

# Python学习笔记03 归并排序

## 核心思想

归并排序的核心思想有两点：

- 1) 是把给定的数列不停地展开为两个子数列
- 2) 再把子数列层层**有序**地合并回原有的数列长度



## 代码实现

代码主要有两个子过程，

1 是mergesort (arr) 负责将数列arr不停地二分为left和right两个子数组然后分别对左右两个数组再次分别调用mergesort过程进行迭代 当数列长度小于2时停止（掉入上图堆栈中的最内/下层） 之后对左右两边数组调用merge (left, right) 子过程，这一过程确保left和right两边被有序合并

2.merge (left, right) 中新开一个数组队列 用i和j两个指针不停控制左右两边较小的元素入列 直至左右两边全部入队

具体代码如下：

```
import math

def mergesort(arr):

    if len(arr)<2:

        return arr

    mid=len(arr)//2

    lft=arr[:mid]

    rgt=arr[mid:]

    lft=mergesort(lft)

    rgt=mergesort(rgt)

    return merge(lft,rgt)

def merge(a_l,a_r):

    merged=[]
```

```

i=0

j=0

while (i<len(a_l)) and (j<len(a_r)):

    if a_l[i]<a_r[j]:

        merged.append(a_l[i])

        i+=1

    else:

        merged.append(a_r[j])

        j+=1

while i<len(a_l):

    merged.append(a_l[i])

    i+=1

while j<len(a_r):

    merged.append(a_r[j])

    j+=1

return merged

```

```

import random

n=int(input())

arr=[]

scale=int(input())

for k in range(n):

    arr.append(random.randint(0, scale))

print(arr)

print(mergesort(arr))

```

### eg. 归并排序的复杂度计算

$$C_n = C_{\lceil n/2 \rceil} + C_{\lfloor n/2 \rfloor} + N \quad \text{For } N > 1 \text{ with } C_1 = 1$$

每一次排序都等于左边和右边的复杂度 加上合并左边右边的Merge操作

我们先考虑2的指数幂 设  $N = 2^n$

$$a_n = 2a_{n-1} + 2^n \text{ with } a_0 = 0$$

两边同时除以  $2^n$

$$\frac{a_n}{2^n} = \frac{a_{n-1}}{2^{n-1}} + 1$$

展开后求和

$$\frac{a_n}{2^n} = n$$

得到：

$$a_n = n2^n$$

那么  $C_N = a_{\lg N} = N \lg N$

下面讨论更一般的情况

$CN = C_{\lfloor N/2 \rfloor} + C_{\lfloor N/2 \rfloor} + N$  For  $N > 1$  with  $C_1 = 1$

$C_{N+1} = C_{\lfloor (N+1)/2 \rfloor} + C_{\lceil (N+1)/2 \rceil} + N + 1$

$= C_{\lfloor N/2 \rfloor} + C_{\lfloor N/2 \rfloor + 1} + N + 1$

$C_{n+1} - C_n = C_{\lfloor N/2 \rfloor + 1} - C_{\lfloor N/2 \rfloor} + 1$

定义  $D_N = C_{N+1} - C_N$

得到：  $D_N = D_{\lfloor N/2 \rfloor} + 1$

从之前的证明中我们知道：  $D_N = \lfloor \lg N \rfloor + 2$  (首项有差异)

于是  $Cn = N - 1 + \sum_{1 \leq k < n} (\lfloor \lg k \rfloor + 1)$

注意：上式后面这部分是小于N的所有数的二进制位数的合，若我们令其为  $S_n$  则：

我们发现：

$S_N = \text{number of bits in the binary rep. of all numbers } < N$

	$S_{\lfloor N/2 \rfloor}$	$S_{\lfloor N/2 \rfloor}$	$N - 1$
1	1	1	1
10	10	10	10
11	11	11	11
100	100	100	100
101	101	101	101
110	110	110	110
111	111	111	111
1000	1000	1000	1000
1001	1001	1001	1001
1010	1010	1010	1010
1011	1011	1011	1011
1100	1100	1100	1100
1101	1101	1101	1101
1110	1110	1110	1110

$$S_N = S_{\lfloor N/2 \rfloor} + S_{\lfloor N/2 \rfloor} + N - 1$$

要求小于N的所有数字位数，不妨把从0到N-1的数字二进制都写在一个：  $N \times (\lfloor \lg N \rfloor + 1)$  的表中，  $S_n$  等于这个表的长乘以宽再减去位于存在于前面所有的零（一个等比数列的求和）：

![[Pasted image 20240401192326.png]]

代回后得到：

$$C_N = N - 1 + S_N$$

$$S_N = N - 1 + N \lfloor \lg N \rfloor - 2^{\lfloor \lg N \rfloor + 1} + N - 1 = N \lfloor \lg N \rfloor - 2^{\lfloor \lg N \rfloor + 1} + 2N$$