丁尧尧

一元一次同余 方程

二元一次不定方程

73 1<u>±</u>

欧拉定理

×-

中国剩余定理

Lucas 定理

快速幂

谷下原理

上柱平鄉

各种组合数求

和州志鄉

枳性函数

线性筛

例题选讲

数学第一讲 基础回顾

丁尧尧

上海交通大学

August 1, 2017

目录

数学第一讲

丁尧尧

一元一次同分 方程

二元一次不足 方程

欧拉定理

市国利全空理

中国和水足坯

Lucas Æ

快速幂

上柱工粉

各种组合数才

积性函数

枳性函数 线性筛

列颞选说

1 一元一次同余方程

2 二元一次不定方程

3 欧拉定理

4 逆元

5 中国剩余定理

6 Lucas 定理

7 快速幂

8 容斥原理

9 卡特兰数

10 各种组合数求法

11 积性函数

12 线性筛

13 例题选讲

一元一次同余 方程

考虑如何解形如

 $ax \equiv b \pmod{m}$

的同余式.

丁尧尧

一元一次同余 方程

二元一次不定 方程

砂拉宁田

.....

古园利本中亚

.

....

容斥原理

F 4+ 34 46€

各种组合数数

积性函数

积性函数

加斯特·

考虑如何解形如

 $ax \equiv b \pmod{m}$

的同余式. 分类讨论:

考虑如何解形如

 $ax \equiv b \pmod{m}$

的同余式 分类讨论:

1 gcd(a, m) = 1,此时在模 m 意义下存在 a 的逆元,直接 左右两边同乘逆元即可解出同余方程.

Lucas 走理

容斥原理

卡特兰数

各种组合数求 法

积性函数

公压师 例题选讲

考虑如何解形如

 $ax \equiv b \pmod{m}$

的同余式 分类讨论:

- 1 gcd(a, m) = 1,此时在模 m 意义下存在 a 的逆元,直接 左右两边同乘逆元即可解出同余方程.
- 2 $gcd(a, m) = d \neq 1$, 此时还需要分类.

积性函数

例题选讲

考虑如何解形如

 $ax \equiv b \pmod{m}$

的同余式 分类讨论:

- **1** gcd(a, m) = 1,此时在模 m 意义下存在 a 的逆元,直接左右两边同乘逆元即可解出同余方程。
- 2 $gcd(a, m) = d \neq 1$, 此时还需要分类.
 - ① $d \nmid b$,此时无解

各种组合数据

积性函数 线性筛

线性师 例题选计

考虑如何解形如

 $ax \equiv b \pmod{m}$

的同余式. 分类讨论:

- 1 gcd(a, m) = 1,此时在模 m 意义下存在 a 的逆元,直接 左右两边同乘逆元即可解出同余方程.
- 2 $gcd(a, m) = d \neq 1$, 此时还需要分类.
 - **1** *d*∤*b*, 此时无解
 - 2 $d \mid b$, 此时将 a, b, m 同时除以 d, 化成上面的情况

二元一次不定 方程

考虑如何解形如

ax + by = c

的不定方程.

丁尧尧

一元一次同分 方程

二元一次不定 方程

mt 13 min m

以江水

中国剩汞正理

Lucas 定理

快速器

容斥原理

1 11 11 11

各种组合数数

积性函数

枳性函数

加売生

考虑如何解形如

ax + by = c

的不定方程. 还是分类讨论 (不妨设 gcd(a,b)=d):

二元一次不定 方程

考虑如何解形如

ax + by = c

的不定方程. 还是分类讨论 (不妨设 gcd(a,b)=d):

1 d∤c, 无解

例题选讲

考虑如何解形如

$$ax + by = c$$

的不定方程. 还是分类讨论 (不妨设 gcd(a, b) = d):

- 1 d∤c, 无解
- 2 $d \mid c$, 用扩展欧几里得算出 x_0, y_0 满足 $ax_0 + by_0 = d$, 然后有 $x = x_0 \frac{c}{d} + k \frac{b}{d}$, 其中 $k \in \mathbb{Z}$. 对于任何一个解 x, 直接可以用原式得出 y 的值.

