

C程序设计

第5讲 数组

余力

buaayuli@ruc.edu.cn

内容提要

5.1 数组的定义和初始化

5.2 二维数组

5.3 数组的排序问题

5.4 筛法求素数





1. 数组概念定义初始化

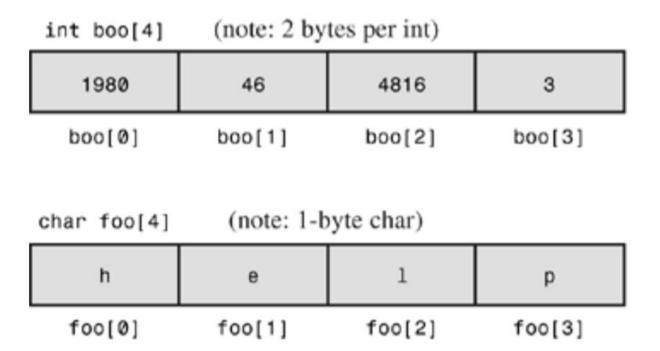
数组

- 一组类型相同的顺序存储的数据(变量)
- 数组名、下标、元素
- 方便对一组数据进行命名和访问
 - 数组名+下标 唯一确定数组中的一个元素
 - ▶ 通过数组名+下标可以访问数组中的任意元素
- 应用:
 - > 对一组数求最值、平均值
 - > 对一组数据排序

一维数组的定义

- 定义形式
 - > 类型说明符 数组名[常量]
 - 例: float sheep[10]; int a2001[1000];
- 数组的命名规则
 - 数组名的第一个字符应为英文字母;
 - 用方括号将常量表达式括起;
 - 常量表达式定义了数组元素的个数;
 - 数组的下标从0开始,如果定义了5个元素,是从第0个元素到 第4个元素
 - > 常量表达式中不允许含有变量

一维数组的数组组织方式



数组初始化

■ 直接声明时初始化

```
\rightarrow int a[5] = { 3, 5, 4, 1 };
         3
               5
   a
 下标
 int main() {
      int a[10];
                                     危险!!!
      printf("%d", a[0]);
                                    Dev C++ OK
      printf("%d", a[1]);
      printf("%d", a[11]);
                                     友学网 不行
      return 0;
```

数组元素的访问

■ 访问一维数组中元素的形式:

数组名[下标]

- 例如:
 - \rightarrow a[0] = a[1] + a[2];
- 其中:
 - > 下标写在一个方括号中;
 - 下标是整型表达式,如果为浮点型数据,C截去小数部分,自动取整。
 - 引用时下标不能超界,否则编译程序检查不出错误,但执行时出现不可知结果。

数组与循环

```
for (i=0; i < n; i++)
  scanf("%d", &A[i]);
                             数组不是一个变量
printf("\n");
                           不能直接操作!!!
for (i=0; i < n; i++)
  printf("%d", A[i]);
printf("\n");
```

字符数组与字符串

character array but not a string



character array and a string



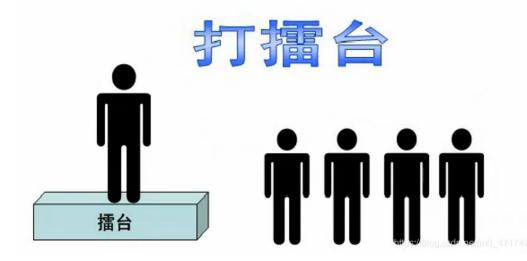


例:输出每月天数

```
#include <stdio.h>
#define MONTHS= 12
int main() {
 int days[MONTHS] = \{31,28,31,30,31,30,31,30,31,30,31\};
 int index;
 for (index = 0; index < MONTHS; index++)
   printf("Month %d has %2d days.\n", index +1, days[index]);
 return 0;
```

例:哪只羊最重?

