## 积性函数求和的几种方法

绍兴市第一中学 任之洲

2016年5月3日

# 积性函数

▶ 数论函数

- ▶ 数论函数
  - ▶ 定义域为正整数, 陪域为复数

- ▶ 数论函数
  - ▶ 定义域为正整数, 陪域为复数
- ▶ 积性函数

- ▶ 数论函数
  - ▶ 定义域为正整数, 陪域为复数
- ▶ 积性函数
  - ▶ 对于每一对互质的a, b均满足f(ab) = f(a)f(b)

- ▶ 数论函数
  - ▶ 定义域为正整数, 陪域为复数
- ▶ 积性函数
  - ▶ 对于每一对互质的a, b均满足f(ab) = f(a)f(b)
- ▶ 经常讨论

- ▶ 数论函数
  - ▶ 定义域为正整数, 陪域为复数
- ▶ 积性函数
  - ▶ 对于每一对互质的a,b均满足f(ab) = f(a)f(b)
- ▶ 经常讨论
- ▶ 如何计算?

义的机

# 常用计算方法

▶ 线性筛

- ▶ 线性筛
  - ▶ O(n)预处理出每个数的最小质因子

- ▶ 线性筛
  - ▶ O(n)预处理出每个数的最小质因子
  - ▶ 利用积性函数的基本性质进行递推

- ▶ 线性筛
  - ▶ O(n)预处理出每个数的最小质因子
  - ▶ 利用积性函数的基本性质进行递推
- ▶ 杜教筛

- ▶ 线性筛
  - ▶ O(n)预处理出每个数的最小质因子
  - ▶ 利用积性函数的基本性质进行递推
- ▶ 杜教筛
  - ▶ 能在 $O(n^{\frac{2}{3}})$ 或 $O(n^{\frac{3}{4}})$ 的时间内解决很多经典的数论函数求和

- ▶ 线性筛
  - ▶ O(n)预处理出每个数的最小质因子
  - ▶ 利用积性函数的基本性质进行递推
- 杜教筛
  - ▶ 能在O(n³)或O(n³)的时间内解决很多经典的数论函数求和
  - ▶ 推导难度较高

- ▶ 线性筛
  - ▶ O(n)预处理出每个数的最小质因子
  - ▶ 利用积性函数的基本性质进行递推
- ▶ 杜教筛
  - ▶ 能在O(n³)或O(n³)的时间内解决很多经典的数论函数求和
  - ▶ 推导难度较高
- ▶ 各有利弊

- ▶ 线性筛
  - ▶ O(n)预处理出每个数的最小质因子
  - ▶ 利用积性函数的基本性质进行递推
- 杜教筛
  - ▶ 能在O(n³)或O(n³)的时间内解决很多经典的数论函数求和
  - ▶ 推导难度较高
- ▶ 各有利弊
- ▶ 渴求一般化的高效算法!

# 需要计算些什么?

### 需要计算些什么?

▶ 设F(x)为一个积性函数, n有k种不同质因子。

$$n = \prod_{i=1}^{k} p_i^{c_i}$$

$$F(n) = \prod_{i=1}^{k} F(p_i^{c_i})$$

主要方向

#### 需要计算些什么?

▶ 设F(x)为一个积性函数, n有k种不同质因子。

$$n=\prod_{i=1}^k p_i^{c_i}$$

$$F(n) = \prod_{i=1}^{n} F(p_i^{c_i})$$

▶ 对F(x)的前n项进行求和

$$S(n) = \sum_{i=1}^{n} F(i)$$

# 如何计算?

▶ 已知哪些信息?

## 如何计算?

- ▶ 已知哪些信息?
  - ► F(p<sub>i</sub><sup>c<sub>i</sub></sup>)的表达式,例如

$$F(p_i^{c_i}) = p_i^{c_i} + d$$

000000

## 如何计算?

- ▶ 已知哪些信息?
  - ▶ F(p; ci)的表达式, 例如

$$F(p_i^{c_i}) = p_i^{c_i} + d$$

▶ F(n)为积性函数

$$F(n) = \prod_{i=1}^k F(p_i^{c_i})$$

000000

## 如何计算?

- ▶ 已知哪些信息?
  - ▶ F(p;<sup>ci</sup>)的表达式, 例如

$$F(p_i^{c_i}) = p_i^{c_i} + d$$

▶ *F*(*n*)为积性函数

$$F(n) = \prod_{i=1}^{n} F(p_i^{c_i})$$

▶ 可以利用些什么?

## 如何计算?

- ▶ 已知哪些信息?
  - ► F(p<sub>i</sub><sup>c<sub>i</sub></sup>)的表达式,例如

$$F(p_i^{c_i}) = p_i^{c_i} + d$$

▶ *F*(*n*)为积性函数

$$F(n) = \prod_{i=1}^{n} F(p_i^{c_i})$$

- ▶ 可以利用些什么?
  - ▶ 函数F(n)的性质

## 如何计算?

- ▶ 已知哪些信息?
  - ► F(p<sub>i</sub><sup>c<sub>i</sub></sup>)的表达式,例如

$$F(p_i^{c_i}) = p_i^{c_i} + d$$

▶ *F*(*n*)为积性函数

$$F(n) = \prod_{i=1}^{n} F(p_i^{c_i})$$

- ▶ 可以利用些什么?
  - ▶ 函数F(n)的性质
  - ▶ 函数的积性

▶ 已知F(n)是一个积性函数

$$F(n) = \prod_{i=1}^k F(p_i^{c_i})$$

▶ 已知F(n)是一个积性函数

$$F(n) = \prod_{i=1}^k F(p_i^{c_i})$$

▶ 有什么经典算法可以参考?

