

莫比乌斯反演技巧总结

常用狄利克雷卷积

- $\epsilon = \mu * 1$ 证明：二项式定理 $(1 - 1)^2 = 0$ 。
- $\varphi = \mu * \text{id}$ 证明：真分数约分。
- $\mu = \mu * \text{id}$ 证明：上面式子左右卷 μ 。

常用套路

经典老番

- 求 $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \gcd(i, j)$ 先枚举 $d = \gcd(i, j)$ 再套用 $\epsilon = \mu * 1$

$$\sum_{d=1}^{\min(n, m)} d \sum_{i=1}^{\lfloor n/d \rfloor} \sum_{j=1}^{\lfloor m/d \rfloor} [\gcd(i, j) = 1]$$

$$\sum_{d=1}^{\min(n, m)} d \sum_{i=1}^{\lfloor n/d \rfloor} \sum_{j=1}^{\lfloor m/d \rfloor} \mu(\gcd(i, j))$$

$$\sum_{d=1}^{\min(n, m)} d \sum_{p=1}^{\lfloor n/d \rfloor} \sum_{q=1}^{\lfloor m/d \rfloor} \mu(p)$$

$$\sum_{d=1}^{\min(n, m)} d \sum_{p=1}^{\lfloor n/d \rfloor} \sum_{q=1}^{\lfloor m/d \rfloor} \mu(p) \sum_{i=1}^{\lfloor n/(dp) \rfloor} \sum_{j=1}^{\lfloor m/(dp) \rfloor} 1$$

$$\sum_{d=1}^{\min(n, m)} d \sum_{p=1}^{\lfloor n/d \rfloor} \sum_{q=1}^{\lfloor m/d \rfloor} \mu(p) \frac{\lfloor n/(dp) \rfloor \lfloor m/(dp) \rfloor}{\lfloor n/d \rfloor \lfloor m/d \rfloor + 1}$$

$$\sum_{d=1}^{\min(n, m)} \sum_{T=1}^{\lfloor n/d \rfloor} \sum_{p=1}^{\lfloor n/(dT) \rfloor} \sum_{q=1}^{\lfloor m/(dT) \rfloor} \mu(\frac{T}{d})$$

$$\sum_{T=1}^{\min(n, m)} \sum_{d|T} \mu(\frac{T}{d}) \sum_{p=1}^{\lfloor n/T \rfloor} \sum_{q=1}^{\lfloor m/T \rfloor} 1$$

$$\sum_{T=1}^{\min(n, m)} \sum_{d|T} \mu(\frac{T}{d}) \frac{\lfloor n/T \rfloor \lfloor m/T \rfloor}{\lfloor n/T \rfloor \lfloor m/T \rfloor + 1}$$

$$\sum_{T=1}^{\min(n, m)} \varphi(T)$$
 求出欧拉函数前缀和，直接整除分块即可。
- 上述过程中最为关键的是设 $T=dp$ 枚举 T 这一步。该操作可以概括为如下等式
$$\sum_{d=1}^n f(d) \sum_{p=1}^{\lfloor n/d \rfloor} g(p) h(dp) = \sum_{T=1}^n h(T) \sum_{d|T} f(d) g(\frac{T}{d})$$
 设 $F(n) = \sum_{d|n} f(d) g(\frac{n}{d})$ 则原式可化为 $\sum_{T=1}^n h(T) F(T)$ 如果两个函数一个可以整除分块，另一个可以用 $O(1)/O(n \log n)/O(n)/O(n^{\frac{2}{3}})$ 求出前缀和，那么就可以以较低时间复杂度求出答案。

结论1

$$\sum_{i=1}^n [\gcd(i, n) = 1] = \frac{n \varphi(n) + [n=1]}{2}$$
 证明如下

$$\sum_{i=1}^n [\gcd(i, n) = 1] = \sum_{d|n} \mu(d) \sum_{i=1}^{\lfloor n/d \rfloor} 1$$

$$= \sum_{d|n} \mu(d) \frac{n}{d} \sum_{i=1}^{\lfloor n/d \rfloor} \frac{1}{n/d}$$

$$= \frac{1}{2} \sum_{d|n} \mu(d) \frac{n}{d} (\frac{n}{d} + 1)$$

$$= \frac{n}{2} \sum_{d|n} \mu(d) (\frac{1}{d} + 1)$$

$$= \frac{n}{2} (\sum_{d|n} \mu(d) \frac{1}{d} + \sum_{d|n} \mu(d))$$
 由 $\varphi = \mu * \text{id}$ 和 $\epsilon = \mu * 1$ 可得
$$\frac{n}{2} (\varphi(n) + [n=1])$$

$$\phi(n) = \frac{\varphi(n) + n}{2}$$

结论

- 结论 $\phi(n) = \frac{\varphi(n) + n}{2}$

From: <https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link: https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021.teams:farmer_john:%E8%8E%AB%E6%AF%94%E4%B9%8C%E6%96%AF%E5%8F%8D%E6%BC%94%E6%8A%80%E5%B7%A7%E6%80%BB%E7%BB%93&rev=1598002000

Last update: 2020/08/21 17:26