- 中秋佳节,有贵客来到草原,主人要从羊群中选一只肥羊宴请宾客,当然要选最重者。
 - 要记录每只羊的重量,如果有成千上万只羊,不可能用一般变量来记录。可以用带有下标的变量,即数组
 - > 将羊的重量读入存放到数组中
 - 声明一个变量保存最大的重量,不断更新之



程序框图

```
bigsheep = 0.0f; 将记录最重的羊的重量置 0
bigsheepNo = 0;记录最重的羊的编号
for (i=0; i<10; i=i+1)
  提示输入第 i 只羊的重量;
  键入第 i 只羊的重量 sheep[i];
          bigsheep < sheep[i]
  bigsheep = sheep[i];
  bigsheepNo = i;
  存重者,记录第i只。
输出 bigsheep
              ( 最重的羊的重量 )
              (最重的羊的编号)
输出 bigsheepNo
```

```
#include <stdio.h> // 预编译命令
int main()
                     // 主函数
 float sheep[10] ={0}; // 用于存10只羊每一只的重量
 float bigsheep=0; // 浮点类型变量, 存放最肥羊的重量
 int i=0, bigsheepNo=0; // 整型变量, i 用于计数循环,
                     // bigsheepNo用于记录最肥羊的号
for ( i=0; i<10; i=i+1 )</pre>
     printf("请输入羊的重量sheep[%d]=", i);
     scanf("%f", &sheep[i]); // 输入第i只羊的重量
     if (bigsheep < sheep[i] ) // 如果第i只羊比当前最肥羊大
          bigsheep = sheep[i];// 让第i只羊为当前最肥羊
          bigsheepNo = i; // 纪录第i只羊的编号
                           // 循环结束
  printf("最肥羊的重量为%f\n", bigsheep);
  printf("最肥羊的编号为%d\n", bigsheepNo);
  return 0;
                                Chp05 最重肥羊.cpp
```





2. 二维数组

二维应用场景

有n个学生,每个学生学m门课,已知所有学生的各门课的成绩, 分别求每门课的平均成绩和每个学生的平均成绩。设各学生成绩 如下:

课程 姓名	课程 1	课程 2	课程 3
学生1	89	78	56
学生 2	88	99	100
学生3	72	80	61
学生 4	60	70	75

#195 平均成绩排序

有 n 位学生,每位学生修读的科目数不尽相同,已知所有学生的各科成绩,要求按学生平均成绩由高到低输出学生的学号、平均成绩; 当平均成绩同时,按学号从低到高排序。对平均成绩,只取小数点后前 2 位,从第 3 位开始舍弃 (无需舍入)。√

輸入格式₽

□□輸入为 n+1	行,	第一	行为 n	表示学生人数。	₽
-----------	----	----	------	---------	---

□□从第二行开始的 n 行,每行为一名学生的成绩信息,包括:学号、科目数,各科成绩。其中 n、学号、成绩均为整数,它们的值域为:0≤n≤10000,1≤学号≤1000000,0≤成绩≤100。学生的科目数都不超过 100 门。√输出格式√

□□最多 n 行,每行两个数,学号在前,后为平均成绩,空格分隔。若 n 为 0,输出 NO;若某学生所修科目不到 2 门,则不纳入排序,若无人修满 2 门,也输出 NO。 4

+-24	3	+**/r.l	
4 Part	A.	样例↩	
-HDU.	/ N	21 TH 12 31 TH	

輸出样例↩

5⊬

2003-93.75₽

1001-2-89-78∉

1001-83.50

2003-4-88-99-100-88

1004-72.66

4004-3-72-80-66

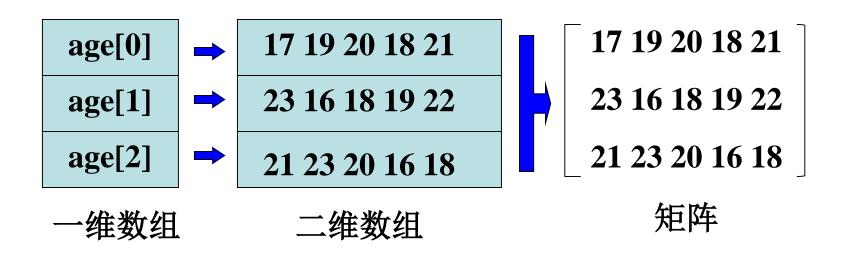
4004-72.66↔

1004-3-70-66-82₽

3001-1-100₽

二维数组的概念及其定义

- 当一维数组的每个元素是一个一维数组时,就构成了二维数组。
- 二维数组与数学中的矩阵概念相对应。



二维数组的定义

■ 定义方式

- 类型标识符 数组名[常量表达式1][常量表达式2]
- 类型标识符:数组中每个元素的数据类型。可以是C语言中所有的数据类型。
- 数组名:合法的标识符,数组名就是变量名。
- ▶ 常量表达式1:又称行下标,二维数组中一维数组元素个数。
- ▶ 常量表达式2:又称列下标,表明每个一维数组元素个数。

