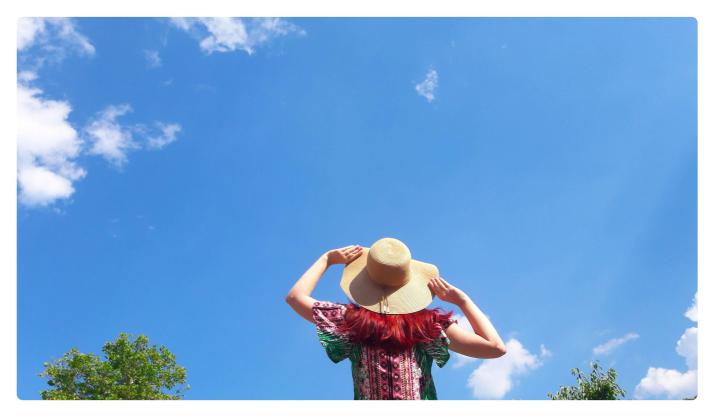


# 14 | 框架思维 (上): 将素数筛算法写成框架算法

2020-02-15 胡光

人人都能学会的编程入门课

进入课程 >



讲述: 胡光

时长 15:14 大小 12.21M



你好,我是胡光,咱们又见面了。

上一节呢,我们提到了一个词,叫做"算法思维",就是用算法去解决问题的思维方式,并 且说明了算法思维有别于我们通常所说的"算法"。那么如何锻炼算法思维呢?

今天我要说的这个方法, 就叫做"照猫画虎"。什么意思呢? 如果我们把一个个具体的算法 称之为猫,而每个具体算法中所能锻炼的"算法思维"就是那只虎。也就是说,我们可以通 过学习一些简单具体的算法,来总结一些重要的算法思维。

接下来的两节中, 我先带你锻炼的是算法思维中的"框架思维", 所谓框架思维就是将一个 具体的算法学成一个框架,变成一个可以解决多个问题的利器。废话不多说,开始今天的课

## 今日任务

在开始今天的学习之前,先让我们来看看今天这 10 分钟的任务吧。这个任务很简单,就是求 1 万以内所有素数的和。

素数,也叫做质数,就是只能被1和其本身整除的数字。举例说,30以内的素数依次是: 2、3、5、7、11、13、17、19、23、29,这几个数字相加之和,等于129。

而与素数相对的概念,就是合数,它指的是除了能被 1 和其本身整除以外,还可以被其他数字整除的数字。你可以简单理解为合数是由若干个素数相乘得到的数字,也就是说一个合数,一定能被某个素数整除。例如,6 就是合数,能被 2 和 3 这两个素数整除。

这里我多说几句,素数在数论当中(关于什么是数论,感兴趣的同学可以自行搜索了解),是一个很重要的概念,而数论可以说直接奠定了我们当代互联网经济的基础,那就是"信息安全"。试想,如果不能保证信息安全,你敢在网上使用你的手机号,进行某些登录操作么?如果不能保证信息安全,你敢在网络上购物,支付买单么?如果信息不安全,你敢和你的朋友在聊天工具上畅所欲言么?这一切的一切,都与我们今天说的素数有关系,你说素数重不重要?下面让我们正式开始今天的学习吧。

## 必知必会, 查缺补漏

今天我将给你介绍一个算法,就是素数筛算法。这个算法呢,思想很直接,也很简单,相信我,你肯定可以学会的。

## 1. 素数筛算法介绍

所谓素数筛,是将其产出的信息存储在一个标记数组中,数组的第 i 位,标记的是 i 这个数字是否是合数的信息。如果 i 这个数字是合数,数组下标为 i 的位置就被标记成为 1,如果 i 不是合数,则数组下标为 i 的位置就是 0。素数筛就是通过一套算法流程,产生一个这样的数组。

