算某个数的平方根, 即证明了其存在性, 但是没说 怎么计算平方根

勒让德符号(Legendre Symbol): x<sup>[(p-1)/2]</sup>=1 (mod p)的简写, =1为Q.R., =-1为二次非剩余

$$(rac{a}{p})=\pm 1\equiv a^{rac{p-1}{2}}\ (mod\ p)$$

# 5. Computing square roots mod p

如何计算模p(p为素数)的平方根?

Suppose  $p = 3 \pmod{4}$ 

**<u>Lemma</u>**: if  $c \in (Z_p)^*$  is Q.R. then  $\sqrt{c} = c^{(p+1)/4}$  in  $Z_p$ 

Proof:  $\left[ C^{\frac{64}{4}} \right]^2 = C^{\frac{64}{2}} = C^{\frac{64}{2}} \cdot C = C$  in  $\mathbb{Z}_p$ 

When  $p = 1 \pmod{4}$ , can also be done efficiently, but a bit harder run time  $\approx O(\log^3 p)$ 

分为两种情况

- 如果p≡3 (mod 4),则√c =c<sup>[(p+1)/4]</sup> (mod p)
- 如果p=1 (mod 4),没有确定性算法找到模平方根,但是随机性算法效率也还行,大约在O(log<sup>3</sup>p)

## 6. Solving quadratic equations mod p

计算二次同余方程,大致步骤和初中学的一元二次方程一样,前提是Zp中有平方根

Solve:  $\mathbf{a} \cdot \mathbf{x}^2 + \mathbf{b} \cdot \mathbf{x} + \mathbf{c} = \mathbf{0}$  in  $\mathbf{Z}_p$ 

Solution:  $x = (-b \pm \sqrt{b^2 - 4 \cdot a \cdot c}) / 2a$  in  $Z_p$ 

需要指出的是,其中的分母2a可以用扩展欧几里得算法找到, $\sqrt{b^2-4\cdot a\cdot c}$ 如果存在的话需要用到上面的找平方根的算法

## 7. Computing e'th roots mod N

计算某个数模N的e次根(N为合数),和之前的问题一样,这个e次根是否真的存在,又是否有高效的算法计算之

就目前已知而言,计算这个e次根和分解N一样难,因为需要分解N为若干个素因子,然后分别计算这个数对于每个素因子的e次根,然后再将这些结果合并,就可以得到模N的e次根