



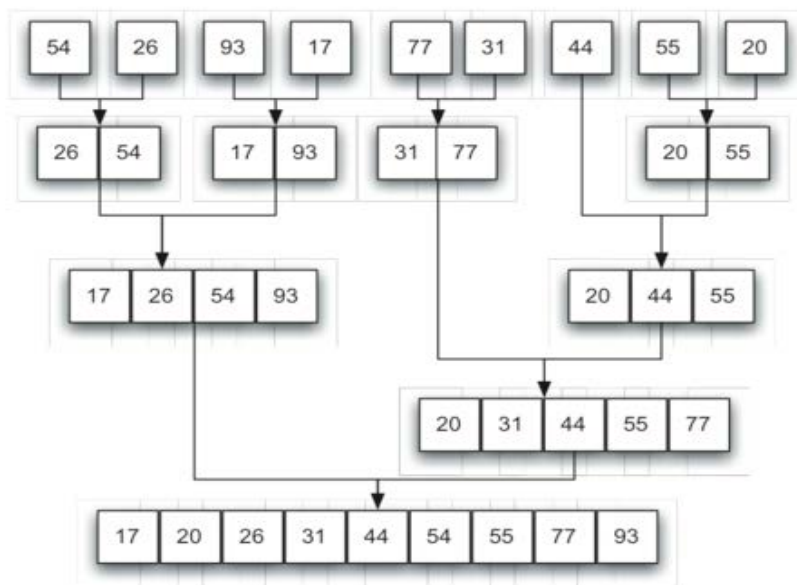
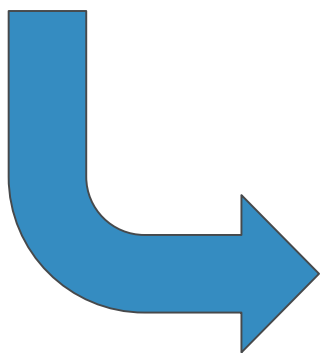
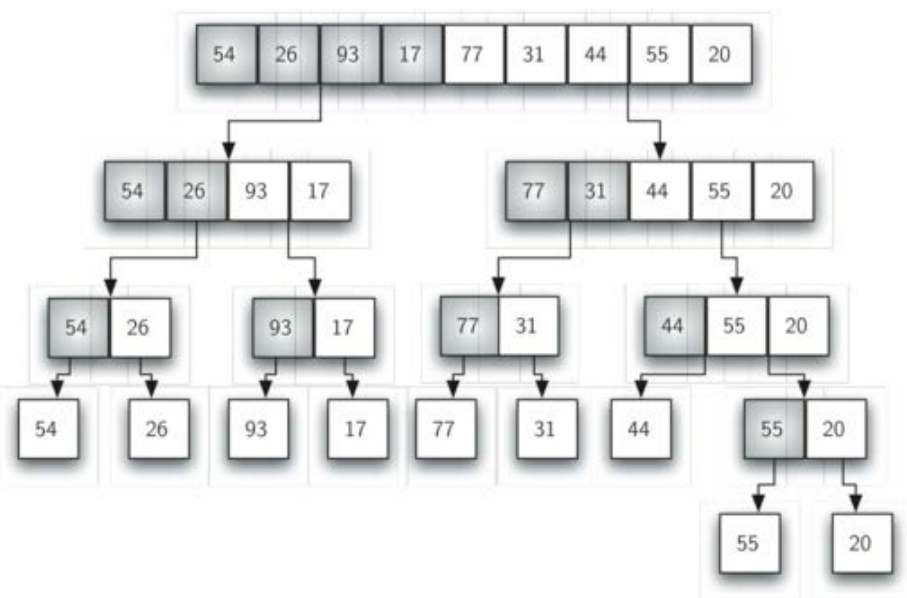
数据结构与算法 (Python版)

归并排序算法及分析

陈斌 北京大学 gischen@pku.edu.cn

归并排序Merge Sort

- ❖ 下面我们来看看**分治策略**在排序中的应用
- ❖ 归并排序是递归算法，思路是将数据表持续分裂为两半，对两半分别进行归并排序
递归的**基本结束条件**是：数据表仅有1个数据项，自然是排好序的；
缩小规模：将数据表分裂为相等的两半，规模减为原来的二分之一；
调用自身：将两半分别调用自身排序，然后将分别排好序的两半进行归并，得到排好序的数据表



```
def mergeSort(alist):
    ##    print("Splitting ",alist)
    if len(alist)>1:
        mid = len(alist)//2
        lefthalf = alist[:mid]
        righthalf = alist[mid:]
```

基本结束条件

```
mergeSort(lefthalf)
mergeSort(righthalf)
```

递归调用

```
i= j= k= 0
while i<len(lefthalf) and j<len(righthalf):
    if lefthalf[i]<righthalf[j]:
        alist[k]=lefthalf[i]
        i=i+1
    else:
        alist[k]=righthalf[j]
        j=j+1
    k=k+1
```

拉链式交错把左右半部
从小到大归并到结果列表中

```
while i<len(lefthalf):
    alist[k]=lefthalf[i]
    i=i+1
    k=k+1
```

归并左半部剩余项

```
while j<len(righthalf):
    alist[k]=righthalf[j]
    j=j+1
    k=k+1
```

归并右半部剩余项

```
##    print("Merging ",alist)
```

另一个归并排序代码 (更Pythonic)

```
1  # merge sort
2  # 归并排序
3
4
5  def merge_sort(lst):
6      # 递归结束条件
7      if len(lst) <= 1:
8          return lst
9
10     # 分解问题, 并递归调用
11     middle = len(lst) // 2
12     left = merge_sort(lst[:middle]) # 左半部排好序
13     right = merge_sort(lst[middle:]) # 右半部排好序
14
15     # 合并左右半部, 完成排序
16     merged = []
17     while left and right:
18         if left[0] <= right[0]:
19             merged.append(left.pop(0))
20         else:
21             merged.append(right.pop(0))
22
23     merged.extend(right if right else left)
24     return merged
```

归并排序：算法分析

- ❖ 将归并排序分为两个过程来分析：**分裂**和**归并**
- ❖ 分裂的过程，借鉴二分查找中的分析结果，是对数复杂度，时间复杂度为 $O(\log n)$
- ❖ 归并的过程，相对于分裂的每个部分，其所有数据项都会被比较和放置一次，所以是线性复杂度，其时间复杂度是 $O(n)$
综合考虑，每次分裂的部分都进行一次 $O(n)$ 的数据项归并，总的时间复杂度是 $O(n \log n)$

归并排序：算法分析

- ❖ 最后，我们还是注意到两个切片操作
为了时间复杂度分析精确起见，
可以通过**取消切片**操作，改为传递两个分裂部分的起始点和终止点，也是没问题的，
只是算法可读性稍微牺牲一点点。
- ❖ 我们注意到归并排序算法使用了**额外1倍**的存储空间用于归并
- ❖ 这个特性在对特大数据集进行排序的时候要考虑进去

