



数据结构和算法 (Python描述)

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!

讲义照片均为郭炜拍摄



内排序算法



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

内排序算法概述



法国圣十字湖

什么是内排序

➤在内存中进行的排序，叫内排序，简称排序

复杂度不可能优于 $O(n\log(n))$

➤对外存（硬盘）上的数据进些排序，叫外排序

如何评价排序算法

➤ 时间复杂度

平均复杂度

最坏情况复杂度

最好情况复杂度

➤ 空间复杂度

需要多少额外辅助空间

➤ 是否稳定：

同样大小的元素，排序前和排序后是否先后次序不变

各种排序方法总结

类别	排序方法	时间复杂度			空间复杂度	稳定性
		平均情况	最好情况	最坏情况	辅助存储	
插入排序	直接插入	$O(n^2)$	$O(n)$	$O(n^2)$	$O(1)$	稳定
	Shell排序	$O(n^{1.3})$	$O(n)$	$O(n^2)$	$O(1)$	不稳定
选择排序	直接选择	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$	不稳定
	堆排序	$O(n\log_2 n)$	$O(n\log_2 n)$	$O(n\log_2 n)$	$O(1)$	不稳定
交换排序	冒泡排序	$O(n^2)$	$O(n)$	$O(n^2)$	$O(1)$	稳定
	快速排序	$O(n\log_2 n)$	$O(n\log_2 n)$	$O(n^2)$	$O(n\log_2 n)$	不稳定
归并排序		$O(n\log_2 n)$	$O(n\log_2 n)$	$O(n\log_2 n)$	$O(n)$	稳定
基数排序		$O(d(r+n))$	$O(d(n+rd))$	$O(d(r+n))$	$O(rd+n)$	稳定

Python的排序函数

Timsort, 蒂姆排序

- 一种混合了归并排序和插入排序的算法
- 稳定
- 最坏时间复杂度 $O(n \log(n))$
- 最好时间复杂度接近 $O(n)$
- 额外空间：最坏 $O(n)$ ，但通常较少
- 是目前为止最快的排序算法



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

插入排序



法国小镇Eze

插入排序

➤ 基本思想

- 1) 将序列分成有序的部分和无序的部分。有序的部分在左边，无序的部分在右边。开始有序部分只有1个元素
- 2) 每次找到无序部分的最左元素（设下标为 i ），将其插入到有序部分的合适位置（设下标为 k ，则原下标为 k 到 $i-1$ 的元素都右移一位），有序部分元素个数+1
- 3) 直到全部有序

插入排序

```
def insertionSort(a):  
    for i in range(1, len(a)): #每次把a[i]插入到合适位置  
        e, j = a[i], i  
        while j > 0 and e < a[j-1]: #比写 a[j-1] > e 适应性强  
            a[j] = a[j-1] # (1)  
            j -= 1  
        a[j] = e
```

- 最坏情况 (倒序) : 语句 (1) 执行 $1+2+3+\dots+(n-1)$ 次, 总复杂度 $O(n^2)$
- 平均情况: 对每个 i , 语句 (1) 平均执行 $i/2$ 次, 总复杂度 $O(n^2)$
- 最好情况 (基本有序): 对每个 i , 语句 (1) 不执行或执行很少次, 总复杂度 $O(n)$
- 稳定性: 稳定
- 额外空间: $O(1)$

插入排序

改进：二分法找插入位置

寻找插入位置时，用二分法。总体复杂度量级没有改进，因为要移动元素。且为了保证稳定性，插入位置必须是最后一个相等元素的后面。

插入排序常在其它高效排序算法中使用，比如改进的快速排序算法，在待排序区间很小的时候，改用插入排序

插入排序

改进： 可以自定义比较器

```
def insertionSort(a, key=lambda x, y: x < y):  
    for i in range(1, len(a)):  
        e, j = a[i], i  
        while j > 0 and key(e, a[j-1]):  
            a[j] = a[j-1]  
            j -= 1  
        a[j] = e
```

```
a = [5, 47, 74, 3, 4, 12, 8]  
insertionSort(a, key = lambda x, y: x > y)  
print(a) #>>[74, 47, 12, 8, 5, 4, 3]
```

插入排序

- 规模很小的排序可优先选用(比如, 元素个数10以内)
- 特别适合元素基本有序的情况(复杂度接近 $O(n)$)
- 许多算法会在上述两种情况下采用插入排序。例如改进的快速排序算法、归并排序算法, 在待排序区间很小的时候就不再递归快排或归并, 而是用插入排序

一种改进的插入排序: 希尔(shell)排序

1) 选取增量(间隔)为 D , 根据增量将列表分为多组, 每组分别插入排序:

