# 深入理解并实现基本的队列(Queue)数据结构

#### 李睿远

Nov 07, 2025

从"先来后到"的哲学,到计算机科学的核心基石

想象一下,您在咖啡店点单时,前面已经排了几位顾客,您会自然地站到队尾等待。同样,打印机处理多个文档任务时,会按照接收顺序依次打印;客服热线中,来电者也会被放入等待队列,按先后顺序接听。这些场景都遵循一个共同原则——先进先出(First-In-First-Out,FIFO),即先来的对象先被服务。在计算机科学中,这种"排队"思想被抽象为队列数据结构,用于处理需要顺序执行的任务。队列是许多系统的基础组件,从操作系统调度到网络数据包管理,都离不开它的身影。本文将带您从零开始,深入探索队列的概念、实现方式及其广泛应用,帮助您不仅理解"是什么",更掌握"为什么"和"怎么做"。

## 1 队列的核心概念与特性

队列是一种操作受限的线性表,它只允许在表的前端进行删除操作,在表的后端进行插入操作。前端通常称为队首(front),后端称为队尾(rear)。队列的核心特性是 FIFO,即最先进入队列的元素将最先被移出。这与栈的后进先出(LIFO)特性形成鲜明对比,例如栈像电梯,最后进入的人最先出去;而队列像隧道,车辆按进入顺序依次通过。

队列的基本操作包括入队、出队、获取队首元素、检查是否为空以及返回大小。入队操作(常用方法名如 enqueue 或 offer)用于向队列尾部添加新元素;出队操作(如 dequeue 或 poll)移除并返回队列头部的元素;获取队首元素操作(如 front 或 peek)返回头部元素但不移除它;检查是否为空操作(isEmpty)判断队列是否没有元素;返回大小操作(size)给出元素个数。对于有界队列,还可以添加检查是否已满的操作(isFull)。这些操作共同定义了队列的行为,确保数据处理的顺序性。

## 2 队列的实现方式

队列可以通过多种底层数据结构实现,最常见的是基于数组和基于链表的方式。每种方式都有其优缺点,适用于 不同场景。下面我们将详细探讨这两种实现,并提供代码示例和解读。

#### 2.1 基于数组的实现(顺序队列)

基于数组的队列使用一个固定大小的数组和两个指针(front 和 rear)来跟踪队列的头部和尾部。初始时, front 和 rear 都指向数组起始位置。入队操作将元素添加到 rear 指向的位置,并后移 rear;出队操作返回 front 指向的元素,并前移 front。然而,这种简单实现会遇到"假溢出"问题:随着元素入队和出队,front 和 rear 指针不断后移,导致数组前半部分空间无法利用,即使数组未满,也无法添加新元素。

2 队列的实现方式 **2** 

解决假溢出的方法是使用循环队列。循环队列将数组视为一个环形结构,当指针移动到数组末尾时,自动绕回开头。关键计算包括:入队时,rear 更新为 rear=(rear+1)% capacity;出队时,front 更新为 front=(front+1)% capacity。队列空的条件是 front 等于 rear;队列满的条件是 (rear+1)% capacity==front,这里牺牲一个存储单元以区分空和满状态。

以下是用 Python 实现循环队列的代码示例。我们定义一个 ArrayQueue 类,包含 items 数组、front 和 rear 指针以及容量 capacity。

```
class ArrayQueue:
   def __init__(self, capacity):
      self.capacity = capacity
      self.items = [None] * capacity
      self.front = 0
      self.rear = 0
  def enqueue(self, item):
      if self.is_full():
        raise Exception("Queue∟is⊔full")
      self.items[self.rear] = item
      self.rear = (self.rear + 1) % self.capacity
   def dequeue(self):
      if self.is_empty():
        raise Exception("Queue∟is⊔empty")
      item = self.items[self.front]
      self.front = (self.front + 1) % self.capacity
      return item
  def peek(self):
      if self.is_empty():
        return None
     return self.items[self.front]
   def is_empty(self):
     return self.front == self.rear
  def is_full(self):
     return (self.rear + 1) % self.capacity == self.front
   def size(self):
     return (self.rear - self.front + self.capacity) % self.capacity
```

2 队列的实现方式 3

在这段代码中,构造函数初始化一个固定容量的数组,并将 front 和 rear 都设为 0。enqueue 方法首先检查队列是否已满,如果未满,则将元素放入 rear 位置,并更新 rear 指针使用模运算实现循环。dequeue 方法检查队列是否为空,如果不空,则返回 front 位置的元素,并更新 front 指针。peek 方法返回队首元素但不移除它。is\_empty 和 is\_full 方法分别通过比较 front 和 rear 来判断状态。size 方法计算当前元素个数,考虑循环情况。这种实现确保了所有基本操作的时间复杂度为 0(1),但容量固定,可能不适合动态场景。

#### 2.2 基于链表的实现(链式队列)

基于链表的队列使用节点来存储元素,每个节点包含数据域和指向下一个节点的指针。队列维护两个指针: head 指向链表头节点(队首),tail 指向链表尾节点(队尾)。入队操作在 tail 节点后添加新节点,并更新 tail;出队操作移除 head 节点,并更新 head。链表实现天然支持动态扩容,没有假溢出问题,因为节点可以随时分配。