可以看到,素数筛的作用就是把所有合数标记出来,在知道了这个范围内所有的合数之后,也就很容易找出这个范围内所有的素数了。

沿着这个思路,算法中要解决的第一个问题,就是如何标记合数?这个就要回忆一下合数的特征了,根据前面的解释,我们知道一个合数一定能被某个素数整除,也就是一定是某个素数的整数倍。也就是说,如果 2 是素数,那么 2 的 2 倍、3 倍、4 倍等等,一定不是素数,我们就可以把 4、6、8 这些数字分别标记为合数。

这个做法里面,你会发现好像有一个死结,我们要标记掉所有合数,就需要找到所有素数,这就又回到最开始素数筛要解决的问题,这不就变成了一个先有鸡,还是先有蛋的问题了么?其实不然,下图是我整理的算法流程:

Step 1:找到第一个没有被标记的数字,就是素数

Step 2:将这个数字的倍数,均标记成合数

Step 3:回到Step 1, 重复这个过程

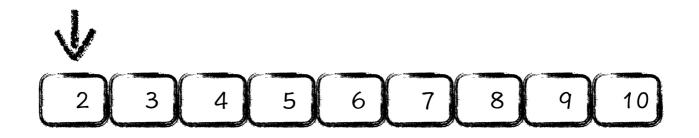


图1:素数筛算法流程

素数筛算法从 2 开始,执行若干轮,每一轮呢,找到第一个没有被标记掉的数字,可以猜想到,这个数字就一定是素数。为什么呢?其实用我们之前说的"数学归纳法"就可以证明。

首先,2 是第一个没有被标记的数字,所以2 肯定是素数,然后我们可以正确的标记掉所有2 的倍数。假设在数字 n 之前,我们正确找到了所有素数,并且将这些素数的倍数均标记掉了,那么 n 作为后续第一个没有被标记掉的数字,n 就一定素数,最后,我们可以用 n 标记掉 n 所有的倍数,这也就保证了后续过程的正确性。在这个过程中,其实也证明了整个素数筛算法的正确性。

为了让你有个更直观的感受, 我给你整理了 10 以内, 素数筛算法前三轮的示意图:

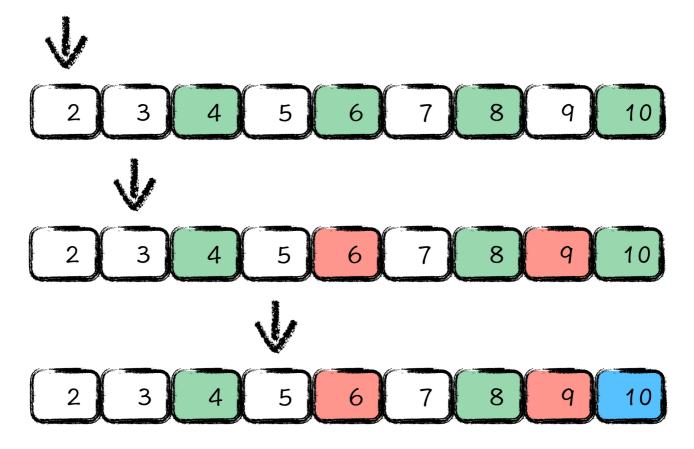


图2:素数筛前三轮示意图

如图所示,第一轮的时候,2没有被标记掉,我们就使用2标记掉所有2的倍数,标记掉的就是4、6、8、10这四个数字;第二轮的时候,继续向后找,第一个没有被标记掉的数字是3,那么我们接着标记掉范围内所有3的倍数,就是6、9这两个;第三轮,发现5没有标记掉,那么就用5去标记了10这个数字。

## 2. 素数筛代码框架总结

在认识了基本的素数筛算法以后,让我们看看素数筛的具体代码实现,下面的示例代码呢, 演示了如何标记 10000 以内所有合数,以此来找到这个范围内所有的素数。

```
■ 复制代码
1 int prime[10005] = {0};
2 void init_prime() {
3
       // 素数筛的标记过程
       for (int i = 2; i * i <= 10000; i++) {
          if (prime[i]) continue;
          // 用 j 枚举所有素数 i 的倍数
7
          for (int j = 2 * i; j <= 10000; j += i) {
              prime[j] = 1; // 将 j 标记为合数
8
9
          }
10
11
       return ;
```