第一组: $A_0, A_{0+D}, A_{0+2D}, \dots$

第二组: $A_1, A_{1+D}, A_{1+2D}, \dots$

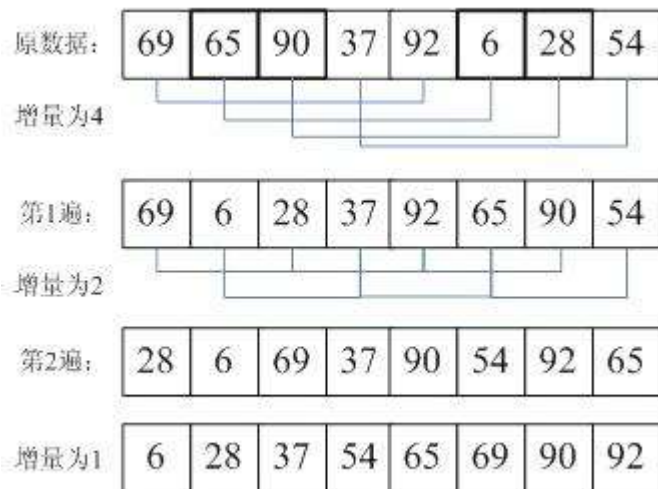
第三组: $A_2, A_{2+D}, A_{2+2D}, \dots$

若 $D=1$, 则插入排序后, 整个排序结束

2) $D = D//2$, 转1

初始增量 D 可以为 $n//2$, n 是元素总数
也许 D 还可以有别的选取法

最好: $O(n)$, 平均 $O(n^{1.5})$, 最坏 $O(n^2)$





北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

选择排序



戛纳海滨

选择排序

➤ 基本思想

- 1) 将序列分成有序的部分和无序的部分。有序的部分在左边，无序的部分在右边。开始有序部分没有元素
- 2) 每次找到无序部分的最小元素（设下标为 i ），和无序部分的最左边元素（设下标为 j ）交换。有序部分元素个数+1。
- 3) 2)做 $n-1$ 次，排序即完成

选择排序

```
def selectionSort(a):  
    n = len(a)  
    for i in range(n-1):  
        minPos = i #最小元素位置  
        for j in range(i+1,n):  
            if a[j] < a[minPos]: # (1)  
                minPos = j  
    if minPos != i:  
        a[minPos],a[i] = a[i],a[minPos]
```

选择排序

```
def selectionSort(a):  
    n = len(a)  
    for i in range(n-1):  
        minPos = i #最小元素位置  
        for j in range(i+1,n):  
            if a[j] < a[minPos]: # (1)  
                minPos = j  
        if minPos != i:  
            a[minPos],a[i] = a[i],a[minPos]
```

- 无论最好、最坏、平均，语句 (1) 必定执行 $(n-1) + \dots + 3 + 2 + 1$ 次，复杂度 $O(n^2)$
- 稳定性：不稳定，因 $a[i]$ 被交换时，可能越过了其后面一些和它相等的元素
- 额外空间： $O(1)$

平均效率低于插入排序，没啥实际用处



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

冒泡排序



巴黎凡尔赛宫

冒泡排序

➤ 基本思想

- 1) 将序列分成有序的部分和无序的部分。有序的部分在右边，无序的部分在左边。开始有序部分没有元素
- 2) 每次从左到右，依次比较无序部分相邻的两个元素。如果右边的小于左边的，则交换它们。做完一次后，无序部分最大元素即被换到无序部分最右边，有序部分元素个数+1。
- 3) 2)做 $n-1$ 次，排序即完成

冒泡排序

```
def bubbleSort(a):  
    n = len(a)  
    for i in range(1,n):  
        for j in range(n-i):  
            if a[j+1] < a[j]: # (1)  
                a[j+1],a[j] = a[j],a[j+1]
```

- 无论最好、最坏、平均，语句 (1) 必定执行 $(n-1) + \dots + 3 + 2 + 1$ 次，复杂度 $O(n^2)$
- 稳定性：稳定
- 额外空间： $O(1)$

冒泡排序

改进：最好情况，即基本有序时，可以做到 $O(n)$

如果发现某一轮扫描时，没有发生元素交换的情况，则说明已经排好序了，就不要再扫描了

```
def bubbleSort(a):  
    n = len(a)  
    for i in range(1,n):  
        done = True  
        for j in range(n-i):  
            if a[j+1] < a[j]: # (1)  
                a[j+1],a[j] = a[j],a[j+1]  
                done = False  
        if done:  
            break
```

排序的稳定性

1. 假设线性表中每个元素有两个数据项key1和key2，现对线性表按以下规则进行排序：先根据数据项key1的值进行非递减排序；在key1值相同的情况下，再根据数据项key2的值进行非递减排序。满足这种要求的排序方法是（ ）。
- A) 先按key1值进行冒泡排序，再按key2值进行直接选择排序
 - B) 先按key2值进行冒泡排序，再按key1值进行直接选择排序
 - C) 先按key1值进行直接选择排序，再按key2值进行冒泡排序
 - D) 先按key2值进行直接选择排序，再按key1值进行冒泡排序