多维数组的定义

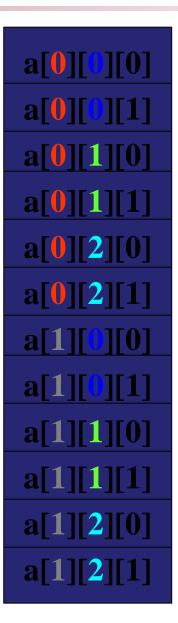
二维数组的每一个元素又是相同的类型的一维数,就构成了三维数组,.....依此类推,就可构成四维或更高维数组

■ 定义一个n维数组:

类型标识符 数组名 [常量1][常量2] ••• [常量n]

三维数组的排列顺序

- 说明一个三维数组:
 - int a[2][3][2];
- 12个元素在内存中排列
 - 顺序如右图:



2.2 访问二维数组和多维数组

■ 访问二维数组中元素的形式:

数组名[下标][下标]

- 其中:
 - > 每一个下标写在一个方括号中;
 - 下标是整型表达式,如果为浮点型数据,C截去小数部分,自动取整。
 - 引用时下标不能超界,否则编译程序检查不出错误,但执行时出现不可知结果。

二维数组和多维数组的初始化

- 二维数组与多维数组的初始化本质上与一维数组初始化相同
 - > 例:

```
二维数组的初始化

int a[2][3]={{1,2},{4,5,6}};

或写成

int a[2][3]={1,2,4,5,6};
```

int $a[2][3] = \{\{1,2,4\},\{5,6\}\};$

矩阵转置

```
#include <stdio.h>
                                                    printf("array b:\n");
int main()
                                                    for (i=0; i < =2; i++)
{ int a[2][3]=\{\{1,2,3\},\{4,5,6\}\};
                                                    { for(j=0;j<=1;j++)
    int b[3][2],i,j;
                                                           {printf("%5d",b[i][j]);
    printf("array a:\n");
                                                           printf("\n");}
    for (i=0;i<=1;i++)
    { for (j=0;j<=2;j++)
                                                     return 0;
      { printf("%5d",a[i][j]);
          b[j][i]=a[i][j];
       printf("\n");
                                    a = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{bmatrix} \longrightarrow b = \begin{bmatrix} 2 & 5 \\ 3 & 6 \end{bmatrix}
```

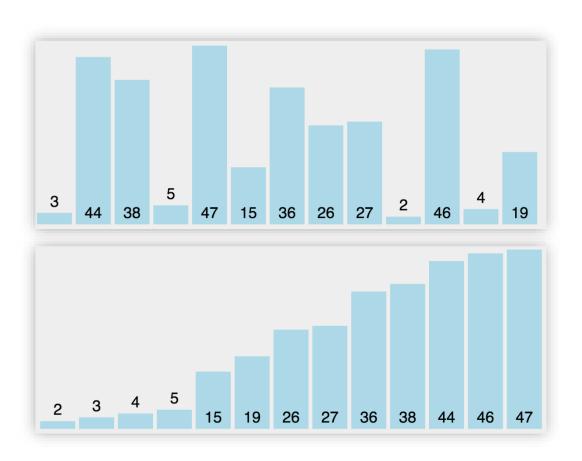




3. 数组排序问题

排序问题

- 问题定义
 - > 将数组中的元素按照一定顺序重新排列



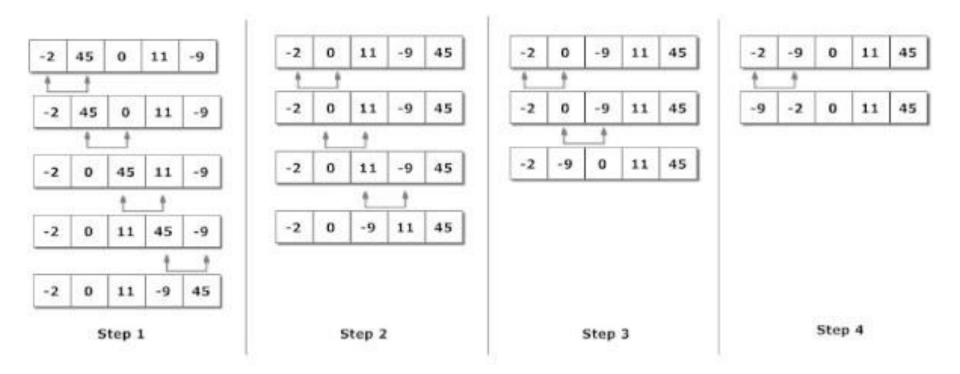
排序算法 - 冒泡排序(1)

