

算法基本思想 (分治):

- 7. 将数组划分为两个子数组(二路归并)
- 2. 对两个子数组进行排序
- 3. 将排好序的两个子数组进行有序归并
- 4. 递归的执行此过程

```
2.
         def merge(left, right):
Python
            llen = len(left)
            |cur = 0|
实
            rlen = len(right)
现
            rcur = 0
归
            result = [] #临时空间
            while lour < llen and rour < rlen:
并
               lone = left[lcur]
过
               rone = right[rcur]
数
               result.append(min(lone, rone)) #每次取最小的
               if lone < rone:
                   |cur += 1|
               else:
                   rcur += 1
            result += left[lcur:] #如果有一个取完另一个直接连接
```

result += right[rcur:]

return result

7. Python实现递归函数

```
def msort_rec(array):
    length = len(array)
    if length == 1: #如果长度为1返回
        return array
    else:
        mid = length / 2 #每次划分两个数组
        #左递归
        left = msort_rec(array[0: mid])
        #右递归
        right = msort_rec(array[mid: length])
        return merge(left, right) #进行归并
```

3. Python实现主函数

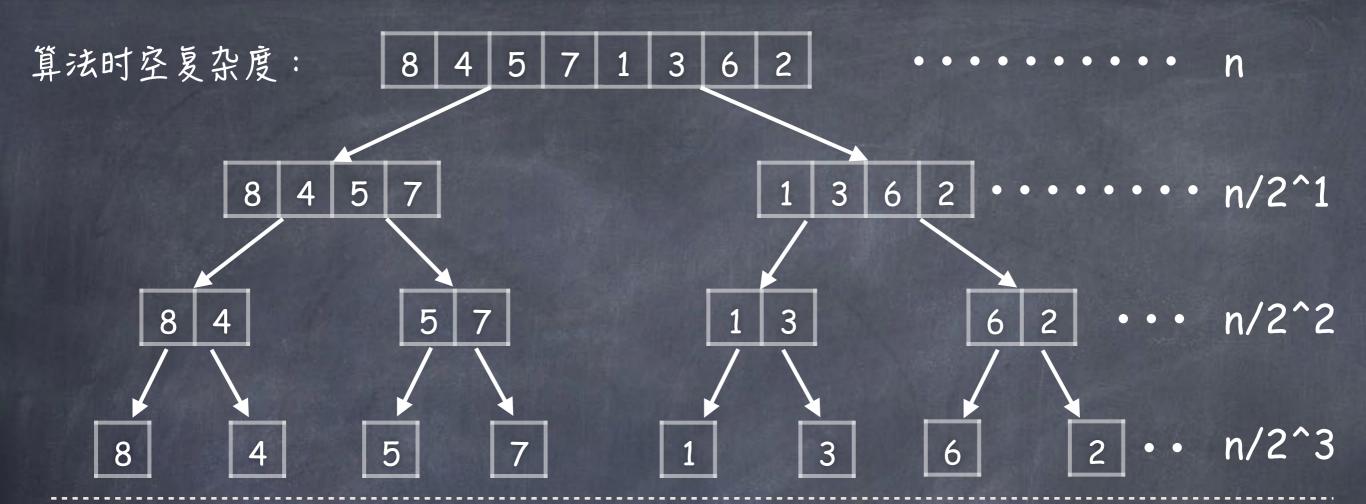
if __name__ == '__main__':

L = [8, 4, 5, 7, 1, 3, 6, 2]

print "排序前: %r" %(L)

R = msort_rec(L)

print "排序后(递归): %r" %(R)



7) 由图可知递归公式为:

当n=1时:T(1)=1

当n<>1时:T(n) = 2T(n/2)+n

2) T(n) = 2T(n/2) + n= 4T(n/4) + n + n= 8T(n/8) + n + n + n 由于每次归并总和都要扫描n次

3) 假设n=2^k, 那么:

 $8T(n/8)+n+n+n = 2^kT(n/8)+kn$

由于n=2^k两边去log2,则 log(n) = k

再代回去:

 $T(n) = 2^{\log(n)}T(n/8) + n\log(n)$

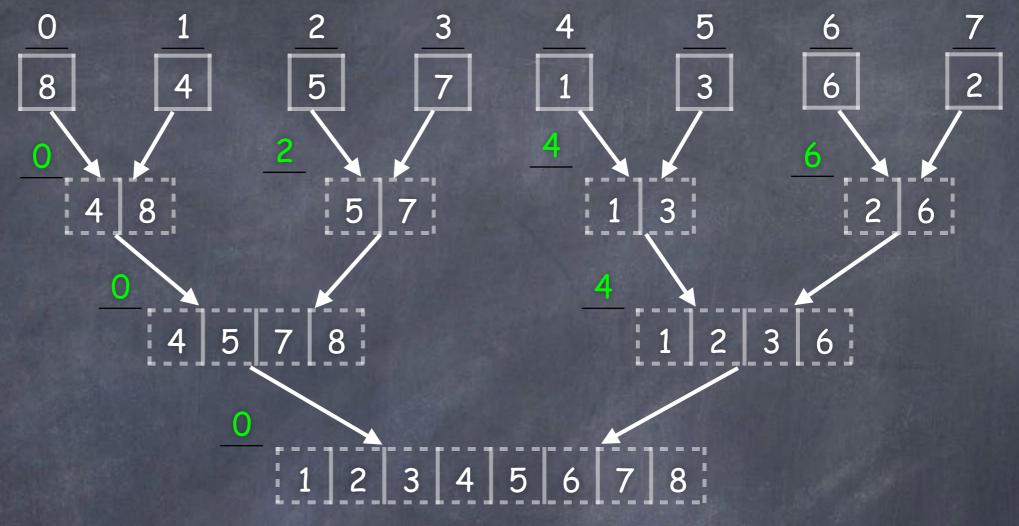
=n*1+nlog(n) = n+nlog(n)

由于nlgn>n

所以时间复杂度为: O(nlgn)

4) 由于归并过程中需要临时数组,每次为O(n)、O(n/2)、O(n/4)、O(n/8)…,最大一次占用为O(n) 故算法的空间复杂度为: O(n)

算法非递归实现:



Python实现数

def msort_iter(array): length = len(array) step = 1 #步长从1开始

while step < length:

for left in range(0, length - step, 2 * step): #分组坐标 result = merge(array[left:left + step],

array[left + step: min(left + 2 * step, length)]) #归并

array = array[0:left] + result + array[min(left + 2 * step, length):]

step = step * 2 #每次步长增长两倍 return array 第1次分组:步长为1,每组两个元素, 坐标为0、2、4、6,每组进行归并

第2次分组:步长为2,每组四个元素, 坐标为0、4,每组进行归并

第3次分组:步长为4,每组八个元素, 坐标为0,每组进行归并 多路归并排序的应用:

敬精期待