# 09讲队列:队列在线程池等有限资源池中的应用



我们知道,CPU资源是有限的,任务的处理速度与线程个数并不是线性正相关。相反,过多的线程反而会导致CPU频繁切换,处理性能下降。所以,线程池的大小一般都是综合考虑要处理任务的特点和硬件环境,来事先设置的。

当我们向固定大小的线程池中请求一个线程时,如果线程池中没有空闲资源了,这个时候线程池如何处理这个请求? 是拒绝请求还是排队请求?各种处理策略又是怎么实现的呢?

实际上,这些问题并不复杂,其底层的数据结构就是我们今天要学的内容,队列(queue)。

# 如何理解"队列"?

队列这个概念非常好理解。你可以把它想象成排队买票,先来的先买,后来的人只能站末尾,不允许插队。**先进者先出,这就 是典型的"队列"**。

我们知道,栈只支持两个基本操作:入栈push()和出栈pop()。队列跟栈非常相似,支持的操作也很有限,最基本的操作也是两个:入队enqueue(),放一个数据到队列尾部;出队dequeue(),从队列头部取一个元素。

A SP THE

# 

所以,队列跟栈一样,也是一种**操作受限的线性表数据结构**。

队列的概念很好理解,基本操作也很容易掌握。作为一种非常基础的数据结构,队列的应用也非常广泛,特别是一些具有某些额外特性的队列,比如循环队列、阻塞队列、并发队列。它们在很多偏底层系统、框架、中间件的开发中,起着关键性的作用。比如高性能队列Disruptor、Linux环形缓存,都用到了循环并发队列;Java concurrent并发包利用ArrayBlockingQueue来实现公平锁等。

# 顺序队列和链式队列

我们知道了,队列跟栈一样,也是一种抽象的数据结构。它具有先进先出的特性,支持在队尾插入元素,在队头删除元素,那 究竟该如何实现一个队列呢?

跟栈一样,队列可以用数组来实现,也可以用链表来实现。用数组实现的栈叫作顺序栈,用链表实现的栈叫作链式栈。同样, 用数组实现的队列叫作**顺序队列**,用链表实现的队列叫作**链式队列**。

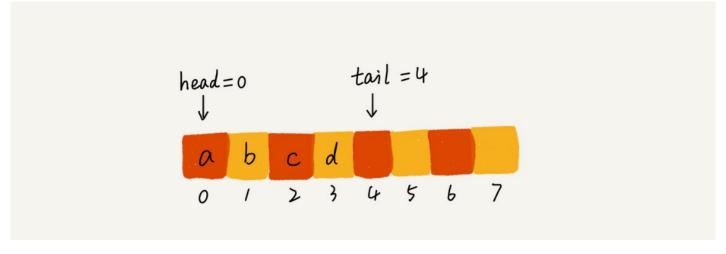
我们先来看下基于数组的实现方法。我用Java语言实现了一下,不过并不包含Java语言的高级语法,而且我做了比较详细的注释,你应该可以看懂。

```
// 用数组实现的队列
public class ArrayQueue {
 // 数组: items, 数组大小: n
 private String[] items;
 private int n = 0;
 // head表示队头下标, tail表示队尾下标
 private int head = 0;
 private int tail = 0;
 // 申请一个大小为capacity的数组
 public ArrayQueue(int capacity) {
   items = new String[capacity];
   n = capacity;
 }
 // 入队
 public boolean enqueue(String item) {
   // 如果tail == n 表示队列已经满了
   if (tail == n) return false;
   items[tail] = item;
   ++tail;
   return true;
 }
 // 出队
 public String dequeue() {
   // 如果head == tail 表示队列为空
   if (head == tail) return null;
   // 为了让其他语言的同学看的更加明确,把--操作放到单独一行来写了
   String ret = items[head];
   ++head;
   return ret;
 }
}
```

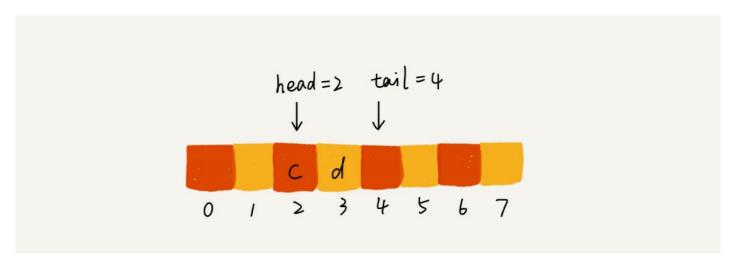
比起栈的数组实现,队列的数组实现稍微有点儿复杂,但是没关系。我稍微解释一下实现思路,你很容易就能明白了。

