埃氏筛法

介绍

如果我们要得到自然数n以内的全部素数,把**不大于根号n的所有素数**的倍数剔除,剩下的就是素数。

算法分析

因此如果 x是质数,那么大于x的x的倍数2x, 3x, 4x kx (k是整数) 一定不是质数,只要将范围内的数字剔除剩下的就是素数了。是不是很简单-

代码

对于1~n的数字,我们先建立一个数组isprime并且全部赋值为1

```
bool isprime[N];
memset(isprime, 1, sizeof(isprime));
```

这里也能用vector动态的开辟(推荐)

```
vector<bool>isprime(N, 1);//大小为N 默认为1
```

然后对根号n以内的素数i 然后对其倍数 将其筛掉,标记数组为0

```
for (int i = 2; i * i < N; i++)
{
    if (isprime[i])//如果i是素数 那么就开始剔除它的倍数
    {
        for (int j = i + i; j < N; j=j+i)
        {
            isprime[j] = 0;
        }
    }
}
```

对上述筛法进行说明

根据分解定理: **合数一定能被分解成几个质数的乘积**

当从小到大遍历到数 i 时,倘若它是合数,则它一定是某个小于 i的质数 x 的整数 k,既 i=x*k,故根据此方法的步骤,当最开始遍历到x的时候,开始筛选x的倍数,会将isprime[kx]的标记为0,所以我们一会把(i=kx)这个数字筛掉,故从小到大,合数都一定能被之前的素数通过加倍从而筛掉

进阶优化

结论: 当我们找到素数x的时候, 其实从x*x为起点(而不是i*2)进行筛选即可-。

因为对于 **小于x** 的整数倍 $k, 2x, 3x, 4x \dots kx$ 。

1、当k为质数的时候,kx一定会被小于x的质数k,通过加倍筛掉,

2、当k为合数的时候,k可以分解成i*(k/i)*x [i为k的质因子,并且k/i为整数],所以 当我们之前对质数i 进行加倍的时候,一定会把kx筛掉。

所以我们对素数×进行筛的时候,对于小于 x^2 的整数k. $2x,3x,4x......x^2$ 都已经被筛过了,因此从 x^2 开始筛即可。

优化后的代码

```
for (int i = 2; i * i < N; i++)
{
    if (isprime[i])//如果i是素数 那么就开始剔除它的倍数
    {
        for (int j =i*i; j < N; j=j+i)
        {
            isprime[j] = 0;
        }
    }
}
```

线性筛法

介绍

埃氏筛实际上存在重复的部分,比如数字30,会被质数3和质数5重复筛掉,就会浪费时间,因此我们需要优化算法从而使每个数字只被筛一次,使得时间复杂度降成线性的时间复杂度。所以就出现了线性筛。时间复杂度O(n)

算法思路k

数字x,其最小质因数k,将小于等于k的所有质数 p_i 乘上数字x,并将 p_i*x 的最小质因数标记为pi,质数的最小质因数是本身。

分析

1. 如何保证每一个合数一定会被筛掉?

每一个合数都能分解成质数的乘积, $p_i * x$, p_i 和x的最小质因数乘积可以构成新的质数

2. 为什么 $p_i * x$ 的最小质因数是 p_i ?

 $p_i <= k$, p_i 是比x的最小质因数还小或者相等的质数,乘起来肯定是 p_i 是最小质因数了。因为 $p_i <= k$, 所以每个数字只能被筛一次。

代码

```
int p[N];//最小值质因数
int prime[N];//用来素数集合
int cnt=0;//目前素数集的个数
for(int i=2;i<=N;i++){
    if(p[i]==0){//如果这个数字没被之前数字筛到,那么就是质数
        p[i]=i;
        prime[cnt++]=i;//把这个放到质数集里面
    }
    for(int j=0;j<cnt &&;j++){
        if(prime[j]*i>N){//超出范围了 不需要
            break;
    }
```

```
p[prime[j]*i]=prime[j];
}
```