如代码所示, init\_prime 就是素数筛算法的过程, 并把最终生成的信息都存储在了 prime 数组中, 如果 prime[i] 为 1 , 说明 i 是合数。

这个算法流程中呢,包含了两层循环结构,外层循环结构,从2开始遍历到根号 10000,也就是 100。其中这里还用到了一个编程技巧,原本代码应该写成:i<= sqrt(10000)的这个不等式,而加上了左右平方,就变成了上面的i\*i<= 10000 这样的代码。这种改变是有好处的,会在代码运行速度上做提升,毕竟开方运算是很慢的,远远没有单独做一个乘法操作要快。

第 5 行代码,是判断 i 这个数字是否被标记过的,如果被标记过,就说明是合数,就不执行后续操作。当代码到了第 6 行的时候,说明此时 i 这个数字,一定是素数,我们就用内部的 j 循环,遍历所有数字 i 的倍数,并且将 prime[j] 标记为 1,也就是将 j 这个数字标记为合数。

执行完 init\_prime 函数以后,prime 数组中就是所有合数的标记信息,反向思维就能找到所有素数,就是那些没有被标记掉的数字。

在这份代码中, 你需要注意以下两点: 一是到了代码的第6行, 数字 i 有什么特性? 二是为什么外层循环 i 只需要遍历到根号 10000 即可?

第一点比较好理解,到了代码第6行,这时候访问到的i一定是素数。第二点呢,就要从合数的特点思考了,合数一定可以表示为两个非1整数的乘积形式,否则那就是素数了。例如,6可以拆解成2\*3,39可以拆解成3\*13等等。而质数7呢,只能表示成1\*7,这不是两个非1整数。

而用来表示合数 n 的这两个数字,一定是一个小于等于根号 n,一个大于等于根号 n。我们再具体看那个小于等于根号 n 的数字,假设它是数字 a ,如果 a 是素数,那么在素数筛算法中,i 遍历到根号 n,数字 a 一定可以正确的标记掉数字 n;而如果数字 a 不是素数,而是一个合数,那说明数字 n 可以被一个更小的数字标记掉。这也就说明,外层循环 i 只需要遍历到根号 n,就可以正确的标记掉 n 这个范围内所有的合数。

在你学习这份代码的时候,或者以后自学某些其他算法代码的时候,清晰地知道这份代码到了第几行,某些变量的取值有什么性质,这是理解框架性思维的最重要的一步。只有这样,你才能游刃有余地使用你所会的所有的算法代码。

最后,我们来说一下素数筛这个代码中最重要的性质吧,其实就是前面提到的"**当代码到了第6行的时候**,**i一定是素数**"。这是你理解算法代码的第一步,所以我也不打算给你灌输太多内容,就这一点就够了,在后续的学习中,你会看到这一点所能扩展出来的其他代码形式。

## 一起动手,搞事情

### 思考题: 因子分解程序正确性证明

今天的思考题呢,和整数的素因子分解有关。所谓的素因子分解,就是把一个整数,表示成为若干个素数相乘的形式,并且我们可以轻松的证明,这种只由素数表示的分解表示法,对于某个特定整数 N 来说,一定是唯一的。例如,67689 这个数字就可以分解为: 3 \* 3 \* 3 \* 23 \* 109 = 67689,其中 3、23、109 都是素数。

