## 知识精炼(一)

全 主讲人:邓哲也



给出 A, B, N, 求区间 [A, B] 中有几个数与 N 互质。

 $1 \le A \le B \le 10^{15}, 1 \le N \le 10^9$ 

#### 样例:

1 10 2 (输出: 5)

3 15 5 (输出: 10)

来考虑一个简化的问题:

[1, 100] 有几个数与 2 互质?

100 / 2 = 50, 有 50 个数是 2 的倍数, 因此有 100 - 50

= 50 个数与 2 互质。

再来考虑一个简化的问题:

[1, 100] 有几个数与 4 互质?

4 的质因数分解是 22, 因此只要考虑与 2 互质的即可。

100 / 2 = 50, 有 50 个数是 2 的倍数, 因此有 100 - 50

= 50 个数与 2 互质。

再来考虑一个简化的问题:

[1, 100] 有几个数与 6 互质?

6 的质因数分解是 2 × 3。

100 / 2 = 50, 有 50 个数是 2 的倍数, 因此有 50 个数 与 2 不互质。

100 / 3 = 33, 有 33 个数是 3 的倍数, 因此有 33 个数 与 3 不互质。

可以注意到里面有 100 / 6 = 16 个数是 6 的倍数,被计算了两次。

因此, 总共有 50 + 33 - 16 = 67 个数与 6 不互质。

[1, 100] 中与 6 互质的数总共有 100 - 67 = 33 个。

在回到这题来, 先求出 N 的质因数分解 只考虑 N 的质因子即可, 不用考虑幂次。 松举这些质因子的焦合、计算 [A R] 中有几个数具

枚举这些质因子的集合,计算 [A, B] 中有几个数是他们的倍数。

如果质因子集合大小是奇数,那么答案要减去这么多。如果质因子集合大小是偶数,那么答案要加上这么多。可以发现这其实等价于莫比乌斯函数。

```
tot = 0;
N = n;
for (int i = 2; i * i \le N; i ++) {
      if(n \% i == 0) {
            factor[++ tot] = i;
            while (n % i == 0) n /= i;
if (n > 1) factor[++ tot] = n;
```

枚举质因子的集合这一步可以用 dfs 来做。 假设当前枚举的数是 k。

[A, B] 中包含的 k 的倍数的个数显然就是

$$\left\lfloor \frac{B}{k} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{A-1}{k} \right\rfloor$$

由于 N 不会有超过 9 个不同的质因子。时间复杂度可以认为是 29 (枚举这么多个集合)

可以注意到决定加还是减的过程就是计算莫比乌斯函数。可以尝试用莫比乌斯函数的方法试试看。

# 下节课再见