- 基本思路
 - > 从头到尾依次访问数组
 - > 如果发现顺序错误就交换过来
 - > 直到没有再需要交换的元素

算法运行详解

https://visualgo.net/sorting

排序算法 - 冒泡排序(2)



从小到大

排序算法 - 冒泡排序(3)

a[0] - a[n-1] 从小到大

```
for (int i = 0; i < n - 1; i++)
  for (int j = 0; j < n - 1 - i; j++)
    if (a[j] > a[j + 1]) {
      int tmp = a[j];
      a[j] = a[j + 1];
      a[j + 1] = tmp;
  }
```

Chp05_冒泡排序.cpp

是否一定需要N轮?

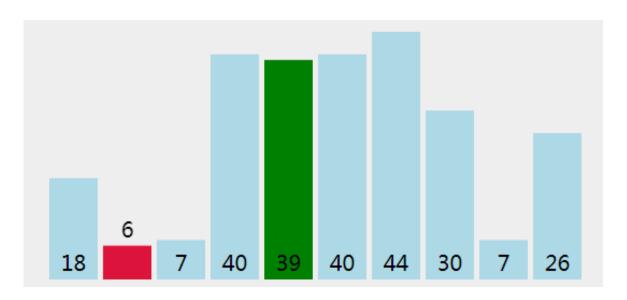
冒泡排序 优化

```
for (int i = 0; i < count - 1; i ++) {
    int swap = 0;
    for (int j = 0; j < count - 1 - i; j ++) {
       if (arr[j] > arr[j + 1]) {
            int tmp = arr[j];
            arr[j] = arr[j + 1];
            arr[j + 1] = tmp;
            swap = 1;
    if (swap == 0)
        break;
```

排序算法 - 选择排序(1)

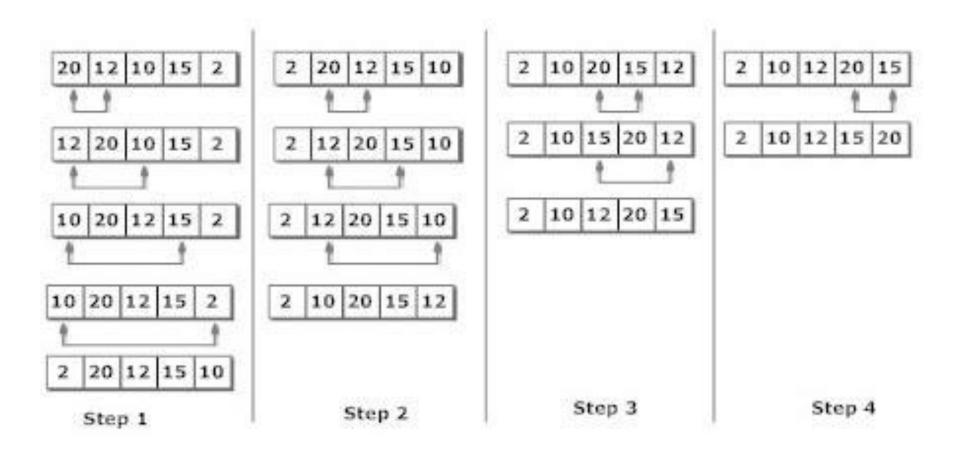
■ 基本思路

- 把数组分为已排序和未排序两部分
- 每次遍历未排序部分,选择出其中最小元素,放到已排序部分
- 直到所有元素都位于已排序部分



算法运行详解 https://visualgo.net/sorting

排序算法 - 选择排序 (2)



排序算法 - 选择排序(3)