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

归并排序

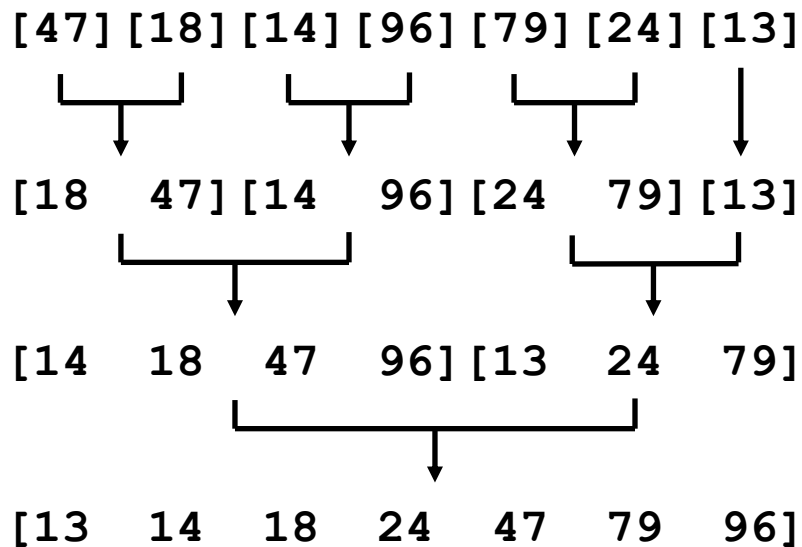


挪威天池

分治的典型应用：归并排序

- 数组排序任务可以如下完成：
 - 1) 把前半部分排序
 - 2) 把后半部分排序
 - 3) 把两半归并到一个新的有序数组，然后再拷贝回原数组，排序完成。

分治的典型应用：归并排序



分治的典型应用：归并排序

```
def Merge(a, s, m, e, tmp):
```

```
#将数组a的局部a[s,m]和a[m+1,e]合并到tmp,并保证tmp有序,然后再拷贝回a[s,e]
```

```
#归并操作时间复杂度:  $O(e-m+1)$ , 即  $O(n)$ 
```

```
    pb = 0
```

```
    p1, p2 = s, m+1
```

```
    while p1 <= m and p2 <= e:
```

```
        if a[p1] <= a[p2]:
```

```
            tmp[pb] = a[p1]
```

```
            p1 += 1
```

```
        else:
```

```
            tmp[pb] = a[p2]
```

```
            p2 += 1
```

```
    pb += 1
```

分治的典型应用：归并排序

```
while p1 <= m:
    tmp[pb] = a[p1]
    pb += 1
    p1 += 1
while p2 <= e:
    tmp[pb] = a[p2]
    pb += 1
    p2 += 1
for i in range(e-s+1):
    a[s+i] = tmp[i]
```

```
def MergeSort(a,s,e,tmp):  
    #将a[s:e+1]归并排序, 用tmp做缓存  
    if s < e :  
        m = s + (e-s)//2  
        MergeSort(a,s,m,tmp)  
        MergeSort(a,m+1,e,tmp)  
        Merge(a,s,m,e,tmp)  
  
lst = [1,41,7,98,7,12,3]  
lst2 = [0] * len(lst)  
MergeSort(lst,0,len(lst)-1,lst2)  
print(lst)
```

归并排序的时间复杂度

对n个元素进行排序的时间:

$$\begin{aligned}T(n) &= 2 * T(n/2) + a * n \\&= 2 * (2 * T(n/4) + a * n/2) + a * n \\&= 4 * T(n/4) + 2a * n \\&= 4 * (2 * T(n/8) + a * n/4) + 2 * a * n \\&= 8 * T(n/8) + 3 * a * n \\&\dots \\&= 2^k * T(n/2^k) + k * a * n\end{aligned}$$

(a是常数, 具体多少不重要)

一直做到 $n/2^k = 1$ (此时 $k = \log_2 n$),

$$\begin{aligned}T(n) &= 2^k * T(1) + k * a * n = 2^k * T(1) + k * a * n = 2^k + k * a * n \\&= n + a * (\log_2 n) * n\end{aligned}$$

复杂度 $O(n \log n)$

归并排序

- 无所谓最坏、最好或平均情况，复杂度都是： $O(n \log(n))$
- 稳定性：稳定。只要归并两个区间时，碰到相同元素，总是先取左区间元素即可
- 额外空间：

$O(n)$

归并用额外空间 $O(n)$ + 栈空间 $O(\log(n))$



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

例题 求排列的逆序数



冰岛维克镇黑沙滩

例题：求排列的逆序数

考虑 $1, 2, \dots, n$ ($n \leq 100000$)的排列 i_1, i_2, \dots, i_n ，如果其中存在 j, k ，满足 $j < k$ 且 $i_j > i_k$ ，那么就称 (i_j, i_k) 是这个排列的一个逆序。

一个排列含有逆序的个数称为这个排列的逆序数。例如排列 263451 含有8个逆序 $(2, 1), (6, 3), (6, 4), (6, 5), (6, 1), (3, 1), (4, 1), (5, 1)$ ，因此该排列的逆序数就是8。

现给定 $1, 2, \dots, n$ 的一个排列，求它的逆序数。

例题：求排列的逆序数

笨办法： $O(n^2)$

分治 $O(n\log n)$:

- 1) 将数组分成两半，分别求出左半边的逆序数和右半边的逆序数
- 2) 再算有多少逆序是由左半边取一个数和右半边取一个数构成(要求 $O(n)$ 实现)

