

# AI 岗位基础面试问题

作者：孙峥

专业：计算机技术

邮箱：sunzheng2019@ia.ac.cn

学校：中国科学院大学 (中国科学院)

学院：人工智能学院 (自动化研究所)

2019 年 10 月 31 日

## Part I

# 基础数学问题

## Question 1

定义矩阵的范数： $\|A\|_2 = \max_{x \neq 0} \frac{\|Ax\|_2}{\|x\|_2}$ ， $A$  是对称正定阵，证明  $\|A\|_2 = \lambda_1$  ( $\lambda_1$  是  $A$  的最大特征值)。

证：{先说明一些相关的知识点：矩阵范数定义的时候，有非负性，绝对齐性，三角不等式，还比向量范数多一个相容性。然后引入矩阵的  $F$  范数， $\|A\|_F^2 = \sum_{i,j=1}^n a_{ij}^2 = \text{tr}(A^T A)$ ，可以验证矩阵的  $F$  范数是矩阵范数。再引入矩阵的  $p$  范数， $\|A\|_p = \max_{x \neq 0} \frac{\|Ax\|_p}{\|x\|_p} = \max_{\|x\|_p=1} \|Ax\|_p$ ，容易证明这样定义的也是矩阵范数。由于是向量的  $p$  范数导出的矩阵的  $p$  范数，所以此矩阵范数又称为算子范数（《泛函分析》中有定义）。

上述说明的矩阵范数有以下两个重要性质：(1) 矩阵的  $F$  范数和 2- 范数都与向量的 2- 范数相容；(2) 所定义的算子范数，即  $p$ - 范数都与向量的  $p$ - 范数相容；(3) 任一矩阵范数，一定存在与之相容的向量范数。下面开始证明这道题，网上可以查找到的证明过程都非常复杂，需要  $A \geq B, A \leq B$ ，然后导出  $A = B$  的过程，此处提供一种相对简单的方法，是我在本科时候的《数值分析》课上由林丹老师讲授。}

假设  $A$  是一般矩阵， $A^T A$  是对称半正定矩阵，则  $\exists$  正交矩阵  $Q, s.t.$

$$A^T A = Q^T \Lambda Q, \Lambda = \text{diag}(\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n), \lambda_i \geq 0$$

且有：

$$\|A\|_2^2 = (Ax)^T (Ax) = x^T A^T A x = x^T Q^T \Lambda Q x = (Qx)^T \Lambda (Qx)$$

由于  $Q$  正交，且  $\|x\|_2 = 1$ ，有  $\|Qx\|_2 = 1$ ，则：

$$\begin{aligned} \|A\|_2^2 &= \max_{\|x\|_2=1} \|Ax\|_2^2 \\ &= \max_{\|x\|_2=1} (Qx)^T \Lambda (Qx) \\ &= \max_{\|y\|_2=1} y^T \Lambda y \\ &= \max_{\|y\|_2=1} \sum_{i=1}^n y_i^2 \lambda_i \\ &= \lambda_1 \end{aligned}$$

当  $A$  是对称正定阵时，特征值均大于 0。 $A^T A$  可以视为  $f(A)g(A)$ ，其特征值的最大值为  $\lambda_1^2$ ， $\lambda_1$  是  $A$  特征值的最大值，证毕。

(1) 证明过程中用到了正交矩阵不改变向量或矩阵的 2- 范数的性质。假设  $P, Q$  均为正交矩阵，则  $\|A\|_2 = \|PA\|_2 = \|AQ\|_2 = \|PAQ\|_2$ ；

(2) 除了矩阵的 2- 范数，还有 1- 范数和  $\infty$  范数，计算结果可以用‘一行无穷行’记忆。

## Question 2

设  $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ ,  $iid$  服从  $U(0, k)$  的均匀分布, 求  $k$  的极大似然估计。

