

# 基本技巧—根号分治 学习笔记

根号分治与其说是一个算法，更不如说是一种思想（trick）。

## 定义

根号分治，是一种对数据进行点分治的分治方式，它的作用是优化暴力算法；类似于分块，但应用范围比分块更广。

具体来说，对于所进行的操作，按照某个点  $B$  划分，分为大于  $B$  及小于  $B$  两个部分，两部分使用不同的方式处理。（一般以根号为分界，即  $B = \sqrt{n}$ ，因为这样复杂度最平衡）

简而言之，根号分治就是：对数据范围分块处理，将多个暴力算法“拼接在一起”，实现优化复杂度的作用。

## 算法思路

### 理论基础

具体思路如下：

- 对于数据的种类少的部分，可以全部维护；
- 对于另一部分，不方便维护的，可以暴力求解。

### 题目特征

1. 能将原问题分为一个大问题（即前文说的  $> \sqrt{n}$ ）和一个小问题（即前文说的  $< \sqrt{n}$ ）；
2. 小问题的情况不多，可以维护所有可能的答案或用离线算法求解；大问题可以用暴力求解；
3. 题目中某个值的总数量一定：比如图论中所有点的度数之和为  $m$ ，或字符串长度为  $n$ ；
4. 数据范围长得比较奇怪，比如  $10^{10}$ ，既不像是筛法，又不像是什么数位 DP。

### 求解方法

因此，一般来说，根号分治的题目可以分为**预处理阶段**和**枚举阶段**：

- 预处理阶段：通过不同的算法将分成的两块分别计算；
- 枚举阶段：将两部分合并为一个结果，通常会用到数学知识。

具体步骤：

1. 找到两种暴力算法，复杂度分别为  $O(b)$  和  $O(n/b)$ ；
2. 根据  $n$  的大小选取算法，则复杂度为： $O(\min\{b, n/b\})$ ；
3. 根据基本不等式， $\min\{b, n/b\} \leq \sqrt{n}$ ；
4. 取分界点  $B = \sqrt{n}$ ，对分界点左、右分别选择较优的算法，复杂度降为  $O(\sqrt{n})$ 。

## 应用

### 例题

题目：[P3396 哈希冲突](#)

题意：给定长为  $n$  的序列 `value`，和  $m$  个操作：

- **A x y**：询问  $\sum \text{value}_i [i \bmod x = y]$ ；
- **C x y**：修改  $\text{value}_x = y$ 。

▼ 点击查看题解

考虑两种暴力解法：

1. 预处理 模  $i$  为  $j$  的下标，其中的元素之和；时间复杂度： $O(n^2) + O(m)$ ；
2. 暴力求 每次询问都遍历  $ki + j$  ( $k \in \mathbb{Z}^+$ )；时间复杂度： $O(mn)$ 。

考虑优化，即将两种算法合并：

1. 模数  $< \sqrt{n}$ ：使用方法 (1)，时间复杂度： $O(n\sqrt{n}) + O(m)$ ；
2. 模数  $> \sqrt{n}$ ：使用方法 (2)，时间复杂度： $O(m\sqrt{n})$ ；

因此，优化后的总时间复杂度为  $O((n + m)\sqrt{n})$ 。代码如下：

```
1 | const int N = 1.5e5 + 10;
2 | const int M = 390;
3 |
4 | int arr[N];
5 | int f[M][M];
6 |
7 | signed main() {
8 |
```

```

0      int n = ur, m = ur; int b = sqrt(n);
9
10     for (int i = 1; i <= n; ++i) {
11         arr[i] = ur;
12         for (int j = 1; j < b; ++j) f[j][i % j] += arr[i];
13     } while (m--) {
14         char op[2]; scanf("%s", op);
15         int x = ur, y = ur; if (op[0] == 'C') {
16             for (int i = 1; i < b; ++i) f[i][x % i] += y - arr[x];
17             arr[x] = y;
18         } else if (x < b) {
19             printf("%d\n", f[x][y]);
20         } else {
21             int sum = 0; for (int i = y; i <= n; i += x) {
22                 sum += arr[i];
23             } printf("%d\n", sum);
24         }
25     }
26     return 0;
}

```

## 练习题

见: <https://www.luogu.com.cn/training/386103>

## Reference

- [1] [https://blog.csdn.net/qq\\_35684989/article/details/127190872](https://blog.csdn.net/qq_35684989/article/details/127190872)
- [2] <https://www.cnblogs.com/weixin2024/p/17032201.html>
- [3] <https://www.luogu.com.cn/blog/Amateur-threshold/pu-li-mei-xue-qian-tan-gen-hao-fen-zhi>
- [4] <https://zhuanlan.zhihu.com/p/594018645>
- [5] <https://www.luogu.com.cn/blog/340940/gen-hao-fen-zhi-xue-xi-bi-ji>
- [6] <https://www.cnblogs.com/ray52033/p/15011464.html>
- [7] <https://www.luogu.com.cn/blog/blue/solution-p3396>

本文来自博客园，作者：RainPPR，转载请注明原文链接: <https://www.cnblogs.com/RainPPR/p/sqrt-dc.html>

---

合集: 学习笔记

标签: 算法 , 学习笔记