下面呢, 我给你准备了一段素因子分解的程序:

```
᠍ 复制代码
1 #include <stdio.h>
3 // 打印一个素因子, 并且在中间输出 * 乘号
4 void print_num(int num, int *flag) {
      if (*flag == 1) printf(" * ");
      printf("%d", num);
7
      *flag = 1;
8
      return ;
9 }
10
11 int main() {
12
      int n, i = 2, flag = 0, raw_n;
13
      scanf("%d", &n);
      raw_n = n;
14
15
      // 循环终止条件,循环到 n 的平方根结束
16
      while (i * i <= n) {
          //①: 只要 n 可以被 i 整除, 就认为 i 是 n 的一个素因子
17
18
          while (n % i == 0) {
19
             print_num(i, &flag);
20
              n /= i;
21
          }
22
          i += 1;
```

```
23 }
24 //②: 如果最后 n 不等于 1, 就说明 n 是最后一个素数
25 if (n != 1) print_num(n, &flag);
26 printf(" = %d\n", raw_n);
27 return 0;
```

今天的任务呢,就是请你解释 ① 处和 ② 处所写注释的正确性,也就是证明:

- 1. 第 18 行代码中,只要 n 可以被 i 整除,i 就一定是素数,为什么?
- 2. 第 25 行代码中, 为什么只要 n 不等于 1, n 就一定是素数呢?

由于程序中用了循环,那么循环程序正确性的证明,你还记得吧?需要用到"数学归纳法"。而今天这两个程序过程中具体的证明,我可以给你一个小提示,尝试用"反证法"证明一下。

## 计算素数和

准备完了前面这些基础知识以后,最后让我们回到今天的任务:求出 1 万以内所有素数的和。如果你掌握了素数打表相关的算法以后,就很容易整理出解题思路,那就是利用素数打表算法标记掉 1 万以内所有的合数,然后将剩余的所有未被标记的数字相加,即可得到我们想要的结果。代码也不难,如下所示:

```
■ 复制代码
1 #include <stdio.h>
 2 #define MAX_N 10000
3 int prime[MAX_N + 5];
5 // 初始化素数表
 6 void init_prime() {
7
        prime[0] = prime[1] = 1;
        for (int i = 2; i * i <= MAX_N; i++) {</pre>
            if (prime[i]) continue;
9
10
            for (int j = 2 * i; j <= MAX_N; j += i) {
                prime[j] = 1; // 将 j 标记为合数
11
12
13
14
       return ;
15 }
16
17 int main() {
       init_prime();
18
19
       int sum = 0;
```

```
for (int i = 2; i <= MAX_N; i++) {
    sum += i * (1 - prime[i]); // 素数累加
}

printf("%d\n", sum);

return 0;
```

如上这段程序中,首先调用 init\_prime 过程初始化 prime 数组。正如你看到的,init\_prime 中,用到的是素数筛法,你可以自行改写成欧拉筛法,关于欧拉筛法,你可以自行查阅相关资料,如果经过你修改的程序,输出结果没有变,说明你的实现是没有问题的。

然后在主程序中,依次将每个素数累加到 sum 变量中,这里用到了一个我们之前讲过的技巧,就是用 1 - prime[i] 计算的结果,充当条件选择器:结果为 1 的时候,说明 i 为素数,就会往 sum 中累加一个 i \* 1 ,也就是 i;如果结果为 0,说明 i 不是素数,就会往 sum 中累加一个 i \* 0,也就是 0。最后,就是把所有素数全部累加到了 sum 变量中。

其实这段代码中,我最想讲的,是那个 MAX\_N 宏的定义与使用。你会发现,程序中有三处用到了 MAX\_N 宏,试想一下,如果我们现在想要修改程序的求解范围,修改成求解 100 万以内的所有素数累加之和,如果没有 MAX\_N 宏的话,程序中我们最少要修改三个地方。

为什么说是最少修改三个地方呢?因为 100 万以内素数的和,很有可能超过 int 的表示范围,所以可能连 sum 的类型也要改掉。而使用了 MAX\_N 宏这个技巧以后呢,我们只需要修改代码的一个地方,就可以确保,程序中所有和范围相关的地方,都被修改掉了。

## 课程小结

最后我们来做一下今天的课程总结,我希望你记住如下三点:

- 1. 想把具体"算法"升华成"算法思维",首先要习惯性地总结算法的"框架思维"。
- 2. 素数筛是用素数去标记掉这个素数所有的倍数。
- 3. 清楚地知道素数筛在执行过程中,每一行的性质。