▶ 已知F(n)是一个积性函数

$$F(n) = \prod_{i=1}^k F(p_i^{c_i})$$

- ▶ 有什么经典算法可以参考?
  - ▶ 线性筛

▶ 已知F(n)是一个积性函数

$$F(n) = \prod_{i=1}^k F(p_i^{c_i})$$

- ▶ 有什么经典算法可以参考?
  - 线性筛
- ▶ 分解质因子!

▶ 对于一个正整数n, 考虑它的质因子分解

$$n = \prod_{i=1}^k p_i^{c_i}$$

主要方向

## 如何充分利用积性?

▶ 对于一个正整数n, 考虑它的质因子分解

$$n=\prod_{i=1}^{\kappa}p_i^{c_i}$$

▶ n最多拥有一个大于√n的质因子

$$42 = 2 \times 3 \times \underline{7}$$

▶ 对于一个正整数n, 考虑它的质因子分解

$$n=\prod_{i=1}^{\kappa}p_i^{c_i}$$

▶ n最多拥有一个大于 $\sqrt{n}$ 的质因子

$$42 = 2 \times 3 \times \underline{7}$$

▶ 在分解1~n时,将质因子以√n为阈值分类

▶ 例如现在要分解1~10

1 2 3 4 <u>5</u> 6 <u>7</u> 8 9 <u>10</u>

主要方向

## 如何充分利用积性?

▶ 例如现在要分解1~10

 $1 \ 2 \ 3 \ 4 \ \underline{5} \ 6 \ \underline{7} \ 8 \ 9 \ \underline{10}$ 

▶ 分为两类

1 2 3 4 6 8 9

 $1 \times \underline{5} \quad 1 \times \underline{7} \quad 2 \times \underline{5}$ 

主要方向

## 如何充分利用积性?

▶ 例如现在要分解1~10

$$1 \ 2 \ 3 \ 4 \ \underline{5} \ 6 \ \underline{7} \ 8 \ 9 \ \underline{10}$$

▶ 分为两类

▶ 根据积性函数值也可以分为两类计算

$$\sum_{i=1}^{n} F(i) = \sum_{\substack{x \leq n \\ x 沒有太子 \sqrt{n}$$
 质因子  $} F(x) \left(1 + \sum_{\substack{\sqrt{n}$ 

00000

▶ 问题被划分为两块

$$\sum_{i=1}^{n} F(i) = \sum_{\substack{x \leq n \\ x$$
沒有太子 $\sqrt{n}$ 原因子  $} F(x) \left(1 + \sum_{\substack{\sqrt{n}$ 

- ▶ 问题被划分为两块
- ▶ 一个数x中还能加入的大质数只与 | ½ | 相关

$$\sum_{i=1}^{n} F(i) = \sum_{\substack{x \leq n \\ x$$
沒有太子 $\sqrt{n}$ 原因子  $} F(x) \left(1 + \sum_{\substack{\sqrt{n}$ 

- ▶ 问题被划分为两块
- ▶ 一个数x中还能加入的大质数只与 $\left[\frac{n}{x}\right]$ 相关
  - ▶ 状态数只有 $O(\sqrt{n})$ 种

$$\sum_{i=1}^{n} F(i) = \sum_{\substack{x \leq n \\ x 沒有太子 \sqrt{n} \emptyset \\ \text{因子}}} F(x) \left( 1 + \sum_{\substack{\sqrt{n}$$

- 问题被划分为两块
- ▶ 一个数x中还能加入的大质数只与 $\left[\frac{n}{x}\right]$ 相关
  - ▶ 状态数只有 $O(\sqrt{n})$ 种
- ▶ 这两个子问题都能 $O\left(\frac{n^{\frac{3}{4}}}{\log n}\right)$ 解决

▶ 希望利用积性函数的基本性质来优化求和

- ▶ 希望利用积性函数的基本性质来优化求和
- ▶ 从分解质因数的角度, 充分利用积性

- ▶ 希望利用积性函数的基本性质来优化求和
- ▶ 从分解质因数的角度, 充分利用积性
- ▶ 深入分析, 高效计算

- ▶ 希望利用积性函数的基本性质来优化求和
- ▶ 从分解质因数的角度,充分利用积性
- ▶ 深入分析, 高效计算
- ▶ 不需要基于对被求和函数的推导

- ▶ 希望利用积性函数的基本性质来优化求和
- ▶ 从分解质因数的角度, 充分利用积性
- ▶ 深入分析, 高效计算
- ▶ 不需要基于对被求和函数的推导
- ▶ 使用简单,适用范围广

#### 感谢

- ▶ 感谢计算机协会提供学习和交流的平台。
- ▶ 感谢绍兴一中的陈合力老师、董烨华老师多年来给予的关心和指导。
- ▶ 感谢清华大学的俞鼎力、董宏华、张恒捷、王鉴浩学长对我的帮助。
- 感谢毛啸同学与我讨论这个算法,并提供了一种简洁的实现方法。
- ▶ 感谢其他对我有过帮助和启发的老师和同学。
- ▶ 感谢大家的细心聆听。