例题：求排列的逆序数

2) 的关键：左半边和右半边都是排好序的。比如，都是从大到小排序的。这样，左右半边只需要从头到尾各扫一遍，就可以找出由两边各取一个数构成的逆序个数

i				j			
10	8	7	3	12	11	5	2

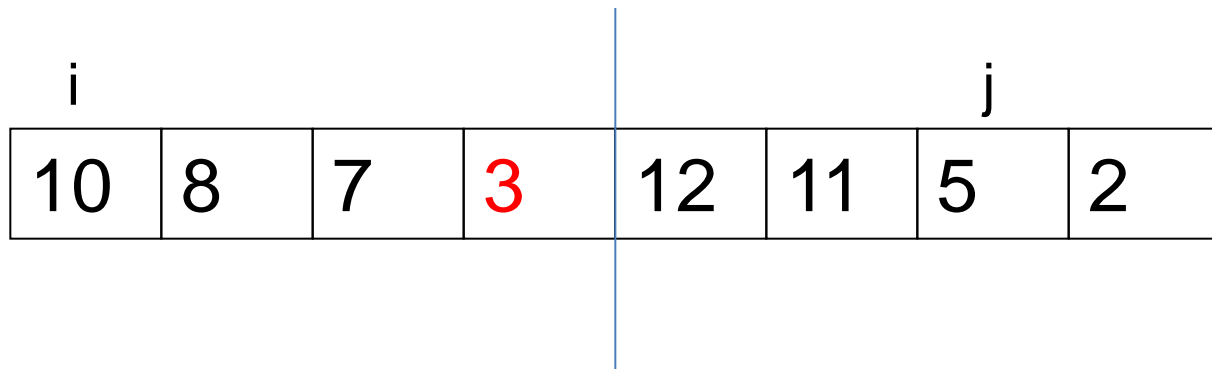
例题：求排列的逆序数

2) 的关键：左半边和右半边都是排好序的。比如，都是从大到小排序的。这样，左右半边只需要从头到尾各扫一遍，就可以找出由两边各取一个数构成的逆序个数

i					j			
10	8	7	3		12	11	5	2

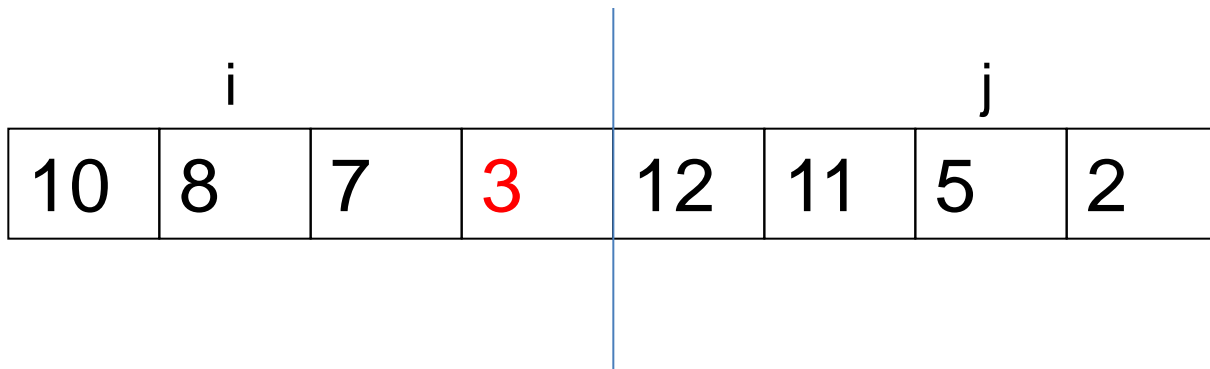
例题：求排列的逆序数

2) 的关键：左半边和右半边都是排好序的。比如，都是从大到小排序的。这样，左右半边只需要从头到尾各扫一遍，就可以找出由两边各取一个数构成的逆序个数



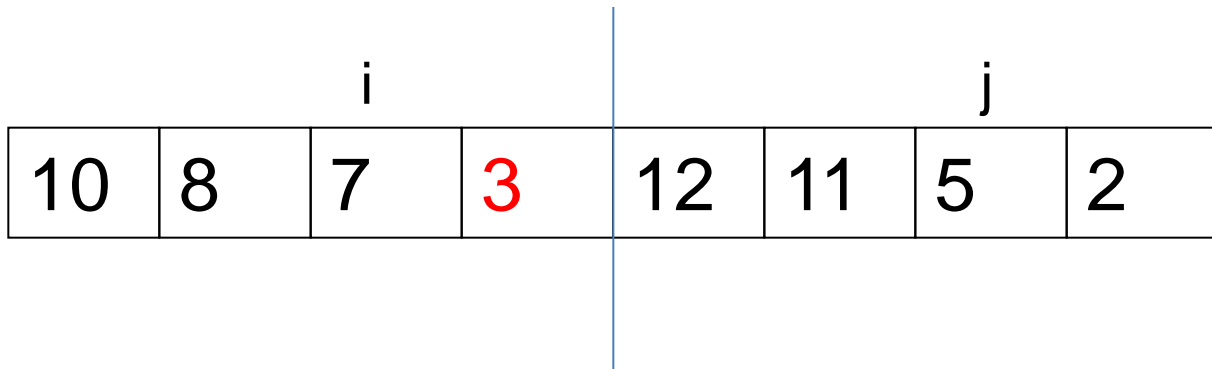
例题：求排列的逆序数

2) 的关键：左半边和右半边都是排好序的。比如，都是从大到小排序的。这样，左右半边只需要从头到尾各扫一遍，就可以找出由两边各取一个数构成的逆序个数



例题：求排列的逆序数

2) 的关键：左半边和右半边都是排好序的。比如，都是从大到小排序的。这样，左右半边只需要从头到尾各扫一遍，就可以找出由两边各取一个数构成的逆序个数



例题：求排列的逆序数

2) 的关键：左半边和右半边都是排好序的。比如，都是从大到小排序的。这样，左右半边只需要从头到尾各扫一遍，就可以找出由两边各取一个数构成的逆序个数

i				j			
10	8	7	3	12	11	5	2

例题：求排列的逆序数

2) 的关键：左半边和右半边都是排好序的。比如，都是从大到小排序的。这样，左右半边只需要从头到尾各扫一遍，就可以找出由两边各取一个数构成的逆序个数

<i>i</i>				<i>j</i>			
10	8	7	3	12	11	5	2

例题：求排列的逆序数

总结：

由归并排序改进得到，加上计算逆序的步骤

MergeSortAndCount: 归并排序并计算逆序数



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

快速排序



挪威奥勒松

分治的典型应用：快速排序

- 数组排序任务可以如下完成：
 - 1) 设 $k=a[0]$, 将 k 挪到适当位置, 使得比 k 小的元素都在 k 左边,比 k 大的元素都在 k 右边, 和 k 相等的, 不关心在 k 左右出现均可 ($O(n)$ 时间完成)
 - 2) 把 k 左边的部分快速排序
 - 3) 把 k 右边的部分快速排序

