



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

程序设计实习

算法基础

郭 炜

微信公众号



微博: <http://weibo.com/guoweiofpku>

学会程序和算法，走遍天下都不怕!

讲义内照片均为郭炜拍摄



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

配套教材：

高等教育出版社

《算法基础与在线实践》

刘家瑛 郭炜 李文新 编著

本讲义中所有例题，根据题目名称在
<http://openjudge.cn>
“百练”组进行搜索即可提交





二分算法



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

程序或算法的 时间复杂度



美国加州1号公路

程序或算法的时间复杂度

- 一个程序或算法的时间效率，也称“时间复杂度”，有时简称“复杂度”

程序或算法的时间复杂度

- 一个程序或算法的时间效率，也称“时间复杂度”，有时简称“复杂度”
- 复杂度常用大的字母O和小写字母n来表示，比如 $O(n)$, $O(n^2)$ 等。n代表问题的规模

程序或算法的时间复杂度

- 一个程序或算法的时间效率，也称“时间复杂度”，有时简称“复杂度”
- 复杂度常用大的字母O和小写字母n来表示，比如 $O(n)$, $O(n^2)$ 等。n代表问题的规模
- 时间复杂度是用算法运行过程中，某种时间固定的操作需要被执行的次数和n的关系来度量的。在无序数列中查找某个数，复杂度是 $O(n)$

程序或算法的时间复杂度

- 一个程序或算法的时间效率，也称“时间复杂度”，有时简称“复杂度”
- 复杂度常用大的字母O和小写字母n来表示，比如 $O(n)$, $O(n^2)$ 等。n代表问题的规模
- 时间复杂度是用算法运行过程中，某种时间固定的操作需要被执行的次数和n的关系来度量的。在无序数列中查找某个数，复杂度是 $O(n)$
- 计算复杂度的时候，只统计执行次数最多的(n足够大时)那种固定操作的次数。比如某个算法需要执行加法 n^2 次，除法n次，那么就记其复杂度是 $O(n^2)$ 的。

插入排序

```
void InsertionSort(int a[] ,int size)
{
    for(int i = 1;i < size; ++i ) {
        //a[i]是最左的无序元素，每次循环将a[i]放到合适位置
        for(int j = 0; j < i; ++j)
            if( a[j]>a[i]) {
                //要把a[i]放到位置j，原下标j到 i-1的元素都往后移一个位子
                int tmp = a[i];
                for(int k = i; k > j; --k)
                    a[k] = a[k-1];
                a[j] = tmp;
                break;
            }
    }
} //复杂度O(n2)
```

程序或算法的时间复杂度

- 如果复杂度是多个n的函数之和，则只关心随n的增长增长得最快的那个函数

$$O(n^3+n^2) \Rightarrow O(n^3)$$

$$O(2^n+n^3) \Rightarrow O(2^n)$$

$$O(n! + 3^n) \Rightarrow O(n!)$$

程序或算法的时间复杂度

- 如果复杂度是多个n的函数之和，则只关心随n的增长增长得最快的那个函数

$$O(n^3+n^2) \Rightarrow O(n^3)$$

$$O(2^n+n^3) \Rightarrow O(2^n)$$

$$O(n! + 3^n) \Rightarrow O(n!)$$

- 常数复杂度： $O(1)$ 时间(操作次数)和问题的规模无关
- 对数复杂度： $O(\log(n))$
- 线性复杂度： $O(n)$
- 多项式复杂度： $O(n^k)$
- 指数复杂度： $O(a^n)$
- 阶乘复杂度： $O(n!)$

程序或算法的时间复杂度

- 复杂度有“平均复杂度”和“最坏复杂度”两种。
两者可能一致，也可能不一致

程序或算法的时间复杂度

- 在无序数列中查找某个数(顺序查找) $O(n)$
- 平面上有 n 个点，要求出任意两点之间的距离 $O(n^2)$
- 插入排序、选择排序、冒泡排序 $O(n^2)$
- 快速排序 $O(n \cdot \log(n))$
- 二分查找 $O(\log(n))$