考虑如何解形如

$$ax + by = c$$

的不定方程. 还是分类讨论 (不妨设 gcd(a,b)=d):

- **1** *d* ∤ *c* , 无解
- **2** $d \mid c$, 用扩展欧几里得算出 x_0, y_0 满足 $ax_0 + by_0 = d$, 然后有 $x = x_0 \frac{c}{d} + k \frac{b}{d}$,其中 $k \in \mathbb{Z}$. 对于任何一个解 x. 直接可以用原式得出 y 的值.

本质上二元一次不定方程和一元一次同余方程是一个东西. 两个可以等价转化.

二元一次不定 方程

欧拉定理

欧拉定理 逆元

中国剩余定理

Lucas 定理

容斥原理

卡特兰数

各种组合数法

积性函数

线性筛

例题选词

欧拉函数定义:

$$\varphi(n) = |\{i \in [1, n] \mid gcd(i, n) = 1\}|$$

即 [1, n] 中与 n 互质的数的个数(同时也是模 n 的缩系的大小).

二元一次不足 方程

欧拉定理

逆元

中国剩余定理

Lucas Æ

容斥原理

各种组合数求 法

积性函数 线性筛

例题选讲

欧拉函数定义:

$$\varphi(n) = |\{i \in [1, n] \mid gcd(i, n) = 1\}|$$

即 [1,n] 中与 n 互质的数的个数(同时也是模 n 的缩系的大小).

欧拉函数的一些性质:

- $\varphi(nm) = \varphi(n)\varphi(m) \quad (gcd(m,n)=1)$ 积性函数
- ullet $\varphi(n)=n\prod_{p\mid n}(1-rac{1}{p})$ 用于手算
- $n = \sum_{d|n} \varphi(d)$

欧拉定理

欧拉定理:

if gcd(a, n) = 1, then $a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$

.

Lucas 定理

各种组合数

积性函数

积性函数

例题选证

欧拉定理:

if gcd(a, n) = 1, then $a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$

这个定理一般用来求逆元或对指数取模。

欧拉定理

欧拉定理:

if
$$gcd(a, n) = 1$$
, then $a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$

这个定理一般用来求逆元或对指数取模。

欧拉定理还有个比较有用的扩展:

if
$$q \ge \varphi(n)$$
, then $a^q \equiv a^{q \mod \varphi(n) + \varphi(n)} \pmod{n}$

不需要 a 与 n 互质了.

在模 m 意义下,如果 gcd(a, m) = 1,那么存在数 b,使得:

 $ab \equiv 1 \pmod{m}$

并且 b 在模意义下是唯一的. 我们称 b 为 a 在模 m 的逆元. 一般记作 a^{-1} .

在模 m 意义下,如果 gcd(a, m) = 1,那么存在数 b, 使得:

 $ab \equiv 1 \pmod{m}$

并且 b 在模意义下是唯一的. 我们称 b 为 a 在模 m 的逆元, 一般记作 a^{-1} . 一般而言, 求逆元有两种方式:

1 由欧拉定理, 在 gcd(a, m) = 1 时, 有 $a^{\varphi(m)-1}a \equiv 1 \pmod{m}$, 于是 $a^{\varphi(m)-1}$ 就是 a 的逆元.

在模 m 意义下,如果 gcd(a, m) = 1,那么存在数 b,使得:

$$ab \equiv 1 \pmod{m}$$

并且 b 在模意义下是唯一的. 我们称 b 为 a 在模 m 的逆元, 一般记作 a^{-1} . 一般而言, 求逆元有两种方式:

- **1** 由欧拉定理, 在 gcd(a, m) = 1 时, 有 $a^{\varphi(m)-1}a \equiv 1 \pmod{m}$, 于是 $a^{\varphi(m)-1}$ 就是 a 的逆元.
- ② 在 gcd(a, m) = 1 时,可由扩展欧几里得求出 x_0, y_0 使得 $ax_0 + my_0 = 1$,于是 $ax_0 \equiv 1 \pmod{m}$,所以 x_0 就是逆元.