解: {求解极大似然估计, 应该先写出极大似然函数  $\ln(L(\theta))$ , 再对参数  $\theta$  求导即可, 必要时需要验证二阶导。}

$$f(X) = \frac{1}{k^n}, 0 \leq x_i \leq k.$$

$$\ln L(k) = -n \ln k, \ln L(k)' = -\frac{n}{k} < 0.$$

不存在  $k$  的极大似然估计。

## Part II

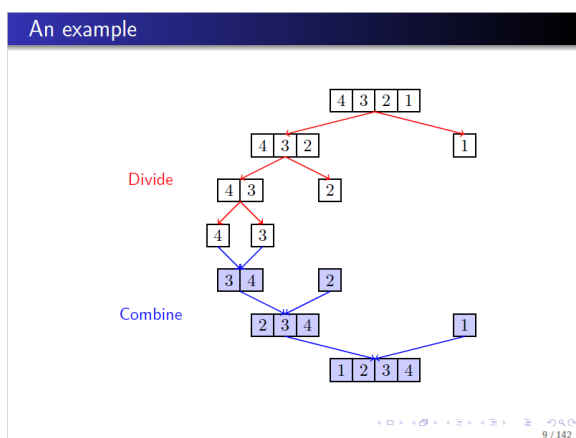
# 计算机算法设计与分析

## Question 1

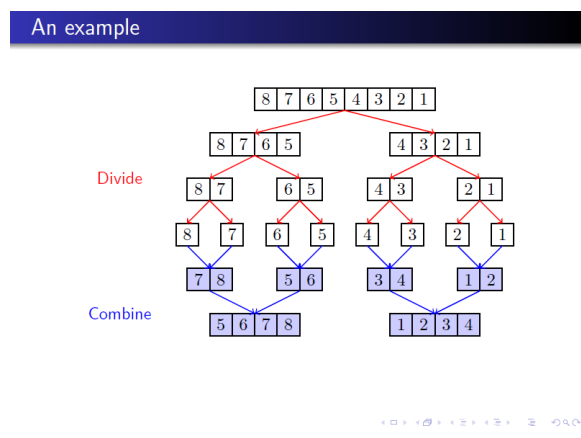
用时间复杂度尽可能少的算法来排序一个  $n$  个整数的数组。

解: (1) 首先想到的是利用冒泡排序, 利用两个 for 循环来排序数组, 这种方法的时间复杂度是  $O(n^2)$ , 代码较简单, 没有递归调用, 略去;

(2) 采用 DC(divide and conquer) 思想, 每次递归调用数组  $[0, n]$  的前  $n-1$  个元素, 再回溯合并, 大致过程如下图所示 (选自卜东波老师上课的 slides)。



(a) 从倒数第二个元素位置一分为二



(b) 从中间的位置一分为二

图 1: 采用分治思想排序

合并的时候将末尾的第  $n$  个元素插入前  $n-1$  个元素当中, 时间复杂度为  $O(n)$ , 所以有迭代式:  $T(n) = T(n-1) + O(n)$ , 简单推导:

$$\begin{aligned}
T(n) &\leq T(n-1) + cn \\
&\leq T(n-2) + c(n-1) + cn \\
&\leq \dots \\
&\leq c(1+2+3+\dots+n) \\
&= O(n^2)
\end{aligned}$$

代码相对简单，略去；

(3) 和 (2) 中方法的分治一样，按照下标来分治，此时分治从该数组的中心位置一分为二，分别对两个子问题排序，分别排好序之后再回溯合并，大致过程如图所示 (选自卜东波老师上课的 slides)，这实际上就是归并排序 (二路归并)。归并的过程可以简单描述为：先准备一个数组，数组容量是两个子问题的规模之和，比较  $a[i]$  和  $b[j]$  的大小，若  $a[i] \leq b[j]$ ，则将第一个有序表中的元素  $a[i]$  复制到  $r[k]$  中，并令  $i$  和  $k$  分别加上 1；否则将第二个有序表中的元素  $b[j]$  复制到  $r[k]$  中，并令  $j$  和  $k$  分别加上 1；如此循环下去，直到其中一个有序表取完；然后再将另一个有序表中剩余的元素复制到  $r$  中从下标  $k$  到最后的单元，大致过程如下 (参考 <https://blog.csdn.net/daigualu/article/details/78399168>)。介绍完方法，下面给出实际的可运行代码 (C++)，利用分治和归并排序的思想来排序某一数组，其中的数组规模和元素是自行输入，更加灵活。

