二次剩余

Quadratic Residue

定义

设 a 不是 p 的倍数，如果 $\exists x$ 使得 $x^2 \equiv a \pmod p$，则称 a 是模 p 的二次剩余。

设 b 不是 p 的倍数，如果 $\forall x$ 都不能使得 $x^2 \equiv b \pmod p$ 成立，则称 b 是模 p 的非二次剩余。

求解二次剩余，即对于常数 a 解以下方程：

$$x^2 \equiv a \pmod p$$

可通俗理解为在模意义下开方。

以下只讨论 p 为奇素数的情形。

解的数量

模 p 的二次剩余（即满足 $x^2 \equiv n \pmod p$ 有解的 n）有 $\frac{p-1}{2}$ 个（不包括 0），非二次剩余有 $\frac{p-1}{2}$ 个。

证：设 u, v 都是 $x^2 \equiv n \pmod p$ 的解，那么：$u^2 \equiv v^2 \pmod p \implies (u+v)(u-v) \mid p \implies u+v \mid p$，这样的数对 (u,v) 有 $\frac{p-1}{2}$ 个。换句话说，指定一个 u，可以找到相应 v，它们的平方模 p 相等，即对应着一个 n；而不对应的数字，平方模 p 必不等，得到的 n 不等，故 n 与 (u,v) 对建立了一一对应关系。(u,v) 有 $\frac{p-1}{2}$ 个，n 就有 $\frac{p-1}{2}$ 个。证毕。

从上述证明可以看出，所有模 p 的二次剩余就是 $\left\{1^2, 2^2, \cdots, \left(\frac{p-1}{2}\right)^2\right\}$.

勒让德符号 Legendre symbol

$$\left(\frac{n}{p}\right) = \begin{cases} 1 & ,p \nmid n \text{ 且 } n \text{ 是 } p \text{ 的二次剩余} \\ -1 & ,p \nmid n \text{ 且 } n \text{ 是 } p \text{ 的非二次剩余} \\ 0 & ,p \mid n \end{cases}$$

部分勒让德符号的值：

p \ a	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
3	1	−1	0	1	−1	0	1	−1	0	1	−1	0	1	−1	0	1	−1	0	1	−1	0	1	−1	0	1	−1	0	1	−1	0
5	1	−1	−1	1	0	1	−1	−1	1	0	1	−1	−1	1	0	1	−1	−1	1	0	1	−1	−1	1	0	1	−1	−1	1	0
7	1	1	−1	1	−1	−1	0	1	1	−1	1	−1	−1	0	1	1	−1	1	−1	−1	0	1	1	−1	1	−1	−1	0	1	1
11	1	−1	1	1	1	−1	−1	−1	1	−1	0	1	−1	1	1	1	−1	−1	−1	1	−1	0	1	−1	1	1	1	−1	−1	−1
13	1	−1	1	1	−1	−1	−1	−1	1	1	−1	1	0	1	−1	1	1	−1	−1	−1	−1	1	1	−1	1	0	1	−1	1	1
17	1	1	−1	1	−1	−1	−1	1	1	−1	−1	−1	1	−1	1	1	0	1	1	−1	1	−1	−1	−1	1	1	−1	−1	−1	1
19	1	−1	−1	1	1	1	1	−1	1	−1	1	−1	−1	−1	−1	1	1	−1	0	1	−1	−1	1	1	1	1	−1	1	−1	1
23	1	1	1	1	−1	1	−1	1	1	−1	−1	1	1	−1	−1	1	−1	1	−1	−1	−1	−1	0	1	1	1	1	−1	1	−1
29	1	−1	−1	1	1	1	1	−1	1	−1	−1	−1	1	−1	−1	1	−1	−1	−1	1	−1	1	1	1	1	−1	−1	1	0	1
31	1	1	−1	1	1	−1	1	1	1	1	−1	−1	−1	1	−1	1	−1	1	1	1	−1	−1	−1	−1	1	−1	−1	1	−1	−1
37	1	−1	1	1	−1	−1	1	−1	1	1	1	1	−1	−1	−1	1	−1	−1	−1	−1	1	−1	−1	−1	1	1	1	1	−1	1
41	1	1	−1	1	1	−1	−1	1	1	1	−1	−1	−1	−1	−1	1	−1	1	−1	1	1	−1	1	−1	1	−1	−1	−1	−1	−1
43	1	−1	−1	1	−1	1	−1	−1	1	1	1	−1	1	1	1	1	1	−1	−1	−1	1	−1	1	1	1	−1	−1	−1	−1	−1
47	1	1	1	1	−1	1	1	1	1	−1	−1	1	−1	1	−1	1	1	1	−1	−1	1	−1	−1	1	1	−1	1	1	−1	−1
53	1	−1	−1	1	−1	1	1	−1	1	1	1	−1	1	−1	1	1	1	−1	−1	−1	−1	−1	−1	1	1	−1	−1	1	1	−1
59	1	−1	1	1	1	−1	1	−1	1	−1	−1	1	−1	−1	1	1	1	−1	1	1	1	1	−1	−1	1	1	1	1	1	−1
61	1	−1	1	1	1	−1	−1	−1	1	−1	−1	1	1	1	1	1	−1	−1	1	1	−1	1	−1	−1	1	−1	1	−1	−1	−1
67	1	−1	−1	1	−1	1	−1	−1	1	1	−1	−1	−1	1	1	1	1	−1	1	−1	1	1	1	1	1	1	−1	−1	1	−1
71	1	1	1	1	1	1	−1	1	1	1	−1	1	−1	−1	1	1	−1	1	1	1	−1	−1	−1	1	1	−1	1	−1	1	1
73	1	1	1	1	−1	1	−1	1	1	−1	−1	1	−1	−1	−1	1	−1	1	1	−1	−1	−1	1	1	1	−1	1	−1	−1	−1
79	1	1	−1	1	1	−1	−1	1	1	1	1	−1	1	−1	−1	1	−1	1	1	1	1	1	1	−1	1	1	−1	−1	−1	−1
83	1	−1	1	1	−1	−1	1	−1	1	1	1	1	−1	−1	−1	1	1	−1	−1	−1	1	−1	1	−1	1	1	1	1	1	1
89	1	1	−1	1	1	−1	−1	1	1	1	1	−1	−1	−1	−1	1	1	1	−1	1	1	1	−1	−1	1	−1	−1	−1	−1	−1
97	1	1	1	1	−1	1	−1	1	1	−1	1	1	−1	−1	−1	1	−1	1	−1	−1	−1	1	−1	1	1	−1	1	−1	−1	−1
101	1	−1	−1	1	1	1	−1	−1	1	−1	−1	−1	1	1	−1	1	1	−1	1	1	1	1	1	1	1	−1	−1	−1	−1	1
103	1	1	−1	1	−1	−1	1	1	1	−1	−1	−1	1	1	1	1	1	1	1	−1	−1	−1	1	−1	1	1	−1	1	1	1
107	1	−1	1	1	−1	−1	−1	−1	1	1	1	1	1	1	−1	1	−1	−1	1	−1	−1	−1	1	−1	1	−1	1	−1	1	1
109	1	−1	1	1	1	−1	1	−1	1	−1	−1	1	−1	−1	1	1	−1	−1	−1	1	1	1	−1	−1	1	1	1	1	1	−1
113	1	1	−1	1	−1	−1	1	1	1	−1	1	−1	1	1	1	1	−1	1	−1	−1	−1	1	−1	−1	1	1	−1	1	−1	1
127	1	1	−1	1	−1	−1	−1	1	1	−1	1	−1	1	−1	1	1	1	1	1	−1	1	1	−1	−1	1	1	−1	−1	−1	1

