堆排序

有一个树,请打印下面的样子

```
origin = [30, 20, 80, 40, 50, 10, 60, 70, 90] # 数据存在列表中,打印如下的样子

30
20
80
40
50
10
60
70
90
```

打印要求,严格对齐,就像一棵二叉树一样。

思路

第一行取1个打印,第二行取2个,第三行取3个,以此类推。如何对齐且不重叠?

代码实现

```
import math
# 居中对齐方案
def print tree(array, unit width=2):
   length = len(array) # 9
   depth = math.ceil(math.log2(length + 1)) # 4
   index = 0
   width = 2 ** depth - 1 # 行宽, 最深的行 15个数
   for i in range(depth): # 0 1 2 3
       for j in range(2 ** i): # 计数 0:0 1:0,1 2:0,1,2,3 3:0~7
           # 居中打印,后面追加一个空格,因为7//2=3,3+3=6,少了
           print('{:^{}}'.format(array[index], width * unit_width), end=' ' * unit_width)
           index += 1
           if index >= length:
              return
       width = width // 2 # 居中打印宽度减半
       print() # 控制换行
# 测试
print_tree([x + 1 for x in range(29)])
```

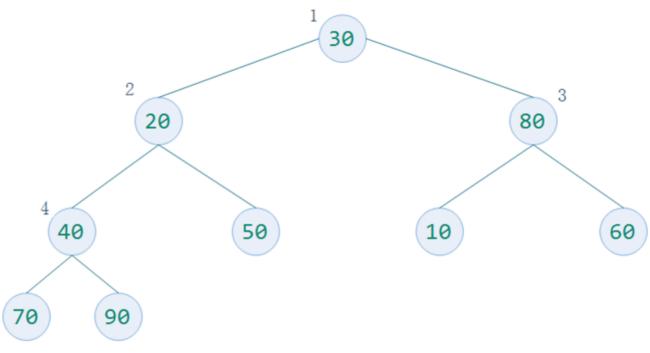
```
1 3 7=2**3-1 0 2*7+1 2*前空格数+1
   2 2 3=2**2-1 7=2*3+1
   3 1 1=2**1-1 3=2*1+1
   4 0 0=2**0-1 1=2*0+1
   length = len(array)
   index = 1
   # 因为使用时前面补0了,不然应该是math.ceil(math.log2(len(array)+1))
   depth = math.ceil(math.log2(length)) # 4
   # print(depth)
   space = ' ' * unit width
   for i in range(depth-1, -1, -1):
       pre = 2 ** i - 1
       print(pre * space, end='') # 前置空格
       offset = 2 ** (depth - i - 1)
       line = array[index:index+offset] # 取数字
       interval = (2 * pre + 1) * space # 间隔的空格
       print(interval.join(map(str, line)))
       index += offset
print_tree([0, 30, 20, 80, 40, 50, 10, 60, 70, 90, 22])
print tree([0, 30, 20, 80, 40, 50, 10, 60, 70, 90, 22, 33, 44, 55, 66, 77])
print tree([0, 30, 20, 80, 40, 50, 10, 60, 70, 90, 22, 33, 44, 55, 66, 77, 88, 99, 11])
```

堆调整

核心算法

对于堆排序的核心算法就是堆结点的调整

- 1. 度数为2的结点A,如果它的左右孩子结点的最大值比它大的,将这个最大值和该结点交换
- 2. 度数为1的结点A,如果它的左孩子的值大于它,则交换
- 3. 如果结点A被交换到新的位置,还需要和其孩子结点重复上面的过程



```
# Heap Sort
# 为了和编码对应,增加一个无用的@在首位
# origin = [0, 50, 10, 90, 30, 70, 40, 80, 60, 20]
origin = [0, 30, 20, 80, 40, 50, 10, 60, 70, 90]
total = len(origin) - 1 # 初始待排序元素个数,即n
print(origin)
print_tree(origin)
def heap_adjust(n, i, array: list):
   调整当前结点(核心算法)
   调整的结点的起点在n//2,保证所有调整的结点都有孩子结点
   :param n: 待比较数个数
   :param i: 当前结点的下标
   :param array: 待排序数据
   :return: None
   while 2 * i <= n:
       # 孩子结点判断 2i为左孩子, 2i+1为右孩子
      lchile_index = 2 * i
      # 先假定左孩子大,如果存在右孩子且大则最大孩子索引就是右孩子
       max child index = lchile index # n=2i
       if n > lchile_index and array[lchile_index + 1] > array[lchile_index]: # n>2i说明还有右
孩子
          max_child_index = lchile_index + 1 # n=2i+1
       # 和子树的根结点比较
       if array[max_child_index] > array[i]:
          array[i], array[max_child_index] = array[max_child_index], array[i]
```

```
i = max_child_index # 被交换后,需要判断是否还需要调整
else: # 否则,说明目前子树根节点就是最大的,当前节点不用调整,直接结束
break
# print_tree(array)

heap_adjust(total, total // 2, origin)
print(origin)
print_tree(origin)
```