$K = 7$

i							j
7	1	3	8	12	11	2	9

$K = 7$

i						j	
7	1	3	8	12	11	2	9

$K = 7$

i						j	
2	1	3	8	12	11	7	9

$K = 7$

i		j					
2	1	3	8	12	11	7	9

$K = 7$

i			j				
2	1	3	8	12	11	7	9

$K = 7$

i				j			
2	1	3	8	12	11	7	9

$K = 7$

i				j			
2	1	3	7	12	11	8	9

$K = 7$

i				j			
2	1	3	7	12	11	8	9

$K = 7$ $i \quad j$

2	1	3	7	12	11	8	9
---	---	---	---	----	----	---	---

分治的典型应用：快速排序

```
def quickSort(a,s,e): #将a[s:e+1]排序
    if s >= e:
        return
    i,j = s,e
    while i != j:
        while i < j and a[i] <= a[j]:
            j -= 1
        a[i],a[j] = a[j],a[i]
        while i < j and a[i] <= a[j]:
            i += 1
        a[i], a[j] = a[j], a[i]
    #处理完后, a[i] = k
    quickSort(a,s,i-1)
    quickSort(a, i+1,e)
```

快速排序

➤ 最坏情况 (已经基本有序或倒序) : $O(n^2)$

➤ 平均情况: $O(n \log(n))$

➤ 最好情况: $O(n \log(n))$

➤ 稳定性: 不稳定

➤ 额外空间:

两次递归的普通写法: 最坏情况需要递归 n 层, 需要 n 层栈空间, 复杂度 $O(n)$ 。
最好情况和平均情况递归 $\log(n)$ 层, 复杂度 $O(\log(n))$

快速排序

➤ 时间优化

如何避免最坏情况的发生

办法1) 排序前 $O(n)$ 随机打乱

办法2) 若待排序段为 $a[s, e]$, 则选 $a[s], a[e], a[(s+e)/2]$ 三者中的中位数作为分隔基准元素

快速排序

➤ 额外空间的尾递归优化

采用一次递归的尾递归优化写法，只递归排序短的那一半，可以做到最坏情况 $O(\log(n))$ ，最好 $O(1)$

快速排序

➤ 额外空间的优化

```
def tailRecursiveQuickSort(a,s,e):  
    while s < e:  
        i,j = s,e  
        while i != j: #分两半的操作  
            while i < j and a[i] <= a[j]:  
                j -= 1  
            a[i],a[j] = a[j],a[i]  
            while i < j and a[i] <= a[j]:  
                i += 1  
            a[i], a[j] = a[j], a[i]  
        if i-s < e - i: #每次选短的那一半进行递归快排, 递归层数就不会超过log(n)  
            tailRecursiveQuickSort(a,s,i-1)  
            s = i + 1  
        else:  
            tailRecursiveQuickSort(a,i+1,e)  
            e = i - 1
```

线性递归和迭代

- 求n!的第一种递归算法:

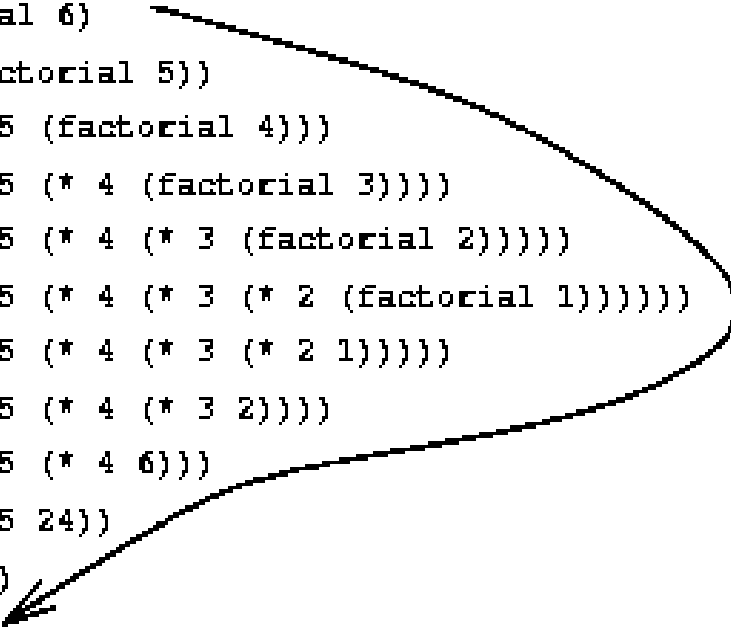
$$n! = n * (n-1)!$$

```
def factorial(n):  
    if n == 0:  
        return 1  
    return n * factorial(n-1)
```

- 线性递归, 时间和空间复杂度都为线性

(factorial 6) 计算过程:

```
(factorial 6)  
(* 6 (factorial 5))  
(* 6 (* 5 (factorial 4)))  
(* 6 (* 5 (* 4 (factorial 3))))  
(* 6 (* 5 (* 4 (* 3 (factorial 2)))))  
(* 6 (* 5 (* 4 (* 3 (* 2 (factorial 1)))))  
(* 6 (* 5 (* 4 (* 3 (* 2 1)))))  
(* 6 (* 5 (* 4 (* 3 2))))  
(* 6 (* 5 (* 4 6)))  
(* 6 (* 5 24))  
(* 6 120)  
720
```



