

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



队列



信息科学技术学院



队列的概念和实现

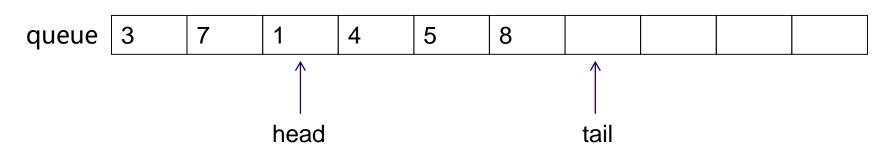
美国黄石公园

队列的概念

- ➤ 即排队的队列。只能一头进(push),另一头出(pop)。先进先出
- ➤ 要求进出的复杂度都是O(1)
- ➤ 如果用列表的append进, pop(0)出,则出的复杂度为O(n)

队列的实现方法一

用足够大的列表实现,维护一个队头指针和队尾指针,初始: head=tail = 0



- head指向队头元素,tail指向队尾元素的后面
- ▶ push(x)的实现:

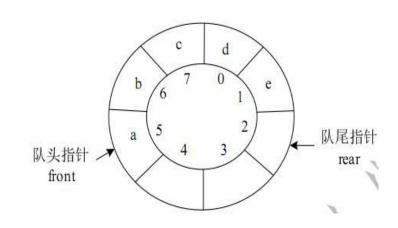
- ▶ pop()的实现:
 - head += 1
- ▶ 判断队列是否为空:

head == tail

如果不想浪费空间开足够大的列表,而是想根据实际情况分配空间,则可以 用列表+头尾循环法实现队列

- 1) 预先开设一个capacity个空元素的列表queue, head = tail = 0
- 2) 列表没有装满的情况下:
 - push(x)的实现:
 queue[tail] = x
 tail = (tail+1) % capacity
 - ▶ pop()的实现: head = (head+1) % capacity

capacity可以是4,8,16.....



3) 如何判断队列是否为空:

方法1: 维护一个元素总数size, size == 0即为空

方法2: 不维护size,浪费queue中一个单元的存储空间

head == tail 即为空

4) 如何判断队列是否为满:

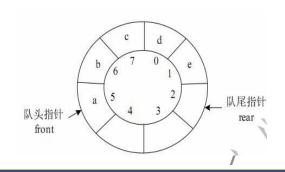
方法1: 维护一个元素总数size, size == capacity即为满

方法2:不维护size,浪费queue中一个单元的存储空间,

(tail + 1) % capacity == head 即为满

如果不浪费,就无法区分head == tail

是队列空导致,还是队列满导致



- 4) 若一个push操作后导致列表满:
 - 1. 建一个大小是原列表k倍大的新列表(k>1,可以取1.5,2....)
 - 2. 将原列表内容全部拷贝到新列表,作为新队列
 - 3. 重新设置新列表的head和tail
 - 4. 原列表空间自动被Python解释器回收

- ➤ 导致队列满的push的时间复杂度是O(n)。平均push操作是O(1)
- ➤ Python列表append做到O(1)的实现也是这种原理,且k取1.125,空间换时间
- ➤ 若每次增加空间只增加固定数量,比如20个单元,则push平均复杂度还是O(n)

```
class Queue:
   initC = 8 #存放队列的列表的初始容量
   expandFactor = 1.5 #扩充容量时容量增加的倍数
   def init (self):
      self. q = [None for i in range(Queue. initC)]
                                #队列元素个数
      self. size = 0
      self._capacity = Queue. initC #队列最大容量
      self. head = self. rear = 0
   def isEmpty(self):
      return self. size == 0
   def front(self): #看队头元素。空队列导致re
      if self. size == 0:
         raise Exception("Queue is empty")
      return self. q[self. head]
```

```
def back(self): #看队尾元素,空队列导致re
if self._size == 0:
    raise Exception("Queue is empty")
if self._rear > 0:
    return self._q[self._rear - 1]
else:
    return self. q[-1]
```

```
def push(self,x):
   if self. size == self. capacity:
       tmp = [None for i in range(
              int(self. capacity*Queue. expandFactor))]
       k = 0
       while k < self. size:
          tmp[k] = self. q[self. head]
          self. head = (self. head + 1) % self. capacity
          k += 1
       self._q = tmp #原来self. q的空间会被Python自动释放
       self. q[k] = x
       self. head, self. rear = 0, k+1
       self. capacity = int(
              self. capacity*Queue. expandFactor)
   else:
       self. q[self. rear] = x
       self. rear = (self. rear + 1) % self. capacity
   self. size += 1
```

```
def pop(self):
       if self. size == 0:
           raise Exception("Queue is empty")
       self. size -= 1
       self. head = (self. head + 1) % len(self. q)
q = Queue()
for i in range (1,314):
   q.push(i)
   print(q.back(),end=",")
print()
while not q.isEmpty():
   print(q.front(),end=",")
   q.pop()
```

Python中的队列

collections库中的deque是双向队列,可以像普通列表一样访问,且在两端 进出,复杂度都是O(1) import collections dq = collections.deque() dg.append('a') #右边入队 dq.appendleft(2) #左边入队 dg.extend([100,200]) #右边加入100,200 dq.extendleft(['c','d']) #左边依次加入 'c','d' print(dq.pop()) #>>200 右边出队 print(dq.popleft()) #>>d 左边出队 print(dq.count('a')) #>>1 dq.remove('c') print(dq) #>>deque([2, 'a', 100]) dq.reverse() print(dq) #>>deque([100, 'a', 2]) print(dq[0],dq[-1],dq[1]) #>>100 2 a print(len(dq)) #>>3

13

Python中的队列

collections库中的deque是双向队列,可以像普通列表一样访问,且在两端进出,复杂度都是O(1)

```
      dq.clear()
      #清空队列

      print(len(dq),dq)
      #>0 deque([])
```