这里,我希望你一定要熟记素数筛的算法框架,下一节我们将使用素数筛这个框架,解决几个其他问题,让你好好体会一下算法代码的"框架思维"。

# 课程学习计划

# 关注极客时间服务号 每日学习签到

月领 25+ 极客币

【点击】保存图片, 打开【微信】扫码>>>



⑥ 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 13 | 程序设计原则:把计算过程交给计算机

下一篇 15 | 框架思维(下): 用筛法求解其他积性函数

## 精选留言 (11)





#### **胖胖胖**

2020-02-20

### 欧拉法:

#include <stdio.h>
#define MAX\_N 10000
int PrimeNum=2;
int p[MAX\_N + 1] = {0};...
展开 >

作者回复: 可以的! d(^\_^o), 再试着把因子个数公式加到这个框架中。就更好了!







看了其他同学的留言,在想48为什么会有影响,才发现之所以不用宏变量来定义n的值,是因为每次得到一个因子在外层while循环中就可以缩小n的值了,从而就可以缩小范围,减小计算量了。自己之前都没发现。。。

作者回复: d(^ ^o)





老师 void print\_num(int num , int \*flag) 为什么加 "\*" ,直接写flag 不行吗

作者回复: 不行,输出的过程中需要有一个类似全局变量的东西记录是否输出过,这个值需要记录在flag变量中,如果没有\*,就起不到记录的效果。





②:如果最后 n 不等于 1,就说明 n 是最后一个素数 一直没想明白这句话的含义;然后把后面的一句代码 if (n!= 1) print\_num(n, &flag) 注释掉了,但是运行结果并没有影响,老师能解释下吗

作者回复: 你输入48, 你就会看到影响了。





尝试用欧拉筛计算素数和
#include <stdio.h>
#define MAX\_N 100
int prime[MAX\_N + 5], priNum=0; int p[MAX\_N + 5] = {0};...
展开 >

作者回复: 可以的, 非常漂亮。再想一想, p和prime数组能不能合并成一个数组。



### **@**HappyJoo

2020-02-16

老师请问一下,您觉得有必要把这几个在文中出现的代码"背"下来吗?因为在看代码的时候总觉得好像会写,但是实际上去写不看您的代码的时候,就写不出来了。身为一个合格的程序员,应该要有能力,可以脱离您的教程,独自根据题目要求,写出代码吧? 展开〉

作者回复: 你可以把代码的学习看成两部分,第一部分是熟练程度,第二部分是逻辑性,其中想要提升熟练程度,只有多敲多打,我现在还没有找到太好的办法,让人不写一行代码,就学会编程。-\_-|||





### 奔跑的八戒

2020-02-15

```
while (i * i <= n) {
//①: 只要 n 可以被 i 整除,就认为 i 是 n 的一个素因子
if (n % i == 0) {
    print_num(i, &flag);
    n /= i;...
```

展开~

作者回复: 对的, 从功能上来讲, 是一样的。





### 一步

2020-02-15

在声明素数筛 prime 数组的大小时为什么要加上5呢?这个5是怎么得到的?

作者回复: 哦哦哦, 只是空间稍微开大一点点。个人编码习惯。





有关素数筛算法有个疑问,如果想标记某一区间段的所有素数(不是从2开始的)是不是就不成立了?

素数筛算法必须从2开始?

展开~

作者回复: 对的, 那就不成立了。那就需要换算法了。





### 一步

2020-02-15

合数是由若干个素数相乘得到的数字,也就是说一个合数,一定能被某个素数整除

这个虽然是公认的,但是还未完全证明出来啊,哈哈@

作者回复: 详见: 算数基本定理。



### Tornado

### 乘坐Tornado的线程魔...

2020-02-15

内容干货慢慢,理解思想最重要。

P.S. 小编, 你看如果这样设定标题捏? "将素数筛选算法写成框架算法""

展开~

作者回复: d(^ ^o)