尺取法(双指针)

罗勇军 2020.1.26

本系列是这本算法教材的扩展资料:《<u>算法竞赛入门到进阶</u>》.罗勇军、郭卫斌.清华大学出版社

本文 web 地址: https://blog.csdn.net/weixin 43914593/article/details/104090474

PDF 下载地址: https://github.com/luoyongjun999/code 其中的补充资料

如有建议,请联系: (1) QQ 群,567554289; (2) 作者 QQ,15512356

目录

1	尺取法的概念	1
	反向扫描	
	2.1 找指定和的整数对	
	2.2 判断回文串	
3	同向扫描	
	3.1 寻找区间和	
	3.2 数组去重	
4	典型题目	5
	4.1 尺取法在链表中的应用	5
	4.2 poj 3061	
	4.3 poj 2566	е
	4.4 hdu 5358	
	4.5 洛谷 p1102	6
	4.6 uva 11572	6
5	参考文献	E

尺取法(又称为:双指针、two pointers),是算法竞赛中一个常用的优化技巧,用来解决序列的区间问题,操作简单、容易编程。如果区间是单调的,也常常用二分法来求解,所以很多问题用尺取法和二分法都行。另外,尺取法的的操作过程和分治算法的步骤很相似,有时候也用在分治中。

1 尺取法的概念

什么是尺取法? 为什么尺取法能优化呢?

考虑下面的应用背景:

- (1) 给定一个序列。有时候需要它是有序的, 先排序。
- (2) 问题和序列的区间有关,且需要操作 2 个变量,可以用两个下标(指针)i、j 扫描区间。

对于上面的应用,一般的做法,是用 i、j 分别扫描区间,有两重循环,复杂度 $0(n^2)$ 。以 反向扫描(即 i、j 方向相反,后文有解释)为例,代码是:

下面用尺取法来优化上面的算法。

实际上,尺取法就是把两重循环变成了一个循环,在这个循环中一起处理 i 和 j。复杂度

也就从 0(n²) 变成了 0(n)。仍以上面的反向扫描为例,代码是:

在尺取法中,这两个指针 i、j,有两种扫描方向:

- (a) 反向扫描。i、j方向相反, i 从头到尾, j 从尾到头, 在中间相会。
- (b) 同向扫描。i、j方向相同,都从头到尾,可以让j跑在i前面。

在 leetcode 的一篇文章中^①,把同向扫描的 i、j 指针称为"快慢指针",把反向扫描的 i、j 指针称为"左右指针",更加形象。快慢指针在序列上产生了一个大小可变的"滑动窗口",有灵活的应用,例如 3.1 的"寻找区间和"问题。

下文分别按双指针的反向扫描和同向扫描,给出一些经典例子。文中也列举了一些可在线提交的题目,供练习。

2 反向扫描

2.1 找指定和的整数对

这个问题是尺取法最经典,也最简单直接的应用。

■ 问题描述

输入n(n≤100,000)个整数,放在数组a[]中。找出其中的两个数,它们之和等于整数m(假定肯定有解)。题中所有整数都是 int 型。

样例输入:

21 4 5 6 13 65 32 9 23

28

样例输出:

5 23

说明:样例输入的第一行是数组 all, 第 2 行是 m = 28。样例输出 5 和 23, 相加得 28。

■ 題解

为了说明尺取法的优势,下面给出四种方法:

- (1) 用两重循环暴力搜, 枚举所有的取数方法, 复杂度 0(n²), 超时。暴力法不需要排序。
- (2) 二分法。首先对数组从小到大排序,复杂度 0(nlogn); 然后,从头到尾处理数组中的每个元素 a[i],在大于 a[i]的数中二分查找是否存在一个等于 m-a[i]的数,复杂度也是 0(nlogn)。两部分相加,总复杂度仍然是 0(nlogn)。
- (3) Hash。分配一个 hash 空间 s, 把 n 个数放进去。逐个检查 a[]中的 n 个数,例如 a[i],检查 m a[i]在 s 中是否有值,如果有,那么存在一个答案。复杂度是 0(n)。

hash 方法很快,但是需要一个额外的、可能很大的 hash 空间。

(4) 尺取法。这是标准解法。首先对数组从小到大排序;然后,设置两个变量 i 和 j,

① 常用的双指针技巧 https://leetcode-cn.com/circle/article/GMopsy/

分别指向头和尾, i 初值是 0, j 初值是 n-1, 然后让 i 和 j 逐渐向中间移动, 检查 a[i]+a[j], 如果大于 m, 就让 j 减 1, 如果小于 m, 就让 i 加 1, 直至 a[i]+a[j]=m。排序复杂度 O(nlogn),检查的复杂度 O(n),合起来总复杂度 O(nlogn)。