二元一次不定 方程

欧拉定理

逆元

中国剩余定理

Lucas 定理

快速幂

卡特兰州

各种组合数据

积性函数

例题选讲

20.331- 7

对于同余方程组:

$$x \equiv a_i \pmod{m_i}$$

其中 m_i 两两互素.

设 $M = \prod m_i$, $M_i = \frac{M}{m_i}$, $R_i = M_i^{-1}$ (在模 m_i 的意义下) 于是可以得到下面的解:

$$x \equiv \sum a_i M_i R_i \pmod{M}$$

中国剩余定理

上面只能处理 m_i 两两互素的情况,下面介绍一种不要求两两 互素的方法. 考虑两两合并. 有下面两个方程:

$$x \equiv a_1 \pmod{m_1}$$

$$x \equiv a_2 \pmod{m_2}$$

欧拉定理

中国剩余定理

Lucas 定理

廿八瓜坦

各种组合数据

和性系統

坐性傑

例题先:

设

$$x = a_1 + k_1 m_1 = a_2 + k_2 m_2$$

右边是一个关于 k_1, k_2 的不定方程, 只要我们找到一组解, 那么就找到原方程的一个解.

$$k_1 m_1 - k_2 m_2 = a_2 - a_1$$

中国剩余定理

Lucas 定理 快速塞

容床原理

各种组合数数

积性函数

线性筛

例题选

设

$$x = a_1 + k_1 m_1 = a_2 + k_2 m_2$$

右边是一个关于 k_1, k_2 的不定方程, 只要我们找到一组解, 那么就找到原方程的一个解.

$$k_1 m_1 - k_2 m_2 = a_2 - a_1$$

设 $d = gcd(m_1, m_2)$,

1 $d \nmid a_2 - a_1$, 原方程无解

设

$$x = a_1 + k_1 m_1 = a_2 + k_2 m_2$$

右边是一个关于 k_1, k_2 的不定方程, 只要我们找到一组解, 那么就找到原方程的一个解.

$$k_1 m_1 - k_2 m_2 = a_2 - a_1$$

- **1** $d \nmid a_2 a_1$, 原方程无解
- ② $d \mid a_2 a_1$, 则由扩展欧几里得存在 k_{10} , k_{20} 满足 $k_{10}m_1 k_{20}m_2 = d$,

设

$$x = a_1 + k_1 m_1 = a_2 + k_2 m_2$$

右边是一个关于 k_1, k_2 的不定方程, 只要我们找到一组解, 那么就找到原方程的一个解.

$$k_1 m_1 - k_2 m_2 = a_2 - a_1$$

- 1 $d \nmid a_2 a_1$, 原方程无解
- 2 $d \mid a_2 a_1$, 则由扩展欧几里得存在 k_{10} , k_{20} 满足 $k_{10}m_1 k_{20}m_2 = d$, 于是: $k_1 = k_{10} \frac{a_2 a_1}{d} + t \frac{m_2}{acd(m_1, m_2)}$.

设

$$x = a_1 + k_1 m_1 = a_2 + k_2 m_2$$

右边是一个关于 k_1, k_2 的不定方程, 只要我们找到一组解, 那么就找到原方程的一个解.

$$k_1 m_1 - k_2 m_2 = a_2 - a_1$$

- 1 $d \nmid a_2 a_1$, 原方程无解
- 2 $d \mid a_2 a_1$, 则由扩展欧几里得存在 k_{10} , k_{20} 满足 $k_{10}m_1 k_{20}m_2 = d$, 于是: $k_1 = k_{10}\frac{a_2 a_1}{d} + t\frac{m_2}{\gcd(m_1, m_2)}$. 于是: $x = a_1 + (k_{10}\frac{a_2 a_1}{d} + t\frac{m_2}{\gcd(m_1, m_2)})m_1$

谷 不 宗 特 生 数

各种组合数求 法

积性函数 线性筛

例题选讲

设

$$x = a_1 + k_1 m_1 = a_2 + k_2 m_2$$

右边是一个关于 k_1, k_2 的不定方程, 只要我们找到一组解, 那么就找到原方程的一个解.