以下是用 Python 实现链式队列的代码示例。首先定义 Node 类表示链表节点,然后定义 LinkedListQueue 举。

```
class Node:
  def __init__(self, data):
      self.data = data
      self.next = None
class LinkedListQueue:
  def __init__(self):
     self.head = None
     self.tail = None
      self.count = 0
  def enqueue(self, item):
     new_node = Node(item)
     if self.is_empty():
        self.head = new_node
        self.tail = new_node
         self.tail.next = new_node
         self.tail = new_node
      self.count += 1
  def dequeue(self):
     if self.is_empty():
        raise Exception("Queue⊔is⊔empty")
      item = self.head.data
      self.head = self.head.next
```

```
if self.head is None:
           self.tail = None
        self.count -= 1
29
        return item
31
     def peek(self):
        if self.is_empty():
           return None
        return self.head.data
35
     def is_empty(self):
37
        return self.head is None
     def size(self):
        return self.count
```

在这段代码中,Node 类包含 data 和 next 指针。LinkedListQueue 的构造函数初始化 head 和 tail 为 None,count 记录元素个数。enqueue 方法创建新节点,如果队列为空,则 head 和 tail 都指向新节点;否则将新节点链接到 tail 后,并更新 tail。dequeue 方法检查队列是否为空,如果不空,则返回 head 的数据,更新 head 到下一个节点,如果 head 变为 None,则 tail 也设为 None。peek 方法返回 head 的数据但不移除。is\_empty 和 size 方法分别通过 head 和 count 判断状态。链表实现的所有操作时间复杂度也为 O(1),且容量无限,但每个节点有额外指针开销。

## 2.3 两种实现方式的对比

基于数组和基于链表的队列实现各有优劣。在时间复杂度上,两种实现的入队、出队操作均为 O(1),因为都只涉及指针更新。在空间复杂度上,数组实现使用固定容量,内存连续,访问效率高,但可能浪费空间或需要扩容;链表实现容量动态,无浪费,但每个节点有额外指针开销,内存不连续。数组实现适合已知最大大小的场景,例如嵌入式系统;链表实现适合大小变化频繁的应用,如任务调度。选择时需权衡内存使用和性能需求。

# 3 队列的变体与应用场景

队列不仅限于基本 FIFO 形式,还有多种变体适应不同需求。双端队列(Deque)允许在队列两端进行插入和删除操作,可以同时模拟栈和队列的行为,例如用于实现滑动窗口算法。优先队列(Priority Queue)出队顺序由元素优先级决定,而非入队顺序,通常用堆(Heap)实现,应用在任务调度和 Dijkstra 算法中,其中高优先级任务先处理。

阻塞队列(Blocking Queue)是一种同步工具,当队列为空时,获取操作阻塞线程直到有元素可用;当队列满时,插入操作阻塞直到空间空闲。这在生产者-消费者模型中非常有用,例如多线程环境下,生产者线程生成数据放入队列,消费者线程从队列取出数据,阻塞机制确保线程安全协调。这些变体扩展了队列的应用范围,使其成为操作系统、消息中间件和网络通信的核心组件。

# 4 实战案例:用队列解决"击鼓传花"游戏

"击鼓传花"游戏是一个经典问题,可以用队列优雅解决。问题描述:一群人围成一圈,传花同时计数,数到特定数字的人被淘汰,最后剩下的人获胜。解决方案利用队列的 FIFO 特性模拟传花过程。

首先,将所有玩家入队。然后循环模拟传花:将队首玩家出队并立刻入队,相当于安全传花一次;当计数达到指定值时,将当前队首玩家出队(淘汰),不再入队。重复直到队列只剩一人。

以下是用之前实现的 LinkedListQueue 解决此问题的代码示例。假设玩家列表为 [Alice, Bob, Charlie, Diana], 计数为 3。

```
def hot_potato(players, num):
    queue = LinkedListQueue()
    for player in players:
        queue.enqueue(player)
    while queue.size() > 1:
        for _ in range(num - 1):
            queue.enqueue(queue.dequeue())
        eliminated = queue.dequeue()
        print(f"淘汰_:__{eliminated}")
        return queue.dequeue()

winner = hot_potato(["Alice", "Bob", "Charlie", "Diana"], 3)
    print(f"获胜者__:__{winner}")
```

在这段代码中,hot\_potato 函数初始化队列并填入所有玩家。while 循环继续直到队列大小大于 1。内层 for 循环执行 num-1 次传花:每次将队首玩家出队并立刻入队,相当于传递花束。当内循环结束,当前队首玩家被淘汰(出队并不再入队)。最后返回剩余的获胜者。例如,初始队列为 Alice、Bob、Charlie、Diana,计数 3;第一次循环传递两次后,Charlie 被淘汰;重复过程直到剩一人。这展示了队列如何自然建模顺序处理问题。队列作为一种基础数据结构,其 FIFO 特性确保了数据处理的公平性和顺序性。我们从核心概念出发,探讨了基于数组和链表的实现方式,数组实现通过循环队列解决假溢出,链表实现支持动态扩容。队列的变体如双端队列、优先队列和阻塞队列,扩展了其应用场景,从算法到系统设计无处不在。通过击鼓传花案例,我们看到了队列在解决实际问题中的实用性。掌握队列不仅有助于理解计算机科学基础,还能为构建高效系统奠定基石。

#### 5 互动与思考题

思考题一:如何用栈来实现一个队列?这需要两个栈协作,一个用于入队,一个用于出队,通过元素转移模拟 FIFO 行为。思考题二:除了文中提到的应用,队列还常见于消息队列系统如 RabbitMQ、事件循环处理等场景。欢迎在评论区分享您的想法和代码实现,共同探讨数据结构的魅力。