

【知识总结】多项式全家桶 (一) (NTT、加减乘除和求逆)

本文版权归 [zyt1253679098/Inspector_Javert](#) 所有，未经许可禁止转载

我这种数学一窍不通的菜鸡终于开始学多项式全家桶了……

必须要会的前置技能：FFT（不会？戳我：[【知识总结】快速傅里叶变换（FFT）](#)）

以下无特殊说明的情况下，多项式的长度指多项式最高次项的次数加1

一、NTT

跟 FFT 功能差不多，只是把复数域变成了模域（计算复数系数多项式相乘变成计算在模意义下整数系数多项式相乘）。你看 FFT 里的单位圆是循环的，模一个质数也是循环的嘛 qwq。

n 次单位根 w_n 怎么搞？看这里：[【BZOJ3328】PYXFIB（数学）](#)

（内含相关证明。只看与原根和单位根相关的内容即可。）

注意裸的 NTT 要求模数 p 存在原根并且 $p - 1$ 是 2 的若干次幂的倍数（这个次数要大于多项式次数 n ）。于是通常就会用著名的 NTT 模数： $998244353 = 2^{23} \times 7 \times 17 + 1$ 。

节约篇幅，代码先不放了。后面所有代码里都有 NTT 模板……

二、多项式求逆

对于 n 次多项式 A ，如果有多项式 B 满足

$AB \equiv 1 \pmod{x^{n+1}}$ ，则称 B 是 A 在模 x^{n+1} 意义下的逆元（和整数逆元差不多）。通常采用倍增的方法求逆元。通常都会规定多项式系数在模 p 的意义下。

首先， A 在模 x 的意义下就只有一个常数项，所以此时的逆元 B 也只有一个常数项，就是 A 的常数项模 p 的逆元。

如果我们知道 B_0 是 A 在模 $x^{\lceil \frac{n}{2} \rceil}$ 意义下的逆元，现在要求 B 是 A 在模 x^n 意义下的逆元。根据题设，显然有：

$$AB = 1 \pmod{x^n}$$

很明显， AB 的1到 $n-1$ 次项系数全是0，所以模一个 x 的低于 n 次幂也一定是1。所以

$$AB_0 = AB = 1 \pmod{x^{\lceil \frac{n}{2} \rceil}}$$

那么

$$B - B_0 = 0 \pmod{x^{\lceil \frac{n}{2} \rceil}}$$

两边和模数同时平方：

$$B^2 + B_0^2 - 2BB_0 = 0 \pmod{x^n}$$

两边同时乘 A ，得到（别忘了 $AB = 1 \pmod{x^n}$ ）：

$$B + AB_0^2 - 2B_0 = 0 \pmod{x^n}$$

然后移项，得到：

$$B = 2B_0 - AB_0^2 \pmod{x^n}$$

照着这个式子递归算就行了。

由于后面带全除法的代码至今未逆，所以代码同样略去……

三、加减乘除

加减法：直接每项对应相加减。

乘法：这就是 NTT 的目的啊喂！

除法：如果不是带余除法直接乘逆元。下面着重介绍带余除法。

已知 $n-1$ 次多项式 F 和 $m-1$ 次多项式 G ，求 $n-m$ 次多项式 Q 和多项式 R （ R 的次数小于 $m-1$ ），满足：

$$F(x) = Q(x)G(x) + R(x) \pmod{x^n}$$

很明显，主要的难点在于式子里有个叫做 R 的嘴子（兔崽子 Tzz）。如果能把它搞掉该多好……

注意到 R 的次数小于 $m-1$ ，那么我们把它翻转，末尾补0，是不是就可以把它模成0了？定义 $T_{ZZA,n}$ 表示把 A 视作一个长为 n 的多项式（高次项补0）后翻转的结果。即

$$T_{ZZA,n}(x) = x^{n-1}A\left(\frac{1}{x}\right) = \sum_{i=0}^{n-1} a_i x^{n-i-1}$$

给 $F = QG + R$ 的每个多项式都代入同一个数，这个多项式也一定是成立的。所以：

$$F\left(\frac{1}{x}\right) = Q\left(\frac{1}{x}\right)G\left(\frac{1}{x}\right) + R\left(\frac{1}{x}\right)$$

两边同乘 x^{n-1} ，得到：

$$x^{n-1}F\left(\frac{1}{x}\right) = x^{n-m}Q\left(\frac{1}{x}\right) \cdot x^{m-1}G\left(\frac{1}{x}\right) + x^{n-1}R\left(\frac{1}{x}\right)$$

即

$$T_{zzF,n} = T_{zzQ,n-m+1} T_{zzG,m} + T_{zzR,n}$$

现在 $T_{zzR,n}$ 的最高次项是 $n-1$ ，但是从常数项到 $n-m$ 次项全是0（因为 R 的长度最多就是 $m-1$ ）。所以现在如果模 $n-m+1$ ，那么 $T_{zzR,n}$ 就是0了，而 $T_{zzQ,n-m+1}$ 因为最高次是 $n-m$ 所以不会受到影响。

于是用 $T_{zzF,n}$ 乘上 $T_{zzG,m}$ 的逆元就是 $T_{zzQ,n-m+1}$ ，翻回去就能得到 Q 。

最后把 Q 代进原式，乘一乘减一减就能算出 R 。

所以这样为什么是对的？（以下“低次项”指翻转后的前 $n-m$ 项，“高次项”指翻转后的后 m 项）首先在模 x^{n-m+1} 意义下肯定能保证低次项是对的（即 $T_{zzF,n}$ 与 $T_{zzG,m} T_{zzQ,n-m+1}$ 的前 $n-m$ 项相等）。至于高次项，反正有 $T_{zzR,n}$ 来补锅，所以即使不对也没关系。

完结撒花。

全文完

本文由 简悦 SimpRead 优化，用以提升阅读体验。