到目前为止也只是解决了单个结点的调整,下面要使用循环来依次解决比起始结点编号小的结点。

构建大顶堆

起点的选择

从最下层最右边叶子结点的父结点开始 由于构造了一个前置的0,所以编号和列表的索引正好重合 但是,元素个数等于长度减1

下一个结点

按照二叉树性质5编号的结点,从起点开始找编号逐个递减的结点,直到编号1

```
# 构建大顶堆、大根堆

def max_heap(total,array:list):
    for i in range(total//2, 0, -1):
        heap_adjust(total,i,array)
    return array

print_tree(max_heap(total,origin))
```

```
90
50 70
40 10 60 80
20 30
结论
最大的一定在第一层,第二层一定有一个次大的
```

排序

思路

- 1. 每次都要让堆顶的元素和最后一个结点交换,然后排除最后一个元素,形成一个新的被破坏的堆。
- 2. 让它重新调整,调整后,堆顶一定是最大的元素。
- 3. 再次重复第1、2步直至剩余一个元素

```
def sort(total, array:list):
    while total > 1:
        array[1], array[total] = array[total], array[1] # 堆顶和最后一个结点交换
        total -= 1

        heap_adjust(total,1,array)
    return array

print_tree(sort(total,origin))
```

改进

如果最后剩余2个元素的时候,如果后一个结点比堆顶大,就不用调整了。

```
def sort(total, array:list):
    while total > 1:
        array[1], array[total] = array[total], array[1] # 堆顶和最后一个结点交换
        total -= 1
        if total == 2 and array[total] >= array[total-1]:
            break
        heap_adjust(total,1,array)
    return array

print_tree(sort(total,origin))
```

思考

如果有n个结点全部是90,能在哪些地方优化?

是否可以假设,如果在某一个趟排序中,如果最后一个叶子结点正好等于堆顶,就代表树中元素都相等?

```
反例
90
80 90
```

完整代码

如果有需要,请自行将算法函数封装成类。

```
import math
def print_tree(array, unit_width=2):
    i 前空格
                   元素间
   1 3 7=2**3-1 0 2*7+1 2*前空格数+1
   2 2 3=2**2-1 7=2*3+1
   3 1 1=2**1-1 3=2*1+1
   4 0 0=2**0-1 1=2*0+1
   length = len(array)
   index = 1
   # 因为使用时前面补0了,不然应该是math.ceil(math.log2(len(array)+1))
   depth = math.ceil(math.log2(length)) # 4
   # print(depth)
   space = ' ' * unit_width
   for i in range(depth-1, -1, -1):
       pre = 2 ** i - 1
       print(pre * space, end='') # 前置空格
       offset = 2 ** (depth - i - 1)
       line = array[index:index+offset] # 取数字
       interval = (2 * pre + 1) * space # 间隔的空格
       print(interval.join(map(str, line)))
       index += offset
# Heap Sort
# 为了和编码对应,增加一个无用的@在首位
# origin = [0, 50, 10, 90, 30, 70, 40, 80, 60, 20]
origin = [0, 30, 20, 80, 40, 50, 10, 60, 70, 90]
total = len(origin) - 1 # 初始待排序元素个数,即n
print(origin)
print_tree(origin)
print("=" * 50)
def heap_adjust(n, i, array: list):
```

```
调整当前结点(核心算法)
   调整的结点的起点在n//2,保证所有调整的结点都有孩子结点
   :param n: 待比较数个数
   :param i: 当前结点的下标
   :param array: 待排序数据
   :return: None
   while 2 * i <= n:
       # 孩子结点判断 2i为左孩子, 2i+1为右孩子
       lchile_index = 2 * i
       max_child_index = lchile_index # n=2i
      if n > lchile_index and array[lchile_index + 1] > array[lchile_index]: # n>2i说明还有右
孩子
           max_child_index = lchile_index + 1 # n=2i+1
       # 和子树的根结点比较
       if array[max_child_index] > array[i]:
          array[i], array[max_child_index] = array[max_child_index], array[i]
           i = max child index # 被交换后,需要判断是否还需要调整
       else:
          break
   # print_tree(array)
# 构建大顶堆、大根堆
def max_heap(total, array: list):
   for i in range(total // 2, 0, -1):
       heap_adjust(total, i, array)
   return array
print_tree(max_heap(total, origin))
print("=" * 50)
# 排序
def sort(total, array: list):
   while total > 1:
       array[1], array[total] = array[total], array[1] # 堆顶和最后一个结点交换
       if total == 2 and array[total] >= array[total - 1]:
       heap_adjust(total, 1, array)
   return array
print_tree(sort(total, origin))
print(origin)
```