根据解的数量的分析，每一行都以 p 为循环节，每一个循环节内部有 $\frac{p-1}{2}$ 个 1，$\frac{p-1}{2}$ 个 -1，和 1 个 0.

欧拉判别准则 Euler's Criterion

$$\left(\frac{n}{p}\right) \equiv n^{\frac{p-1}{2}} \pmod p$$

换句话说，就是：

$$n \text{ 是模 } p \text{ 的二次剩余} \iff n^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod p$$
$$n \text{ 是模 } p \text{ 的非二次剩余} \iff n^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \pmod p$$

证：由费马小定理，$n^{p-1} \equiv 1 \pmod p$，推出：$p \mid \left(n^{\frac{p-1}{2}} - 1\right)\left(n^{\frac{p-1}{2}} + 1\right)$，故 $p \mid n^{\frac{p-1}{2}} - 1$ 或 $p \mid n^{\frac{p-1}{2}} + 1$，即 $n^{\frac{p-1}{2}} \equiv \pm 1 \pmod p$. 所以 $n^{\frac{p-1}{2}}$ 模 p 只有 ± 1 两种结果。于是，上面两个等价是逆否关系，我们只需要证明第一个等价即可。

- 必要性：若 n 是 p 的二次剩余，那么 $\exists x$ 使得 $x^2 \equiv n \pmod p$，于是 $n^{\frac{p-1}{2}} \equiv x^{p-1} \equiv 1 \pmod p$；
- 充分性：由于 p 是奇素数，所以 p 有原根，设 a 是 p 的一个原根，则 $\exists j \in [1, p-1]$ 使得 $a^j \equiv n \pmod p$，于是有：$n^{\frac{p-1}{2}} \equiv a^{j\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \equiv a^{p-1} \pmod p$. 由原根的性质，$p - 1 \mid \frac{j(p-1)}{2}$，故 j 是偶数。设 $j = 2i$，则 $a^{2i} \equiv (a^i)^2 \equiv n \pmod p$，即 n 是模 p 的二次剩余。

证毕。

通过欧拉判别准则，我们可以得到勒让德符号的一些性质：

- 若 $a \equiv b \pmod p$，则 $\left(\frac{a}{p}\right) = \left(\frac{b}{p}\right)$. 【由定义显然】
- 勒让德符号是完全积性的，即：$\left(\frac{ab}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right)\left(\frac{b}{p}\right)$. 【由欧拉判别准则，$\left(\frac{ab}{p}\right) = (ab)^{\frac{p-1}{2}} = a^{\frac{p-1}{2}} b^{\frac{p-1}{2}} = \left(\frac{a}{p}\right)\left(\frac{b}{p}\right)$. 】
- 更多性质见二次互反律。

根据欧拉判别准则，我们只需要算一算 $n^{\frac{p-1}{2}} \bmod p$ 的值就知道 n 是不是模 p 的二次剩余了。

但是欧拉判别准则只能用来“判别”，求解二次剩余还需 **Cipolla** 算法。

Cipolla 算法

求解 $x^2 \equiv n \pmod p$.