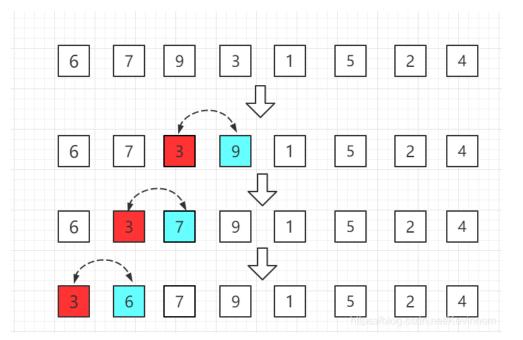
```
for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
   int min index = i;
    for (int j = i + 1; j < n; j++)
       if (a[min index] > a[j]) {
          min index = j;
    if (min index != i) {
       int tmp = a[min index];
        a[min index] = a[i];
       a[i] = tmp;
```

Chp05_选择排序.cpp

排序算法 - 插入排序(1)

■ 基本思路

- 把数组分为已排序和未排序两部分
- > 依次访问未排序元素,将它插入到已排序部分的相应位置
- 为了支持插入,需要将元素向后移位
- 直到所有元素都位于已排序部分



算法运行详解

https://visualgo.net/sorting

排序算法 - 插入排序 (2)

```
for (int i = 1; i < n; i++) {
   int key = a[i];
   int index = i;
   for (int j = i - 1; j >= 0; j--)
       if (key < a[j]) {</pre>
          a[j + 1] = a[j]; Key往前
          a[index] = key;
```

Chp05_插入排序.cpp

时间复杂度是 0(n^2)

#195 平均成绩排序

有 n 位学生,每位学生修读的科目数不尽相同,已知所有学生的各科成绩,要求按学生平均成绩由高到低输出学生的学号、平均成绩; 当平均成绩同时,按学号从低到高排序。对平均成绩,只取小数点后前 2 位,从第 3 位开始舍弃 (无需舍入)。
√

輸入格式₽

□□輸入为 n+1	行,	第一行	分 n	表示学生人	数。	₽
-----------	----	-----	-----	-------	----	---

□□从第二行开始的 n 行,每行为一名学生的成绩信息,包括:学号、科目数,各科成绩。其中 n、学号、成绩均为整数,它们的值域为:0≤n≤10000,1≤学号≤1000000,0≤成绩≤100。学生的科目数都不超过 100 门。√输出格式√

□□最多 n 行,每行两个数,学号在前,后为平均成绩,空格分隔。若 n 为 0,输出 NO;若某学生所修科目不到 2 门,则不纳入排序,若无人修满 2 门,也输出 NO。 4

样例	ì入样例↩	输
样	\$/ \^\^ 199\+ ¹	粮

5

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

93.75

2003

1001·2·89·78₽ 1001·83.50₽

2003 4 88 99 100 88 4 1004 72.66

4004-3-72-80-664 4004-72.664

1004-3-70-66-82

3001-1-100↔

```
int-main()-{√
 → int·id[10000];
     double aver[10000], tmpf;
 → int·n,·i,·j,·StuNo,·KemuNum,·tmp,·sum,·count·=·0·;
+
 → scanf ("%d", &n);
 → //· 输入 n 位学生信息√
 → for·(i·=·0;·i·<·n;·i++)·{-/-</p>
      → scanf-("%d-%d",-&StuNo,-&KemuNum);+/
      \rightarrow for \cdot (sum \cdot = \cdot 0, \cdot j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot KemuNum; \cdot j + + \cdot \cdot \{ \leftrightarrow \}
    → scanf·("%d", -&tmp);
      → \ → sum·=·sum·+·tmp;··}
      → (if (KemuNum > = 2) {
          → id[count·]·=·StuNo;
           → aver[count·]·=·sum·*·1.0·/·KemuNum;
    → \ → count·++;··}
```

 Ψ

```
if-(-count- · = = ·0·)-{-
     printf-("NO");√
 → return·0;··}· -
else-{⊬
 → for (i = 0; i < count - 1; i++)</p>
       → for (j = 0; j < count - i-1; j++)</p>
       → if-((fabs(aver[j]--aver[j-+1])-<-1e-7-&&-id[j-+1]-)-||-aver[j]-<-aver[j-+1]-)-|-</p>
       \rightarrow \rightarrow tmp·=·id[j]; \rightarrow id[j]·=·id[j·+·1]; \rightarrow id[j·+·1]·=·tmp;\checkmark
    → → tmpf·=·aver[j];··aver[j]·=·aver[j·+·1]; → aver[j·+·1]·=·tmpf;··}··
 → for ·(i ·= ·0;·i · < ·count;·i++) ~!</p>
       → printf(-"%d-%.2lf\n",-id[i],-int(aver[i]-*-100)-/-100.0-);
```

```
→ return·0;
```