需要在栈中存 6 5 4 3 2 1

线性递归和迭代

- 求n!的第二种算法，反复做：

product = counter · product

counter = counter + 1

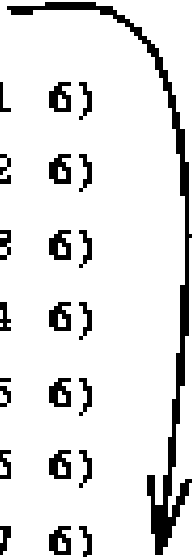
从counter=1 做到counter = n

```
def factorial(n):
    def fact_iter(product, counter):
        if counter > n:
            return product
        return fact_iter(product *
                           counter, counter + 1)
    return fact_iter(1, 1)
print(factorial(6))
```

- 迭代，时间复杂度线性，**空间复杂度常数**

(factorial 6) 计算过程：

```
(factorial 6)
(fact-iter 1 1 6)
(fact-iter 1 2 6)
(fact-iter 2 3 6)
(fact-iter 6 4 6)
(fact-iter 24 5 6)
(fact-iter 120 6 6)
(fact-iter 720 7 6)
720
```



只需要在栈中存三个参数(后面的可以覆盖前面的)

尾递归优化

如果一个函数中**某个**递归调用出现在函数的返回语句，且递归调用的返回值不属于**包含局部变量的**表达式的一部分时，这个递归调用就是尾递归。

进行尾递归调用时，因为栈中存放的内容已经不再有用，所以可以不必让栈加深，只在原位置进行下一层函数调用即可。

尾递归

```
def factorial(n):  
    if n == 0:  
        return 1  
    return n * factorial(n-1)
```

不是尾递归，因为栈中要存 n

尾递归

- 一些编译器或解释器会进行尾递归优化，以节约空间甚至降低空间复杂度。如何做实验判断编译器或解释器有无尾递归优化？

尾递归

- 一些编译器或解释器会进行尾递归优化，以节约空间甚至降低空间复杂度。如何做实验判断编译器或解释器有无尾递归优化？

```
def f(n):  
    return f(n)
```

f(2)

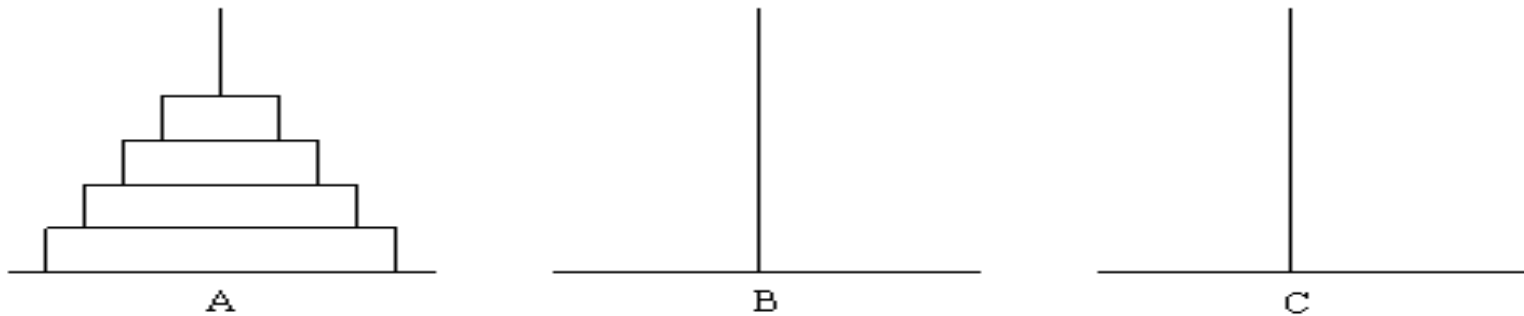
看死循环还是爆栈

RecursionError: maximum recursion depth exceeded

说明没优化

汉诺塔问题(Hanoi)

古代有一个梵塔，塔内有三个座A、B、C，A座上有64个盘子，盘子大小不等，大的在下，小的在上（如图）。有一个和尚想把这64个盘子从A座移到C座，但每次只能允许移动一个盘子，并且在移动过程中，3个座上的盘子始终保持大盘在下，小盘在上。在移动过程中可以利用B座，要求输出移动的步骤。



汉诺塔问题(Hanoi)

```
def Hanoi(n, src, mid, dest):
```

```
    #将src座上的n个盘子，以mid座为中转，移动到dest座
```

```
    if( n == 1) : #只需移动一个盘子
```

```
        # 直接将盘子从src移动到dest即可
```

```
        print(src + "->" + dest)
```

```
        return #递归终止
```

```
    Hanoi(n-1, src, dest, mid)    #先将n-1个盘子从src移动到mid
```

```
    print(src + "->" + dest)    #再将一个盘子从src移动到dest
```

```
    Hanoi(n-1, mid, src, dest)    #最后将n-1个盘子从mid移动到dest
```

n = 3

A->C

A->B

C->B

A->C

B->A

B->C

A->C

```
n = int(input())
```

```
Hanoi(n, 'A', 'B', 'C');
```

n个盘子的汉诺搬家，需要移动盘子 2^n-1 次

$$T(n) = 2 * T(n-1) + 1$$

汉诺塔的尾递归优化

```
def tailRecursiveHanoi(n,a,b,c):  
    #n个盘子从a移动到c,用b中转  
    while n > 0:  
        tailRecursiveHanoi(n-1,a,c,b)  
        print(a,"->",c)  
        n -= 1  
        a,b,c = b,a,c
```



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

堆排序



普罗旺斯

堆的应用：堆排序

- 1) 将待排序列表a变成一个堆($O(n)$)
- 2) 将 $a[0]$ 和 $a[n-1]$ 交换，然后对新 $a[0]$ 做下移，维持前 $n-1$ 个元素依然是堆。此时优先级最高的元素就是 $a[n-1]$
- 3) 将 $a[0]$ 和 $a[n-2]$ 交换，然后对新 $a[0]$ 做下移，维持前 $n-2$ 个元素依然是堆。此时优先级次高的元素就是 $a[n-2]$

.....