尺取法代码如下,注意可能有多个答案:

在这个题目中, 尺取法不仅效率高, 而且不需要额外的空间。

把题目的条件改变一下,可以变化为类似的问题,例如:判断一个数是否为两个数的平方和。

这个题目,其实也能用同向扫描来做。请读者思考。

2.2 判断回文串

给一个字符串,判断它是不是回文串。

例题: hdu 2029: http://acm. hdu. edu. cn/showproblem. php?pid=2029

■ 问题描述

"回文串"是一个正读和反读都一样的字符串,比如"level"或者"noon"就是回文串。写一个程序判断读入的字符串是否是"回文"。如果是,输出"yes",否则输出"no"。

■ 题解

题目很简单,不做分析。下面是尺取法代码。

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main() {
   int n;
   cin >> n:
                               //n 是测试用例个数
   while (n--) {
      string s; cin >> s; //读一个字符串
      bool ans = true;
      int i = 0, j = s. size() - 1; //双指针
      while (i < j) {
          if(s[i] != s[j]) {
             ans = false;
             break;
          }
          i++; j--; //移动双指针
```

```
    if (ans)    cout << "yes" << endl;
    else        cout << "no" << endl;
}
return 0;
}</pre>
```

稍微改变一下,类似的题目有:

(1) 不区分大小写,忽略非英文字母,判断是否回文串。

提交地址: http://www.lintcode.com/problem/valid-palindrome/这一题很简单。

(2) 允许删除(或插入,本题只考虑删除)最多1个字符,判断是否能构成回文字符串。 提交地址: http://www.lintcode.com/problem/valid-palindrome-ii/

设反向扫描双指针为 i、j。如果 s[i]和 s[j]相同,i++、j--; 如果 s[i]和 s[j]不同,那么,或者删除 s[i],或者删除 s[j],看剩下的字符串是否是回文串即可。

3 同向扫描

3.1 寻找区间和

这是用尺取法产生"滑动窗口"的典型例子。

■ 问题描述

给定一个长度为 n 的数组 a[]和一个数 s,在这个数组中找一个区间,使得这个区间之和等于 s。输出区间的起点和终点位置。

样例输入:

15

6 1 2 3 4 6 4 2 8 9 10 11 12 13 14

6

样例输出:

0 0

1 3

5 5

6 7

说明: 样例输入的第1行是 n=15, 第2行是数组 a[], 第3行是区间和 s=6。样例输出, 共有4个情况。

■ 题解

指针 i 和 j, i <= j, 都从头向尾扫描, 判断区间[i, j]的和是否等于 s。

如何寻找区间和等于 s 的区间?如果简单地对 i 和 j 做二重循环,复杂度是 $0(n^2)$ 。用尺取法,复杂度 0(n),操作步骤是:

- (1) 初始值 i=0、j=0,即开始都指向第一个元素 a[0]。定义 sum 是区间[i,j]的和,初始值 sum=a[0]。
 - (2) 如果 sum 等于 s,输出一个解。继续,把 sum 减掉元素 a[i],并把 i 往后移动一位。
 - (3) 如果 sum 大于 s, 让 sum 减掉元素 a[i], 并把 i 往后移动一位。
 - (4) 如果 sum 小于 s, 把 j 往后挪一位, 并把 sum 的值加上这个新元素。

在上面的步骤中,有2个关键技巧:

(1)滑动窗口的实现。窗口就是区间[i,j],随着i和j从头到尾移动,窗口就"滑动"扫描了整个序列,检索了所有的数据。i和j并不是同步增加的,窗口像一只蚯蚓伸缩前进,它的长度是变化的,这个变化,正对应了对区间和的计算。

(2) sum 的使用。如何计算区间和?暴力的方法是从 a[i]到 a[j]累加,但是,这个累加的复杂度是 0(n)的,会超时。如果利用 sum,每次移动 i 或 j 的时候,只需要把 sum 加或减一次,就得到了区间和,复杂度是 0(1) 。这是"前缀和"递推思想的应用。

下面是代码。

- "滑动窗口"的例子还有:
- (1)给定一个序列,以及一个整数 M;在序列中找 M 个连续递增的元素,使它们的区间和最大。
- (2)给定一个序列,以及一个整数 K; 求一个最短的连续子序列,其中包含至少 K 个不同的元素。

在"4 典型题目"中有相似的题目。

3.2 数组去重

数组去重是很常见的操作,方法也很多,尺取法是其中优秀的算法。

■ 问题描述

给定数组 a[],长度为 n,把数组中重复的数去掉。

■ 题解

下面给出两种解法: hash 和尺取法。

hash。hash 函数的特点是有冲突,利用这个特点去重。把所有的数插到 hash 表里,用冲突过滤重复的数,就能得到不同的数。缺点是会耗费额外的空间。

尺取法。步骤是:

- (1) 将数组排序,这样那些重复的整数就会挤在一起。
- (2) 定义双指针 i、j, 初始值都指向 a[0]。i 和 j 都从头到尾扫描数组 a[]。i 指针走得快,逐个遍历整个数组; j 指针走得慢,它始终指向当前不重复部分的最后一个数。也就是说,j用于获得不重复的数。
- (3) 扫描数组。快指针 i++,如果此时 a[i]不等于慢指针 j 指向的 a[j],就把 j++,并且把 a[i] 复制到慢指针 j 的当前位置 a[j]。
 - (4) i 扫描结束后, a[0]到 a[j]就是不重复数组。

4 典型题目

4.1 尺取法在链表中的应用

leetcode 网站给出了尺取法在链表中的一些应用[©],下面列出 4 个。第 1 个给出说明,后面 3 个请直接看原文,有图解。

(1) 判定链表中是否含有环

在单链表中,每个节点只知道下一个节点,所以一个指针无法判断链表中是否含有环。

如果链表中不含环,那么这个指针最终会遇到空指针 null,表示链表到头,可以判断该链表不含环。

但是如果链表中含有环,那么这个指针就会陷入死循环,因为环形数组中没有 null 指针作为尾部节点。

经典解法是用两个指针,一个跑得快,一个跑得慢。如果不含有环,跑得快的那个指针最终会遇到 null,说明链表不含环;如果含有环,快指针最终会超慢指针一圈,和慢指针相遇,说明链表含有环。下面是 leetcode 给出的 java 代码:

```
boolean hasCycle(ListNode head) {
   ListNode fast, slow;
   fast = slow = head;
   while (fast != null && fast.next != null) {
      fast = fast.next.next; //快指针比慢指针快一倍
      slow = slow.next;
      if (fast == slow) return true; //快指针追上慢指针,说明有环
   }
   return false;
}
```

- (2) 已知链表中含有环,返回这个环的起始位置
- (3) 寻找链表的中点
- (4) 寻找链表的倒数第 kk 个元素

4.2 poj 3061

给定一个序列,包含 N 个正整数(10 <N <100 000),每个正整数均小于或等于 10000,给定一个正整数 S(S <100 000 000)。求序列中一个最短的连续区间,并且其区间和大于或等于 S。

4.3 poj 2566

给定一个序列,包含 n 个整数($1 \le 100000$),以及一个整数 t ($0 \le t \le 10000000000$)。 求一段子序列,使它的区间和最接近 t。输出该段子序列之和及左右端点。

4.4 hdu 5358

给定正整数序列 a_1, a_2, \ldots, a_n , 定义 S(i, j) 是区间 $a_i, a_{i+1}, \cdots, a_i$ 的和。计算

$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=i}^{n} (|\log_2 S(i,j)| + 1) \times (i+j)$$

4.5 洛谷 p1102

A-B 数对:给出一串数以及一个数字 C,要求计算出所有 A-B=C 的数对的个数。

4.6 uva 11572[®]

给出 n 个数, 找尽量长的一个子序列, 使得该子序列中没有重复的元素。

5 参考文献

① 常用的双指针技巧 https://leetcode-cn.com/circle/article/GMopsy/

② 如果 uva 连不上,可以用 https://v.judge.net/problem/UVA-11572, 它能代理提交。

[1]leetcode 的尺取法题目

中文: https://leetcode-cn.com/tag/two-pointers/

英文: https://leetcode.com/articles/two-pointer-technique/

[2]leetcode 的尺取法教程:

https://leetcode-cn.com/circle/article/GMopsy/