$$k_1 m_1 - k_2 m_2 = a_2 - a_1$$

- **1** $d \nmid a_2 a_1$, 原方程无解
- 2 $d \mid a_2 a_1$, 则由扩展欧几里得存在 k_{10}, k_{20} 满足 $k_{10}m_1 k_{20}m_2 = d$, 于是: $k_1 = k_{10}\frac{a_2 a_1}{d} + t\frac{m_2}{\gcd(m_1, m_2)}$. 于是: $x = a_1 + (k_{10}\frac{a_2 a_1}{d} + t\frac{m_2}{\gcd(m_1, m_2)})m_1$ $x = a_1 + k_{10}\frac{a_2 a_1}{d}m_1 + lcm(m_1, m_2)t$

中国剩余定理

上面的最后一个式子等价于:

$$x \equiv a_1 + k_{10} \frac{a_2 - a_1}{d} m_1 \pmod{lcm(m_1, m_2)}$$

各种组合数据

积性函数

例题选讲

上面的最后一个式子等价于:

$$x \equiv a_1 + k_{10} \frac{a_2 - a_1}{d} m_1 \pmod{lcm(m_1, m_2)}$$

我们于是成功把两个式子合并成一个,这两两两合并下去就可以得到解了.

积性函数

线性筛

例题选讲

卢卡斯定理:

$$\binom{n}{m} \equiv \binom{n/p}{m/p} \binom{n \ mod \ p}{m \ mod \ p} \pmod{p}$$

其中, 如果出现 $n \mod p < m \mod p$, 则把对应的组合数看成0, 表示原来的组合数是 p 的倍数.

快速幂

如果要求:

 a^b

其中 b 是非负整数,a 是满足加法结合律的数学对象 (数或矩 阵都是).

中国剩余定理

Lucas 定理

快速幂

容斥原理

各种组合数求 法

积性函数

例题选讨

如果要求:

 a^b

其中 b 是非负整数,a 是满足加法结合律的数学对象 (数或矩阵都是).

可以将 b 看成一个二进制数, 然后不断计算

$$a^0, a^1, a^2, a^4, a^8, \dots$$

如果发现 b 中有对应的项, 就把它乘到答案里.

. _ .

二元一次不定

二元一次不足 方程

欧拉定理

滋元

中国剩余定理

Lucas 定理

快速幂

容斥原理

卡特兰数

各种组合数才

积性函数

你性图象

例颢选讨

用相同的思想, 可以解决求:

 $ab \ mod \ m$

的问题, 其中 a, b, m 都是 10^{18} 级别.

用相同的思想, 可以解决求:

 $ab \mod m$

的问题, 其中 a, b, m 都是 10^{18} 级别. 思路就是把 b 拆分成二进制, 然后依次计算:

a, 2a, 4a, 8a, ...

如果 b 中有对应项就加到答案里. 因为只有加法. 所以不会爆 long long.

中国剩余定理

Lucas 定理

快速幂

容斥原理

各种组合数

各种组合数据 法

积性函数

例题选进

20.2.21

容斥原理:

$$|\bigcup_{i=1}^{n} A_{i}| = \sum_{i} |A_{i}| - \sum_{1 \leq i < j \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i < k \leq n} |A_{i} \cap A_{j}| + \sum_{1 \leq i <$$

鸽巢原理:将 n 个鸽子塞进 n-1 个巢中,那么必定有一个 巢有至少两个鸽子。

卡特兰数

卡特兰数是计数问题中经常遇到的一类数.

$$C_n = \binom{2n}{n} - \binom{2n}{n+1}$$

卡特兰数是计数问题中经常遇到的一类数.

$$C_n = \binom{2n}{n} - \binom{2n}{n+1}$$

常见模型:

- 1 有 n 对括号的括号序列的方案数.
- ☑ 在一个 n×n 的棋盘从左下角走到右上角,每次只能向右或向上,且不能越过对角线的路径数。
- 3 n 个节点的带标号的二叉树种类.