直到堆的长度变为1，列表a就按照优先级从低到高排好序了。

整个过程相当不断删除堆顶元素放到a的后部。堆顶元素依次是优先级最高的、次高的....

一共要做 n 次下移，每次下移 $O(\log(n))$ ，因此总复杂度 $O(n\log(n))$

堆排序

如果用递归实现，需要 $O(\log(n))$ 额外栈空间(递归要进行 $\log(n)$ 层)。

如果不用递归实现，需要 $O(1)$ 额外空间。

用Python自带的堆来排序

```
import heapq
def heapSorted(iterable): #iterable是个序列
#函数返回一个列表，内容是iterable中元素排序的结果，不会改变iterable
    h = []
    for value in iterable:
        h.append(value)
    heapq.heapify(h) #将h变成一个堆
    return [heapq.heappop(h) for i in range(len(h))]
a = (2,13,56,31,5)
print(heapSorted(a)) #>>[2, 5, 13, 31, 56]
print(heapq.nlargest(3,a)) #>>[56, 31, 13]
print(heapq.nlargest(3,a,lambda x:x%10))
#>>[56, 5, 13] 取个位数最大的三个
print(heapq.nsmallest(3,a,lambda x:x%10))
#>>[31, 2, 13] 取个位数最小的三个
```

堆排序

```
def heapSort(a, key = lambda x:x): #对列表a进行排序
    def makeHeap(): #建堆
        i = (heapSize - 1 - 1) // 2 #i是最后一个叶子的父亲
        for k in range(i, -1, -1):
            shiftDown(k)
    def shiftDown(i): #a[i]下移
        while i * 2 + 1 < heapSize: #只要a[i]有儿子就做
            L, R = i * 2 + 1, i * 2 + 2
            if R >= heapSize or key(a[L]) < key(a[R]):
                s = L
            else:
                s = R
            if key(a[s]) < key(a[i]):
                a[i], a[s] = a[s], a[i]
                i = s
            else:
                break
```


堆排序

```
heapSize = len(a)
makeHeap()
for i in range(len(a)-1,0,-1):
    a[i],a[0] = a[0],a[i]
    heapSize -= 1
    shiftDown(0)
n = len(a)
for i in range(n//2): #颠倒a
    a[i],a[n-1-i] = a[n-1-i],a[i]
```

```
a = [3,21,4,76,12,3]
heapSort(a)
print(a) #>>[3, 3, 4, 12, 21, 76]
```

堆排序

- 最坏情况: $O(n \log(n))$
- 平均情况: $O(n \log(n))$
- 最好情况: $O(n \log(n))$
- 稳定性: 不稳定 (下移过程中会越过一些元素)
- 额外空间: $O(1)$ (可以用非递归写法, 或编译器、解释器自动尾递归优化)



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

桶排序 基数排序



俯瞰巴黎

分配排序(桶排序)

- 如果待排序元素只有 m 种不同取值，且 m 很小（比如考试分数只有0-100），可以采用桶排序
- 设立 m 个桶，分别对应 m 种取值。桶和桶可以比大小，桶的大小就是其对应取值的大小。把元素依次放入其对应的桶，然后再按先小桶后大桶的顺序，将元素都收集起来，即完成排序
- 复杂度 $O(n+m)$ ，且稳定。 n 是待排序元素个数。 M 是初始化桶， n 为分类
- 额外空间： $O(n+m)$

例如：将考试分数分到0-100这101个桶里面，然后按照0、1、2...100的顺序收集桶里的分数，即完成排序

桶排序

```
def bucketSort(s,m,key=lambda x:x): (key是编号, lambda相当于变换)
```

```
    buckets = [[] for i in range(m)]
```

```
    for x in s:
```

```
        buckets[key(x)].append(x)
```

```
    i = 0
```

```
    for bkt in buckets:
```

```
        for e in bkt:
```

```
            s[i] = e
```

```
            i += 1#想象成用桶分类，之后再把所用桶里面的东西拿出来（稳定的）
```

```
lst = [2, 3, 4, 8, 9, 12, 3, 2, 4, 12]
```

```
bucketSort(lst, 13)
```

```
print(lst) #>>[2, 2, 3, 3, 4, 4, 8, 9, 12, 12]
```

```
lst = [(-2, "Jack"), (8, "Mike"), (2, "Jane"), (2, "John")]
```

```
bucketSort(lst, 12, lambda x: x[0]+2) # 取值范围写大一些也无妨
```

```
print(lst) #>>[(-2, 'Jack'), (2, 'Jane'), (2, 'John'), (8, 'Mike')]
```

```
lst = ["Jack", "Mike", "Lany", "Ada"]
```

```
bucketSort(lst, 26, lambda x: ord(x[0])-ord("A"))
```

```
print(lst) #>>['Ada', 'Jack', 'Lany', 'Mike']
```