→ }⊬

Chp05_平均成绩排序(#195).cpp

```
scanf ("%d", &n);
for (i = 0; i < n; i++) {// 输入n个信息
  scanf ("%d %d", &StuNo, &KemuNum);
  for (sum = 0, j = 0; j < KemuNum; j++) {
       scanf ("%d", &tmp);
       sum = sum + tmp; }
  if ( ** ) { id[count]; aver[count];count++;}
// 输出结果
if (count == 0)
       printf ("NO");
else {
       for (i = 0; i < count-1; i++)
       for (j = 0; j < count-1-i; j++)
      for (i = 0; i < count; i++)
           printf( );
```

典型 统计排序 程序框架

a[0]·--·a[n-1]·n 个数排序。

```
for \cdot (i \cdot = \cdot 0; \cdot i \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1; \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow if \cdot (a[j] \cdot < \cdot a[j \cdot + \cdot 1] \cdot) \cdot \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot j \cdot - \cdot n \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot i \cdot n \cdot - i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot i \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot i \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot i \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot i \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot i \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot i \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot i \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot i \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0; \cdot n \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 0
```

i	0	n-1
j	0	n-1-i

a[1]·--·a[n]·n 个数排序↩

```
for \cdot (i \cdot = \cdot 1; \cdot i \cdot \langle \cdot \mathbf{n}; \cdot i + +) \leftrightarrow
\rightarrow for \cdot (j \cdot = \cdot 1; \cdot j \cdot \langle \cdot \mathbf{n} \cdot - \cdot \mathbf{i}; \cdot j + +) \leftrightarrow
\rightarrow \rightarrow if \cdot (\mathbf{a}[j] \cdot \langle \cdot \mathbf{a}[j \cdot + \cdot 1] \cdot) \cdot \leftrightarrow
\rightarrow \rightarrow \{\cdot tmp \cdot = \cdot \mathbf{a}[j]; \rightarrow \mathbf{a}[j \cdot + \cdot 1]; \rightarrow \mathbf{a}[j \cdot + \cdot 1] \cdot = \cdot tmp; \rightarrow \} \leftrightarrow
```

多排序依据。

```
for \cdot (i = \cdot 0; \cdot i < \cdot n \cdot - 1; \cdot i + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j = \cdot 0; \cdot j < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow for \cdot (j = \cdot 0; \cdot j < \cdot n \cdot - \cdot 1 - \cdot i; \cdot j + +) \leftarrow \\ \rightarrow if \cdot (aver[j] \cdot < \cdot aver[j + \cdot 1] \cdot || \cdot (fabs(aver[j] \cdot - \cdot aver[j + \cdot 1]) \cdot < \cdot 1e - 7 \cdot & & \cdot id[j] \cdot > \cdot id[j \cdot + \cdot 1] \cdot || \cdot (fabs(aver[j] \cdot - \cdot aver[j + \cdot 1]) \cdot < \cdot 1e - 7 \cdot & & \cdot id[j] \cdot > \cdot id[j \cdot + \cdot 1] \cdot || \cdot (fabs(aver[j] \cdot + \cdot 1]) \cdot || \cdot (fabs(aver[j] \cdot + \cdot 1]
```

类似题目

- #195 平均成绩排序(数组、排序)
- #307 生辰八字(数组、排序)
- #91 相似乐曲
- #308 猪场分配
- #177 膜拜大神
- #225 名次查询(填空题)

#307 生辰八字

大富商杨家有一女儿到了出阁的年纪,杨老爷决定面向全城适龄男士征婚。杨老爷遵循传统,决定按生辰八字作为选女婿的依据。每个应征的男士须提供自己的生辰八字,亦即八个正整数,每个数的取值范围均在[1,24]。杨老爷特意聘请了黄半仙来算命,选择和女儿最契合的前 k· 个男士作为候选。黄半仙采用的算命方法是西洋传入的余弦相似度,具体做法如下:4 给定两个生辰八字 A·=·[a_1 , a_2 ,..., a_8],B=[$\cdot b_1$, b_2 ,..., b_8],则 \cdot

Similarity(A, ·B) = ·
$$\sum_{i=1}^{8} a_i * b_i / (\sqrt{\sum_{i=1}^{8} (a_i)^2} * \sqrt{\sum_{i=1}^{8} (b_i)^2})$$
 $=$

