



《数学题-math》题目解析

题目描述:

已知 $f_1 = 1, f_2 = 1, f_n = af_{n-1} + bf_{n-2}$

现在给定 k, a, b, l, r , 请你求出

$$\sum_{i=l}^r C_{f_i}^k \pmod{1,000,000,007}$$

$$l, r, n \leq 10^{14}, 0 < k \leq 200, 0 < a, b < 100$$

解题思路：

$$\text{首先 } C_x^k = \frac{x!}{k!(x-k)!} = \frac{x(x-1)(x-2)\dots(x-k+1)}{k!}$$

这是一个没有常数项 k 次多项式，可以简写成 $\sum_{i=1}^k a_i x^i$

$$\text{所以我们要的 } \sum_{i=l}^r C_{F_i}^k = \sum_{i=l}^r \sum_{j=1}^k a_j F_i^j = \sum_{j=1}^k a_j \sum_{i=l}^r F_i^j$$

解题思路：

不妨设 $S(n, k) = \sum_{i=1}^n F_i^k$, 那么我们就要求的就是 $\sum_{j=1}^k a_j (S(r, j) - S(l-1, j))$

如果我们能够快速求出 S , 问题就解决了

注意到 $F_i = aF_{i-1} + bF_{i-2}, a > 0, b > 0, F_1 = 1, F_2 = 1$

这个递推是有通项公式的, 我们用特征方程来求他的通项

解题思路：

设 $x_2 = ax + b$ 的两个根分别为 p, q , 其中 $p = \frac{a+\sqrt{\delta}}{2}, q = \frac{a-\sqrt{\delta}}{2}, \delta = a^2 + 4b > 0$

那么这个方程的通项可以写成

$$F_n = \frac{1}{\sqrt{\delta}} ((1-q)p^{n-1} + (1-p)q^{n-1})$$

虽然我们不一定能找到在模 mod 意义下 $\sqrt{\delta}$ 的值（二次剩余不见得一定存在）

我们不妨把题目中的每个数字都写成 $a + b\sqrt{\delta}$, 容易证明

1. $a + b\sqrt{\delta}$ 在 $+ - * / ^$ 都是封闭的
2. 最终求出答案时 $b = 0$, 因为整数递推出来的结果一定是整数

解题思路：

接下来再进行处理，就好解决的多了

$$\begin{aligned} S(n, k) &= \sum_{i=1}^n F_i^k = \sum_{i=1}^n \left\{ \frac{1}{\delta} ((1-q)p^{i-1} + (1-p)q^{i-1}) \right\}^k \\ &= \left(\frac{1}{\sqrt{\delta}} \right)^k \sum_{i=1}^n ((1-q)p^{i-1} + (1-p)q^{i-1})^k \end{aligned}$$

后面的部分看起来不是很能够直接化简了，没办法，试试二项式定理吧

$$\begin{aligned} &= \left(\frac{1}{\sqrt{\delta}} \right)^k \sum_{i=1}^n \sum_{s=0}^k C_k^{k-s} \{(1-q)p^{i-1}\}^s \{(1-p)q^{i-1}\}^{k-s} \\ &= \left(\frac{1}{\sqrt{\delta}} \right)^k \sum_{s=0}^k C_k^{k-s} (1-q)^s (1-p)^{k-s} \sum_{i=1}^n (p^s q^{k-s})^{i-1} \end{aligned}$$

最后面一个 sigma 当 s 一定的时候是一个等比数列求和，直接 $O(\log n)$ 时间内就能算出来

前面的枚举 s 是 $O(k)$ 的，最前面枚举的 j 也是 $O(k)$ 的，所以总复杂度就是 $O(k^2 \log n)$



Q&A

《ACM-ICPC区域赛真题精讲》

课程地址



感谢各位聆听!
Thanks for Listening