多轮分配排序（基数排序）

➤ 有时也称为桶排序

➤ 思想

- 1) 将待排序元素看作由相同个数的原子构成的元组 (e_1, e_2, \dots, e_n) 。长度不足的元素，用最小原子补齐左边空缺的部分。
- 2) 原子种类必须很少。有 n 种原子，就设立 n 个桶
- 3) 先按 e_n 将所有元素分配到各个桶里，然后从小桶到大桶收集所有元素，得到序列1，然后将序列1按 e_{n-1} 分配到各个桶里再收集成为序列2.....直到按 e_0 分配到桶再完成收集得到序列 n ，序列 n 就是最终排序结果。

多轮分配排序（基数排序）

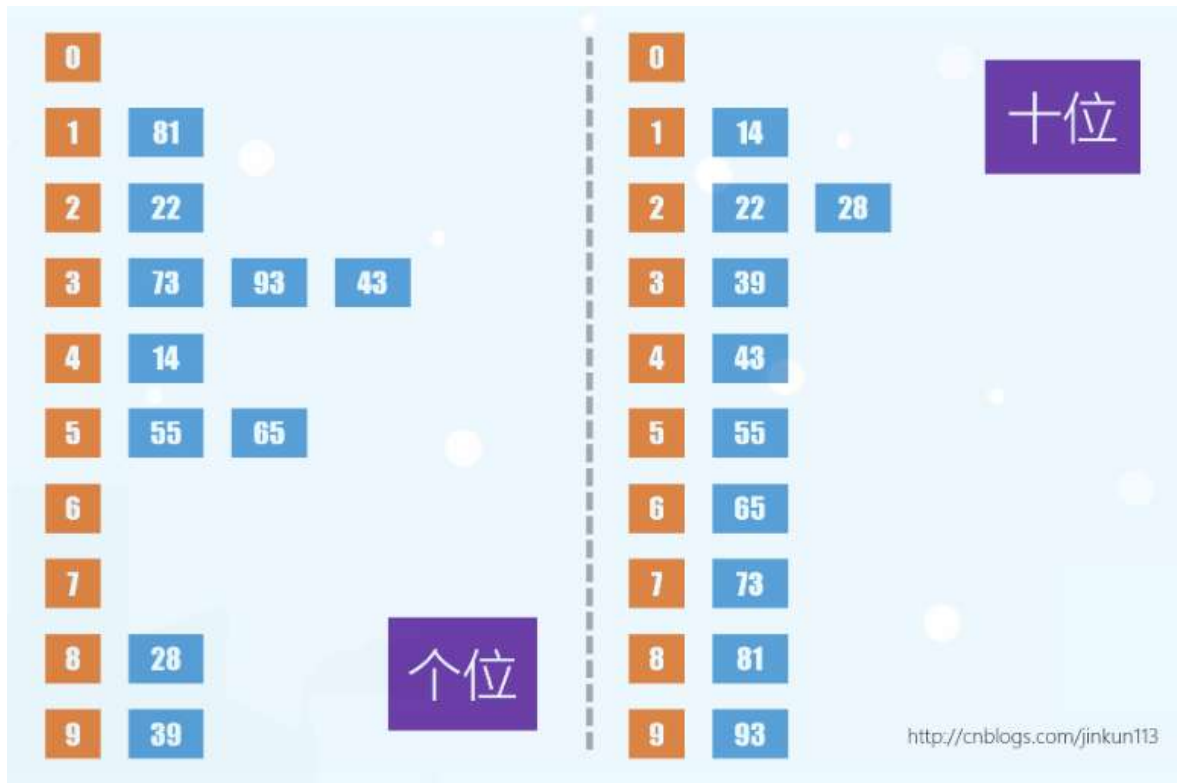
● 对序列 73,22,93,43,55,14,28,65,39,81 排序

- 根据个位数，将每个数分配到0到9号桶
- 按桶号由小到大收集这些数，得到序列1：

81,22,73,93,43,14,55,65,28,39

- 按顺序将序列1中的每个数，根据十位数，重新分配到0到9号桶
- 按桶号由小到大收集这些数，得到序列2：

14,22,28,39,43,55,65,73,81,93



多轮分配排序（基数排序）

- 基数排序的复杂度是 $O(d*(n+radix))$ # $n+r$ 为单层桶排序复杂度

n ：要排序的元素的个数(假设每个元素由若干个原子组成)

$radix$ ：桶的个数，即组成元素的原子的种类数

d ：元素最多由多少个原子组成

对序列 73,22,93,43,55,14,28,65,39,81 排序:

$n = 10, d = 2, radix = 10$ (或9)

- 一共要做 d 轮分配和收集
- 每一轮, 分配的复杂度 $O(n)$, 收集的复杂度 $O(radix)$
(一个桶里的元素可以用链表存放, 便于快速搜集)
- 总复杂度 $O(d * (n + radix))$


```
def radixSort(s, m, d, key):  
    #key(x,k) 可以取元素x的第k位原子  
    for k in range(d):  
        buckets = [[] for j in range(m)]  
        for x in s:  
            buckets[key(x, k)].append(x)  
        i = 0  
        for bkt in buckets: #这样收集复杂度O(len(s))  
            for e in bkt:  
                s[i] = e  
                i += 1
```

```
def getKey(x, i):  
    #取非负整数x的第i位。个位是第0位  
    tmp = None  
    for k in range(i + 1):  
        tmp = x % 10  
        x //= 10  
    return tmp  
  
lst = [123, 21, 48, 745, 143, 62, 269, 87, 300, 6]  
radixSort(lst, 10, 3, getKey)  
print(lst) #>>[6, 21, 48, 62, 87, 123, 143, 269, 300, 745]
```