例如,若A-=-[10,1,1,1,1,1,1], B-=-[1,1,1,1,1,1,1], 则 Similarity(A,B)-= (10*1+1*1+...1*1)/(sqrt(10²+1²+...1²)+sqrt(1²+1²+...+1²))-=-1.29-/

黄半仙认为一个男士和小姐两人的生辰八字的余弦相似度越大,两人就越契合。 🗸

【输入格式】↵

第 1 行两个整数,n· 和· k,(1· ≤·n· ≤·100,·1· ≤·k· ≤n),表示有 n 个男士应征,以及需要选择 k 人进入候选名单。↓ 第 2 行 8 个整数,表示杨小姐的生辰八字。↓

后面 n 行,每行 9 个整数,第一个数字是某男士的身份证号,8 位整数;后面 8 个数字是该男士的生辰八字。整数之间均以空格隔开。→

【输出格式】↵

k· 个整数,表示契合度最好的前 k· 位男士的身份证号,按相似度从高到低排列。↓

注意: 若两个男士和小姐的相似度相同,则身份证号码大的一个排在前面。当相似度相差小于·1e-10·时,认为相同。

#91 相似乐曲

一个音乐搜索引擎,用户输入一首乐曲 Q、一个正整数 k。从音乐库中查找与 Q 最相似的 k 首乐曲。乐曲由一组正整数组成,每个正整数表示声音的频率。计算乐曲相似度的方法是**直方图方法**。下面是详细的计算过程。↩

第一步,将整个频率的取值区域([0,·255])均分为 16 个子区域,即[0,15]、·[16,31]、……、·[240,·255]。扫描—首乐曲,计算组成该乐曲的所有频率值出现在每个子区域的次数。例如—首乐曲 M1 由 4 个频率组成 10、12、245、245,则它的直方图就是√

[0, 15]:24

[16, 31]:0

......

[240, 255]:2- 4

【輸入格式】↩

- → 第 1 行,表示查询乐曲,一个正整数 n0 (1≤n0≤100),表示乐曲长度,后面有·n0·个整数,每个整数在[0,·255]
 内,表示一个频率。
- → 第2行,两个整数n和k,用空格隔开。表示有n首乐曲,1≤n≤100,查找最相似的k·(1≤k≤n)首乐曲。√
- → 第 3 行到 n+2 行,表示编号从 0 到 n-1 的 n 首乐曲。每行一个正整数 ni-(1≤ni≤100), 表示该乐曲长度,后面 ni 个整数,每个整数在[0,-255]内,表示一个频率。 ↩

【輸出格式】↩

输出 k 个整数,与查询乐曲最相似的乐曲的编号,注意乐曲编号范围是[0,·n-1]。按相似度从高到低(即:欧式距离从小到大)的顺序输出。若两首乐曲与 Q 的距离相同,则编号小的排名靠前。↩

#308 猪场分配

老赵经营着一家现代化畜牧养殖企业,在全国各地建有 n 家专业养猪场。但是由于受非洲猪瘟的影响,2019 年损失较为惨重。在国家政策和市场需求的激励下,老赵决定分三个批次购入仔猪,恢复生产。为了杜绝疫病交叉感染的潜在风险,同一个批次的只能放在同一个养殖场。由于不同场地的养殖成本与容量不同,现在他需要考虑如何安排养殖场,以实现最佳的经济效益。假定各批次出栏时,市场预期价格一致,根据输入的养殖场现状信息,编程找出一种总成本最少的猪场分配方案(不是成本最少的所有方案,见输出说明)。 ↩

【输入格式】↓

第1行3个整数,分别表示三个批次的仔猪数量。↓

第2行1个整数,表示老赵经营的养殖场数 n。 ₽

第3行开始,共n行,每行5个整数,依次表示: 养殖场的编号、运营状态、最大养殖容量、运营基础成本和每头仔猪的出栏养殖成本。其中运营状态用0、1表示,1表示已在运营,不能安排其它批次仔猪进场。比如:112·1·3000·5000·300。

□

【输出格式】↓

如果找到最少成本的方案,输出两行,第 1 行只 1 个数,为最少成本;第 2 行 3 个数,为对应该成本的分配方案,即依仔猪批次顺序,输出养殖场的编号。这些编号是在所有可能最佳方案中,各批次可能分配的猪场最小编号。 ↩ 如果找不到,输出 NO。 ↩

