【1】设计算法,原地将一个序列中所有奇数移到所有偶数的前边,要求: ①保持奇数和偶数原来的相对次序; ②算法的空间复杂度为O(1)。例如: 若原序列为:

[3, 2, 6, 1, 4, 9, 8, 5, 11, 7]

则处理后的序列为:

[3, 1, 9, 5, 11, 7, 2, 6, 4, 8]

【2】试编写对一个N×M矩阵原地进行排序的算法。要求排好序后的矩阵的每一行(从左到右)和每一列(从上到下)都是递增排列(结果可能不唯一)。

```
C:\windows\py.exe
[22, 44, 87, 50, 18, 42]
[21, 96, 25, 47, 42, 21]
[17, 42, 46, 54, 78, 29]
[52, 43, 89, 42, 27, 39]
 17, 21, 22, 29, 42, 44]
18, 25, 27, 39, 42, 50]
[21, 42, 46, 47, 78, 87]
[42, 43, 52, 54, 89, 96]
请按任意键继续. . .
```

right All Rights Reserved

版权所有: 中国 · 南京 · 东南大学

【3】按照快速排序的思想,编写实现链表排序的算法。

【4】试编写一个非递归的快速排序算法。

【5】已知一个由n个数字(0到9)组成的非负整数N,现要将其中的m(m<n)个数字移除。设计算法,找出移除这m个数字后,剩下的数字组成的数中的最小数。要求算法的时间复杂度为O(n)。例如:若非负整数为 1432219, m为3。任意去掉3个数字后可能得到很多的数,如1432、4322、2219、1219、...,其中1219这个数最小。

【6】设计算法,将一个形如m/n的真分数分解为若干个分子为1的分数之和。例如:

5/8 可分解为 1/2 + 1/8 7/8 可分解为 1/2 + 1/3 + 1/24 9/10 可分解为 1/2 + 1/3 + 1/15 10/11 可分解为 1/2 + 1/3 + 1/14 + 1/231 (可利用Python中的fractions模块) 【7】对于一个长度为n的元素序列S,在S的若干适当的位置插入S中已有的元素,可使S成为回文序列。例如,序列:

[1, 2, 2, 1]

已经是回文,不需插入(插入0个)元素。序列 [1,2,3,2,5]

在插入2个元素后,成为回文:

[1, 5, 2, 3, 2, 5, 1]

序列:

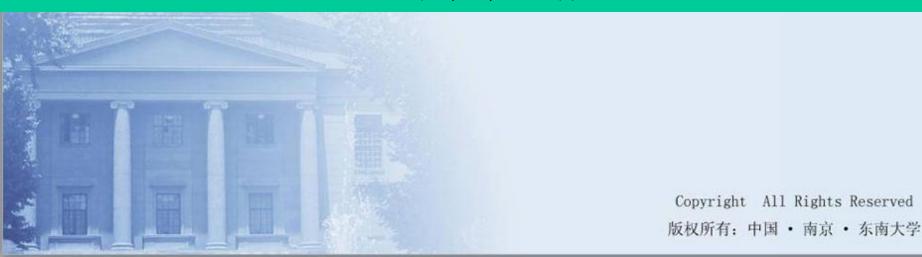
[1, 2, 5, 1, 2, 4]

在插入3个元素后,成为回文:

[1, 4, 2, 5, 1, 5, 2, 4, 1]

试编写非递归算法,计算对于任意序列S,至少需要在S中插入多少个元素可使S变成一个回文序列。

递归版本



【8】将一个整数N拆分为若干个数 n_1 、 n_2 、...、 n_m ,满 足 $n_1+n_2+...+n_m=N$ 。问:如何拆分,可以使得 $n_1 \times n_2 \times ... \times n_m$ 为最大。例如,若N为8,则将8拆 分为2、3、3可以使得 $2\times3\times3=18$ 为最大(对于有 些数,比如3,其本身大于任何拆分,所以不需进行 拆分)。试编写非递归算法求解,算法的输入为N (如8),输出为拆分结果(2,3,3)及连乘积(18

递归版本

```
def maxMulti(n):
  if n <= 3: # 不拆分大于等于拆分
    return n, str(n)
  else: \# f(n) = \max\{f(i) * f(n-i)\}
    maxs = 0
    for i in range(1, int(n/2)+1):
       a1, b1 = maxMulti(i)
       a2, b2 = maxMulti(n-i)
      if maxs < a1*a2:
         maxs = a1*a2
         s = b1 + ', ' + b2
    return maxs, s
```