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

二分查找



甘肃张掖平山湖大峡谷

二分查找

●A心里想一个1-1000之间的数，B来猜，可以问问题，A只能回答是或否。怎么猜才能问的问题次数最少？

是1吗？是2吗？.....是999吗？ 平均要问500次

大于500吗？大于750吗？大于625吗？每次缩小猜测范围到上次的一半，只需要 10次

二分查找函数

- 写一个函数BinarySearch, 在包含size个元素的、从小到大排序的int数组a里查找元素p,如果找到, 则返回元素下标, 如果找不到, 则返回-1。要求复杂度 $O(\log(n))$

```
int BinarySearch(int a[],int size,int p)
{
    int L = 0; //查找区间的左端点
    int R = size - 1; //查找区间的右端点
    while( L <= R) { //如果查找区间不为空就继续查找
        int mid = L+(R-L)/2; //取查找区间正中元素的下标
        if( p == a[mid] )
            return mid;
        else if( p > a[mid])
            L = mid + 1; //设置新的查找区间的左端点
        else
            R = mid - 1; //设置新的查找区间的右端点
    }
    return -1;
} //复杂度 $O(\log(n))$ 
```


二分查找函数

●写一个函数LowerBound，在包含size个元素的、从小到大排序的int数组a里查找比给定整数p小的，下标最大的元素。找到则返回其下标，找不到则返回-1

```
int LowerBound(int a[],int size,int p)  //复杂度 $O(\log(n))$ 
{
    int L = 0; //查找区间的左端点
    int R = size - 1; //查找区间的右端点
    int lastPos = -1; //到目前为止找到的最优解
    while( L <= R) { //如果查找区间不为空就继续查找
        int mid = L+(R-L)/2; //取查找区间正中元素的下标
        if(a[mid]>= p)
            R = mid - 1;
        else {
            lastPos = mid;
            L = mid+1;
        }
    }
    return lastPos;
}
```

二分查找函数

- 注意:

```
int mid = (L+R) / 2; //取查找区间正中元素的下标
```

- 为了防止 (L+R)过大溢出:

```
int mid = L + (R-L) / 2;
```



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

二分法求方程的根



祁连山风光

二分法求方程的根

求下面方程的一个根： $f(x) = x^3 - 5x^2 + 10x - 80 = 0$

若求出的根是 a ，则要求 $|f(a)| \leq 10^{-6}$

●解法：对 $f(x)$ 求导，得 $f'(x) = 3x^2 - 10x + 10$ 。由一元二次方程求根公式知方程 $f'(x) = 0$ 无解，因此 $f'(x)$ 恒大于0。故 $f(x)$ 是单调递增的。易知 $f(0) < 0$ 且 $f(100) > 0$ ，所以区间 $[0, 100]$ 内必然有且只有一个根。由于 $f(x)$ 在 $[0, 100]$ 内是单调的，所以可以用二分的办法在区间 $[0, 100]$ 中寻找根。

二分法求方程的根

```
#include <stdio>
#include <iostream>
#include <cmath>
using namespace std;
```

```
double EPS = 1e-6;
double f(double x) { return x*x*x - 5*x*x + 10*x - 80; }
int main() {
    double root, x1 = 0, x2 = 100, y;
    root = x1+(x2-x1)/2;
    int triedTimes = 1; //记录一共尝试多少次, 对求根来说不是必须的
    y = f(root);
    while( fabs(y) > EPS) {
        if( y > 0 )    x2 = root;
        else          x1 = root;
        root = x1+(x2 - x1)/2;
        y = f(root);
        triedTimes ++;
    }
    printf("%.8f\n", root);
    printf("%d", triedTimes);
    return 0;
}
```

5.70508593
32



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

例题 寻找指定和的整数对



青海湖

例题 寻找指定和的整数对

输入 n ($n \leq 100,000$)个整数，找出其中的两个数，它们之和等于整数 m (假定肯定有解)。题中所有整数都能用 `int` 表示

例题：寻找指定和的整数对

输入 n ($n \leq 100,000$)个整数，找出其中的两个数，它们之和等于整数 m (假定肯定有解)。题中所有整数都能用 `int` 表示

解法1：用两重循环，枚举所有的取数方法，复杂度是 $O(n^2)$ 的。

```
for(int i = 0; i < n-1; ++i)
    for(int j = i + 1; j < n; ++j)
        if( a[i]+a[j] == m)
            break;
```