还有很多, 详见 WIKI.

数学第一讲

各种组合数求

我们经常遇到求组合数的问题.

容斥原理 卡特兰数

各种组合数求 法

积性函数 线性筛 我们经常遇到求组合数的问题.

比较常见的几种情形及其可能解法:

- 1 $n \le 5000$,直接用 $\binom{n}{m} = \binom{n-1}{m-1} + \binom{n-1}{m}$ 递推.
- 2 $n \leq 10^6$ 模大质数 (超过 n), 预处理阶乘及其逆元 (O(n)), 然后直接用 $\binom{n}{m} = \frac{n!}{m!(n-m)!}$ 计算.
- 3 $n \le 10^{18}$ 模小质数 (不超过 10^6), 用 lucas 定理, 转化为上面的问题.
- 4 $n \le 10^7$, 模任意的数, 可以先用线性筛晒出 10^7 以内的素数, 然后对于每个素数, 算出其在 n! 中对应多少次方 (O(logn)), 然后指数加减, 最后取模.

二元一次不定 方程

77 11

逆元

中国剩余定理

快速幂

卡特兰紫

各种组合数对法

积性函数

~ 压" 例题选讲 积性是函数的一种重要性态,就像单调性、周期性一样。 一个函数 f(n) 如果是积性的,当且仅当:

$$f(nm) = f(n)f(m) \quad (gcd(m, n) = 1)$$

如果 f(n) 是定义在 Z^+ 上的积性函数,这样定义 Z^+ 上的 g(n):

$$g(n) = \sum_{d|n} f(d)$$

那么可以证明 g(n) 也是一个积性函数。

数学第一讲

积性函数

假设 n 有质因分解: $n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_s^{\alpha_s}$ 。从而:

$$g(p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_s^{\alpha_s}) = \sum_{d \mid p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_s^{\alpha_s}} f(d) = \sum_{i_1=0}^{\alpha_1} \sum_{i_1=0}^{\alpha_1} \dots \sum_{i_s=0}^{\alpha_s} f(p_1^{i_1} p_2^{i_2} \dots$$

因为 f(n) 是积性函数, 我们可以继续:

$$= \sum_{i_1=0}^{\alpha_1} \sum_{i_1=0}^{\alpha_1} \cdots \sum_{i_s=0}^{\alpha_s} f(p_1^{i_1}) f(p_2^{i_2}) \dots f(p_s^{i_s})$$

由求和的性质, 又有:

$$= \sum_{i_1=0}^{\alpha_1} f(p_1^{i_1}) \sum_{i_1=0}^{\alpha_1} f(p_2^{i_2}) \cdots \sum_{i_s=0}^{\alpha_s} f(p_s^{i_s}) = (\sum_{i_1=0}^{\alpha_1} f(p_1^{i_1})) (\sum_{i_1=0}^{\alpha_1} f(p_2^{i_2})) \cdots$$

$$= q(p_1^{\alpha_1}) q(p_2^{\alpha_2}) \dots q(p_s^{\alpha_s})$$

从而有:

$$g(p_1^{\alpha_1}p_2^{\alpha_2}\dots p_s^{\alpha_s}) = g(p_1^{\alpha_1})g(p_2^{\alpha_2}) \cdot g(p_s^{\alpha_s}) \cdot g($$

积性函数

以下是常见的一些积性函数:

- $\tau(n)$ 正整数 n 的正因子个数。
- $\sigma(n)$ 正整数 n 的正因子和。
- $\mu(n)$ 正整数 n 的 Mobius 函数值。
- $ullet \varphi(n)$ 正整数 n 的欧拉函数值,即 [1,n] 中与 n 互质的数 的个数。