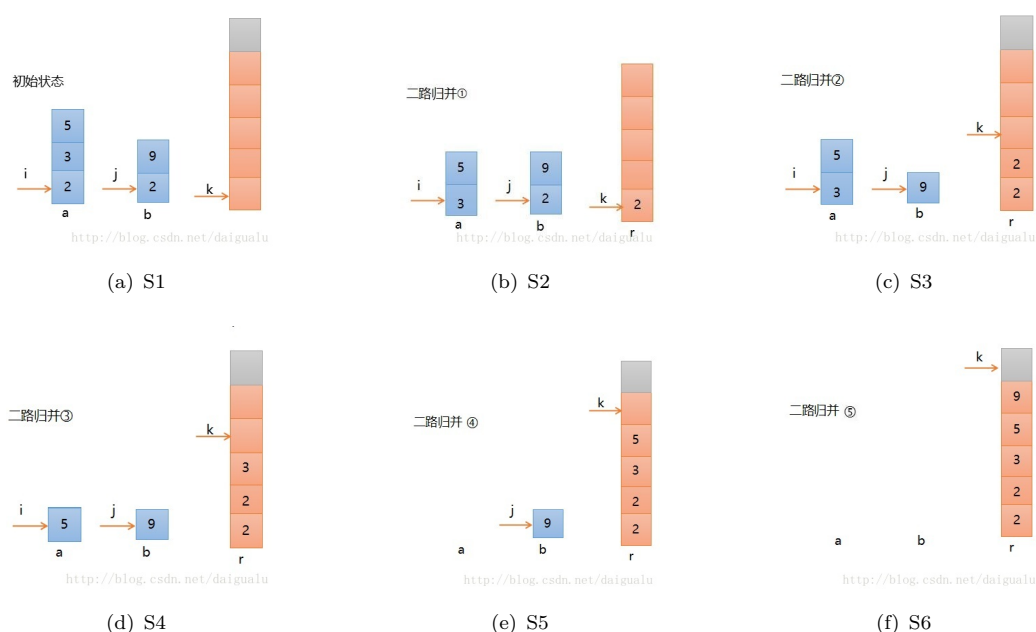


图 2: 二路归并过程

```

1  #include <iostream>
3  #include <stdio.h>
5  using namespace std;
7  long int merge(int a[], int left, int mid, int right, int b[])
9  {
    int i = mid;

```

```

11  int j = right;
12  int k = 0;
13  while (i >= left && j >= mid+1)
14  {
15      if(a[i] > a[j])
16      {
17          b[k++] = a[i--];
18      }
19      else
20      {
21          b[k++] = a[j--];
22      }
23  }
24  while (i >= left)
25  {
26      b[k++] = a[i--];
27  }
28  while (j >= mid+1)
29  {
30      b[k++] = a[j--];
31  }
32  for (i = 0; i < k; i++)
33  {
34      a[right - i] = b[i];
35  }
36
37 long int solve(int a[],int left , int right ,int b[])
38 {
39     if(right > left)
40     {
41         int mid = (right+left) / 2;
42         solve(a,left , mid,b);
43         solve(a,mid + 1, right,b);
44         merge(a,left , mid, right,b);
45     }
46 }
47
48
49 int main()
50 {
51     long int n;//数组维度
52     scanf("%d", &n);
53     int *a = new int[n];
54     int *b = new int[n];
55     for(long int i=0;i<n;i++)
56     {
57         scanf("%d", &a[i]); //scanf的速度要比cin的速度快
58     }
59
60     solve(a,0,n-1,b); // 归并排序
61
62     for(int i = 0;i<n;i++)
63         cout<<a[i]<<' ';
64     return 0;
65 }

```

Listing 1: 归并排序,C++

上述的代码过程中，两个子问题的归并实际上是从后向前的归并，下面给出从前向后的归并过程，二者本质一样。（但是不知道为什么下面这个代码无法完成排序？）

```

1 #include <iostream>
2 #include <stdio.h>