#177 膜拜大神

在 303 寝室里有一个大神,他的名字叫冯神。冯神是一个很厉害的人物,冯-诺依曼都和他都有某种联系。这一天有 n 个 同学想要去拜访他,但是冯神是一个很有规矩的人,他规定,想要去拜访他的人的学号,必须满足条件: 学号各个位上的

数字之和必须可以被 k 整除。↩
□□请问想要拜访冯神的 n 个同学里面,有多少个可以去拜访他。·□□·↩
□□注:如需下载本题测试数据·请用 notepad++或者其他高级编辑器打开,否则看不到换行·~
输入格式·↩
□□包含 n+1 行。↓
□□第1行2个整数 n(1≤n≤180)和 k(3≤k≤9),其中 n 表示有 n 个同学想要去拜访。↓
□□接下来的 n 行,每行一个整数 a,表示一个学号。输入数据保证学号是信息学院大一新生的正规学号,且不存在相同
的学号。↩
输出格式·↩
□□包含 m+1 行,第 1 行一个整数 m,表示 <mark>可以去拜访冯神的学生人数</mark> ;接下来 m 行,每行一个整数,表示可以去膜拜
冯神的同学的学号。注意:按照 <mark>从小大的顺序输出学号。</mark> ↩
输入样例・↩
3-3↓
2013202476

2013202477 \

2013202478₽

输出样例 ⋅ ↓

1 ↓

2013202476₽

#225 名次查询

信息学院一年级学生期末考试后,需对成绩进行评估排名。排名规则是: 1) 按成绩从高到低排序; 2) 同分名次相同; 3) 名次从 1 开始,某分数所在的名次由超过该分数的总人数决定。e.g. 若超过 90 分的总人数是 30,则 90 分对应名次是 31。 请编程完成具体的学号和成绩输入后,查询指定学号的名次。注意,本题中学号以字符串表示,最长不超过 20 个字符,且不会重复。 4

输入格式↓

- ●→ 共有 n+1 行,<mark>第 1 行一个整数 n 和一个学号;**前者表示学生人数 n < ·200,后者为待查的学号**,空格分隔,在主函数中完成输入; →</mark>
- ●→ 第 2 行起,每行两个数据, 第 1 个为学号 (字符串),第 2 个为整型的分数,空格分隔。这 n 行数据在子函数中完成

输入。↩

输出格式₽

1个整数,为名次。↓

输入样例↩

7-112₄

112-89₽

```
// Query 函数,它本身可再调用其它子函数。
//void Query(int n, char *id, int *prk);
//@{你的代码}。

int main()(。

char stu_id[21]; ····//学生学号,以字符表示。
····int rank = 0; ·····//名次。
····int n; ·····//总人数。

····

Scanf("%d%s", &n, stu_id);
····

Query(n, stu_id, &rank);
····

printf("%d", rank);
····

return 0;

}
```





4. 筛法求素数

求素数

```
1 int prime(int x)
     for(int i=2;i*i<=x;i++)
      if(x%i==0)
        return 0;
     return 1;
```

筛法思路

1不是素数,除1以外的自然数,当然只有素数与合数。筛法实际上是筛去合数,留下素数。

0	1	2	3	
2	3	5	7	
2x2				
3x2	3x3			
4x2				
5x2	5x3	5x5		
6x2				
7x2	7x3	7x5	7x7	

代码

```
int main() {
    int n, prime[10000];
    scanf("%d", &n);
   prime[1] = 0;
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        prime[i] = 1;
    for (int i = 2; i <= n; i++) {
       if (prime[i] == 1)
            for (int j = 2; j * i <= n; j++)
                prime[i * j] = 0;
   for (int i = 2; i <= n; i++)
        if (prime[i])
            printf("%d ", i);
    return 0;
```

Chp05_筛法求素数.cpp

效率的考虑

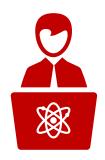
令 n 为合数(这里是100), c 为 n 的最小正因数

$$1 < c \le \sqrt{n}$$

只要找到 c 就可以确认 n 为合数,将其筛去

注意:要进行"筛"的1—100的数字是与数组prime[101]的下标相对应的,而每个数组元素的取值只有2个:是0或1,分别代表(标志)与下标相对应的数字是素数或不是素数





谢谢大家!