方程

一元一次不足 方程

欧拉定理

逆元

中国剩余定理

Lucas 正理 快速算

容斥原理

各种组合数据

积性函

线性筛

例题选讲

线性筛可以 O(n) 的时间和空间复杂度内筛出 [1,n] 之间的所有素数。

设一个数 a 的最小素因子是 p, 则保证数 a 只会被 $\frac{a}{p}$ 筛掉。 这保证了它的时间复杂度是 O(n) 的。

然后因为我们在筛一个数的时候可以知道那个数的最小素因 子,所以对于很多积性函数,我们可以顺便筛出来。 二元一次不定 方程

欧拉定理

.a. —

中国剩余定理

. ---

14.44

IX KES TO

上柱工业

各种组合数求

积性函数

线性筛

例题选讲

求 ¹

$$\sum_{i_1|a_1} \sum_{i_2|a_2} \cdots \sum_{i_n|a_n} \varphi(i_1 i_2 \dots i_n) \mod 10^9 + 7$$

其中

$$1 \le n \le 10^5, \quad 1 \le a_i \le 10^7$$



一元一次同余 方程

二元一次不定 方程

欧拉定理

₩---

中国剩余定理

Lucas 定理

快速塞

谷下原均

からかの人物

各种组合数据法

积性函

线性僚

线性筛

例题选讲

求 1

$$\sum_{i_1|a_1} \sum_{i_2|a_2} \cdots \sum_{i_n|a_n} \varphi(i_1 i_2 \dots i_n) \mod 10^9 + 7$$

其中

$$1 \le n \le 10^5, \quad 1 \le a_i \le 10^7$$

用积性函数的性质,考虑对每个素数分开做。

¹BZOJ 3560

例题选讲

给你一个数列 $a_n (1 \le a_i \le m, m \le 10^5)$, 求存在多少个数列 *b_n* 满足: ²

- $1 \le b_i \le a_i$
- $\gcd(b_1, b_2, b_3, \ldots, b_n) \neq 1$

例题选讲

给你一个数列 $a_n (1 \le a_i \le m, m \le 10^5)$,求存在多少个数列 b_n 满足: ²

- $1 \le b_i \le a_i$
- $gcd(b_1, b_2, b_3, \ldots, b_n) \neq 1$

我们设 F(d) 表示 gcd = d 的数列个数,那么显然有:

$$F(d) = \prod_{i=1}^{n} \lfloor \frac{a_i}{d} \rfloor$$

我们枚举 a_i ,每个 a_i 有 $O(\sqrt{n})$ 段 $\lfloor \frac{a_i}{d} \rfloor$ 值相同的区间,然后就可以有一个 $O(n\sqrt{m})$ 的算法,但这样会 TLE。

线性筛

例题选讲

我们用 cnt[a] 表示 a 在 a_i 中出现的次数,那么有:

$$F(d) = \prod_{a=1}^m \lfloor \frac{i}{d} \rfloor^{cnt[i]}$$

和上面一样, $\lfloor \frac{i}{d} \rfloor$ 的值也是一段一段的,我们只需要一段一段的枚举即可,然后用快速幂计算即可。

对于 d, 一共有 $\frac{m}{d}$ 段. 当 d 从 2 取到 m 时, 总的段数是:

$$m(\frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{m}) = O(mlogm)$$

每段需要一次快速幂,总的复杂度 $O(mlog^2 m)$

数学第一讲

丁尧尧

一元一次同分 方程

二元一次不定 方程

欧拉定理

以江江

. _ . .

中国剩余定均

Lucas 定理

I de sede em

容斥原理

F 4+ 24 #4

各种组合数求

积性系统

积性图:

线性筛

例题选讲

³BZOJ 3629

给你一个正整数 S, 问你有多少个数 a, 满足 a 的约数和为 S. ³ 输出个数及分别是哪些数.

4□ ▶ 4□ ▶ 4□ ▶ 4□ ▶ 900

给你一个正整数 S,问你有多少个数 a,满足 a 的约数和为

输出个数及分别是哪些数。

设 F(n) 表示一个数的约数和,那么显然这是个积性函数,

即:

$$F(p_1^{a_1} p_2^{a_2} \cdots p_k^{a_k}) = F(p_1^{a_1}) F(p_2^{a_2}) \cdots F(p_k^{a_k})$$

然后我们就可以爆搜了.