```

```

4 using namespace std;

6 long int merge(int a[], int left, int mid, int right, int b[])
{
8     int i = left;
    int j = mid+1;
10    int k = 0;
    while (i <= mid && j <= right)
12    {
        if(a[i] > a[j])
14        {
            b[k++] = a[i++];
16        }
        else
18        {
            b[k++] = a[j++];
20        }
    }
22    while (i <= mid)
    {
24        b[k++] = a[i++];
    }
26    while (j <= right)
    {
28        b[k++] = a[j++];
    }
30    for (i = 0; i < k; i++)
    {
32        a[right - i] = b[i];
    }
34 }

36 long int solve(int a[], int left, int right, int b[])
{
38     if(right > left)
    {
40         int mid = (right+left) / 2;
        solve(a, left, mid, b);
42         solve(a, mid + 1, right, b);
        merge(a, left, mid, right, b);
44     }
46 }

48 int main()
{
50     long int n; // 数组维度
    scanf("%d", &n);
52     int *a = new int[n];
    int *b = new int[n];
54     for(long int i=0; i<n; i++)
    {
56         scanf("%d", &a[i]); // scanf的速度要比cin的速度快
    }
58
    solve(a, 0, n-1, b); // 归并排序
60
    for(int i = 0; i<n; i++)
62         cout<<a[i]<<' ';
    return 0;
64 }

```

## Question 2

C++ 中输入二维（多维）数组的方法。（这不是个具体的问题，只是为了面试要求手写代码的时候可参考）。

1. 使用 C++ 中的 *vector* 数据结构，*vector* 是一个动态数组结构，可以在其中添加或删除元素。在头文件中声明 `#include <vector>`，定义一维数组 `vector<int> a;`，定义二维数组 `vector<vector<int>> a;`，注意最后两个尖括号之间应该有个空格，使用方法如下：

(1) 数组规模较小时使用；

```
1 vector<vector<int> >vec;
2 vector<int>a;
3 a.push_back(1);
4 a.push_back(2);
5 vector<int>b;
6 b.push_back(3);
7 b.push_back(4);
8 vec.push_back(a);
9 vec.push_back(b);
```

(2) 数组规模较大，且不需要自行输入；

```
1 vector<vector<int> >array(6);//先确定数组的行数
2 for(int i=0;i<array.size();i++)
3     array[i].resize(8);//确定每行的列数
4
5 for(int i=0;i<array.size();i++)
6     for(int j=0;j<array[0].size();j++)
7         array[i][j]=i*j;
```

(3) 数组规模较大，且需要自行输入数组元素；

```
1 int m,n;
2 cin>>m>>n;//输入时可以中间可以加空格
3 vector<vector<int> >array;
4 for(int i=0;i<array.size();i++)
5     for(int j=0;j<array[0].size();j++)
6         cin>>array[i][j];//输入时每行之间可以回车
```

2. 利用指针生成二维数组，数组名是实际上是一个指针，使用指针来分配指针，使用方法如下：

(1) 一维数组：

```
1 int arraysize;//数组规模
2 scanf("%d",&arraysize);//输入数组规模，scanf比cin快很多
3 int *array=new int[arraysize];//数组名是指针
4 for(int count=0;count<arraysize;count++)
5     scanf("%d",&array[count]);
```

(2) 二维数组

```
1 int row,col;
2 scanf("%d %d",&row,&col);
3 int **array=new int*[row];//指向指针的指针，申请row个指向int*的指针
4 for(int i=0;i<row;i++)
5 {
6     array[i]=new int[col];//array每个元素都是指针
7 }
```

```
7     for(int j=0;j<col;j++)
8         scanf("%d",&array[i][j]);
9     }
```

以上的代码在输入元素时，用的都是 `scanf` 函数，需要声明头文件 `#include <stdio.h>`。使用 `scanf` 函数要比 `cin` 快很多，在很多 OJ 题当中，当自己的算法时间不通过时，可以通过更换输入函数来使代码通过 (个人经验)。

### Question 3

利用问题 1 和问题 2 中的方法，来解决数组逆序数计算问题 (包括数组显著逆序数计算问题)。

### Question 4

与第 1 题按照数组的下标来分治不同，这道题按照数组的值来分治，即选取 *pivot* 来排序一个数组。

### Question 5

计算分治问题时间复杂度的总结，主定理 (Master theorem))

### Question 6

leetcode 第 33 题，搜索旋转排序数组。问题描述：

### Question 7

leetcode 第 153 题，寻找旋转排序数组中的最小值。问题描述：

### Question 8

leetcode 第 200 题，计算岛屿的个数。问题描述：  
这道题实际上是计算连通域的个数，可以用 DFS 和 BFS 求解。

### Question 9

二叉树结构的实现，包括先序 (中序，后序) 遍历。



## Part III

# 机器学习与深度学习基础模型与算法

## Question 1

手推 BP(Back Propagation) 算法。

## Part IV

# 视频分析与处理相关知识点