（根据“解的数量”一节的叙述，$x^2 \equiv n \pmod p$ 的解一定是 $\left\{1^2, 2^2, \cdots, \left(\frac{p-1}{2}\right)^2\right\}$ 这 $p-1$ 个数中的一个或其相反数。）

- 随机一个数 a 使得 $a^2 - n$ 是模 p 的非二次剩余，即 $\left(\frac{a^2-n}{p}\right) = -1$. 由于模 p 的非完全剩余有 $\frac{p-1}{2}$ 个，随机一次满足条件的概率接近 $\frac{1}{2}$，故期望随机次数为 2；
- 建立一个类似于复数域的数域，以 $a^2 - n$ 类比 i^2（因为 $i^2 = -1$，而类似的，$a^2 - n \equiv -1 \pmod p$），记 $\sqrt{a^2 - n}$ 为虚数单位 ω。于是乎，所有数都可以写成 $A + B\omega$ 的形式，A 类比于实部，B 类比于虚部；
- 得到答案：$x^2 \equiv n \pmod p$ 的解为 $(a+\omega)^{\frac{p+1}{2}}$.

要证明算法的正确性，先引入两个引理：

Lemma 1：$(a+b)^p \equiv a^p + b^p \pmod p$.

证：

$$(a+b)^p \equiv \sum_{i=0}^{p} \binom{p}{i} a^{p-i} b^i \equiv a^p + b^p \pmod p$$

（注意二项式系数在 $1 \leqslant i < p$ 时都有 p 因子）□

Lemma 2：$\omega^p \equiv -\omega \pmod p$.

证：

$$\omega^p \equiv \omega^{p-1}\omega \equiv (\omega^2)^{\frac{p-1}{2}}\omega \equiv -\omega \pmod p$$

（注意 ω^2 是模 p 的非二次剩余，根据欧拉判别准则，$(\omega^2)^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \pmod p$）$\square$

于是乎，我们有：

$$\begin{aligned}
x^2 &\equiv (a+\omega)^{p+1} && \text{解为 } x = (a+\omega)^{\frac{p+1}{2}} \\
&\equiv a^{p+1} + \omega^{p+1} && \textbf{Lemma 1} \\
&\equiv a^2 - \omega^2 && \textbf{Lemma 2} \text{ 和费马小定理} \\
&\equiv a^2 - (a^2 - n) && \omega^2 = a^2 - n \\
&\equiv n \pmod p
\end{aligned}$$

故 $x = (a+\omega)^{\frac{p+1}{2}}$ 就是我们要找的解。

Code

```cpp
mt19937 rnd(time(NULL));
namespace Quadratic_Residue{
    LL w; // w = omega^2 (i^2)
    struct Complex{
        LL r, i;
        Complex() {}
        Complex(LL rr, LL ii): r(rr), i(ii) {}
    };
    inline Complex mul(Complex a, Complex b, LL mod){
        Complex res;
        res.r = (a.r * b.r % mod + a.i * b.i % mod * w % mod) % mod;
        res.i = (a.r * b.i % mod + a.i * b.r % mod) % mod;
        return res;
    }
    inline Complex fpow(Complex bs, LL idx, LL mod){
        // fast pow for complex numbers
        Complex res(1, 0);
        while(idx){
            if(idx & 1) res = mul(res, bs, mod);
            bs = mul(bs, bs, mod);
            idx >>= 1;
        }
        return res;
    }
    inline int isQR(LL n, LL p){
        // return the value of Legendre symbol
        // 1: n is quadratic residue; -1: n is quadratic non-residue; 0: n%p==0
        n %= p;
        if(n == 0)  return 0;
        if(fpow(Complex(n, 0), (p-1)>>1, p).r == 1) return 1;
        else    return -1;
    }
    pair<LL, LL> solve(LL n, LL p){
        // solve x^2=n(mod p)
        if(isQR(n, p) == -1)    return mp(-1, -1);
        n %= p; if(n == 0) return mp(0, 0);
        LL a;
        while(1){
            a = uniform_int_distribution<LL>(1, p-1)(rnd);
            w = ((a * a % p - n) % p + p) % p;
            if(isQR(w, p) == -1)    break;
        }
        Complex x(a, 1);
        x = fpow(x, (p+1)>>1, p);
        if(x.r > p - x.r)   x.r = p - x.r;
        return mp(x.r, p - x.r);
    }
}
```