$100,000^2 = 100$ 亿，在各种OJ上提交或参加各种程序设计竞赛，这样的复杂度都会超时！

例题：寻找指定和的整数对

输入 n ($n \leq 100,000$)个整数，找出其中的两个数，它们之和等于整数 m (假定肯定有解)。题中所有整数都能用 `int` 表示

解法2：

- 1) 将数组排序，复杂度是 $O(n \times \log(n))$
- 2) 对数组中的每个元素 $a[i]$,在数组中二分查找 $m - a[i]$ ，看能否找到。复杂度 $\log(n)$ ，最坏要查找 $n-2$ 次，所以查找这部分的复杂度也是 $O(n \times \log(n))$

这种解法总的复杂度是 $O(n \times \log(n))$ 的。

例题：寻找指定和的整数对

输入 n ($n \leq 100,000$)个整数，找出其中的两个数，它们之和等于整数 m (假定肯定有解)。题中所有整数都能用 `int` 表示

解法3：

- 1) 将数组排序，复杂度是 $O(n \times \log(n))$
- 2) 查找的时候，设置两个变量 i 和 j , i 初值是0, j 初值是 $n-1$. 看 $a[i] + a[j]$, 如果大于 m , 就让 j 减1, 如果小于 m , 就让 i 加1, 直至 $a[i] + a[j] = m$ 。

这种解法总的复杂度是 $O(n \times \log(n))$ 的。



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

例题

Aggressive cows



航拍青海湖

例题2 百练 2456: Aggressive cows

<http://bailian.openjudge.cn/practice/2456>

农夫 John 建造了一座很长的畜栏，它包括 N ($2 \leq N \leq 100,000$) 个隔间，这些小隔间的位置为 x_0, \dots, x_{N-1} ($0 \leq x_i \leq 1,000,000,000$, 均为整数, 各不相同)。

John 的 C ($2 \leq C \leq N$) 头牛每头分到一个隔间。牛都希望互相离得远点省得互相打扰。怎样才能使任意两头牛之间的最小距离尽可能的大，这个最大的最小距离是多少呢？

例题2

●解法1:

先得到排序后的隔间坐标 x_0, \dots, x_{N-1}

从 $1,000,000,000/(C-1)$ 到 1 依次尝试这个 “最大的最近距离” D ，找到的第一个可行的就是答案。

尝试方法:

- 1) 第1头牛放在 x_0
- 2) 若第 k 头牛放在 x_i ，则找到 x_{i+1} 到 x_{N-1} 中第一个位于 $[x_i + D, 1,000,000,000]$ 中的 x_j ，第 $k+1$ 头牛放在 x_j 。找不到这样的 x_j ，则 $D = D - 1$ ，转 1) 再试

若所有牛都能放下，则 D 即答案

例题2

●解法1:

先得到排序后的隔间坐标 x_0, \dots, x_{N-1}

从 $1,000,000,000/(C-1)$ 到 1 依次尝试这个“最大的最近距离” D ，找到的第一个可行的就是答案。

尝试方法:

- 1) 第1头牛放在 x_0
- 2) 若第 k 头牛放在 x_i ，则找到 x_{i+1} 到 x_{N-1} 中第一个位于 $[x_i + D, 1,000,000,000]$ 中的 x_j ，第 $k+1$ 头牛放在 x_j 。找不到这样的 x_j ，则 $D = D - 1$ ，转 1) 再试

若所有牛都能放下，则 D 即答案

复杂度 $1,000,000,000/(C-1) * N$ ，即 $1,000,000,000$ ，超时!

例题2

●解法2:

先得到排序后的隔间坐标 x_0, \dots, x_{N-1}

在 $[L, R]$ 内用二分法尝试“最大最近距离” $D = (L+R)/2$ (L, R 初值为 $[1, 1,000,000,000/(C-1)]$)

若 D 可行, 则记住该 D , 然后在新 $[L, R]$ 中继续尝试($L = D + 1$)

若 D 不可行, 则在新 $[L, R]$ 中继续尝试($R = D - 1$)

复杂度 $\log(1,000,000,000/(C-1)) * N$