对于栈来说,我们只需要一个**栈顶指针**就可以了。但是队列需要两个指针:一个是head指针,指向队头;一个是tail指针,指向队尾。

你可以结合下面这幅图来理解。当a、b、c、d依次入队之后,队列中的head指针指向下标为0的位置,tail指针指向下标为4的位置。



当我们调用两次出队操作之后,队列中head指针指向下标为2的位置,tail指针仍然指向下标为4的位置。



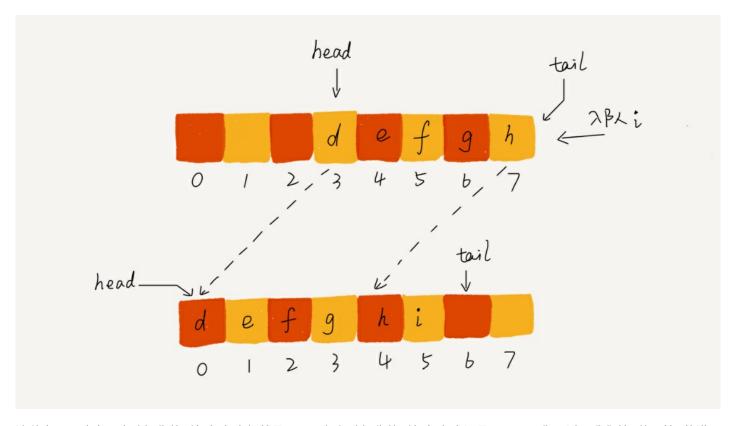
你肯定已经发现了,随着不停地进行入队、出队操作,head和tail都会持续往后移动。当tail移动到最右边,即使数组中还有空闲空间,也无法继续往队列中添加数据了。这个问题该如何解决呢?

你是否还记得,在数组那一节,我们也遇到过类似的问题,就是数组的删除操作会导致数组中的数据不连续。你还记得我们当时是怎么解决的吗?对,用**数据搬移**!但是,每次进行出队操作都相当于删除数组下标为0的数据,要搬移整个队列中的数据,这样出队操作的时间复杂度就会从原来的O(1)变为O(n)。能不能优化一下呢?

实际上,我们在出队时可以不用搬移数据。如果没有空闲空间了,我们只需要在入队时,再集中触发一次数据的搬移操作。借助这个思想,出队函数dequeue()保持不变,我们稍加改造一下入队函数enqueue()的实现,就可以轻松解决刚才的问题了。下面是具体的代码:

```
// 入队操作,将item放入队尾
public boolean enqueue(String item) {
 // tail == n表示队列末尾没有空间了
 if (tail == n) {
   // tail ==n && head==0, 表示整个队列都占满了
   if (head == 0) return false;
   // 数据搬移
   for (int i = head; i < tail; ++i) {</pre>
    items[i-head] = items[i];
   }
   // 搬移完之后重新更新head和tail
   tail -= head;
   head = 0;
 }
 items[tail] = item;
 ++tail;
 return true;
```

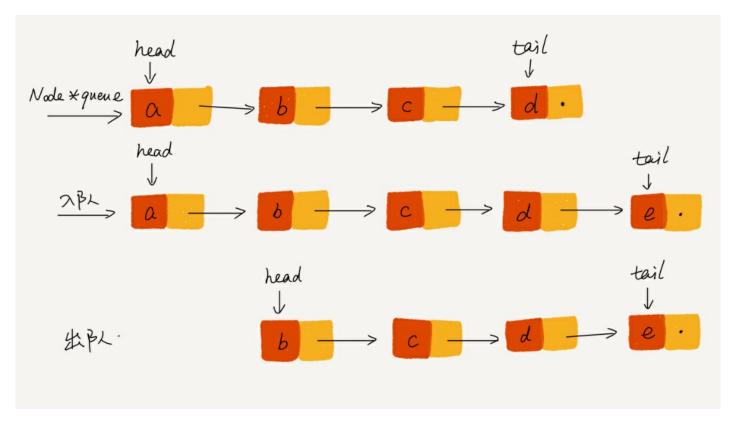
从代码中我们看到,当队列的tail指针移动到数组的最右边后,如果有新的数据入队,我们可以将head到tail之间的数据,整体搬移到数组中0到tail-head的位置。



这种实现思路中,出队操作的时间复杂度仍然是O(1),但入队操作的时间复杂度还是O(1)吗?你可以用我们第3节、第4节讲的算法复杂度分析方法,自己试着分析一下。

接下来,我们再来看下基于链表的队列实现方法。

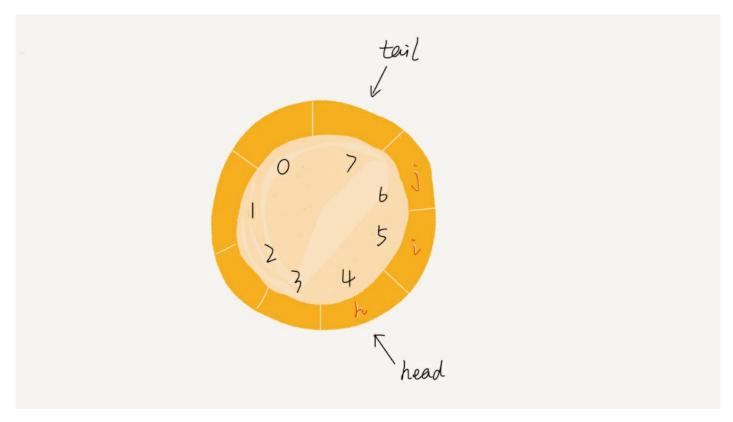
基于链表的实现,我们同样需要两个指针: head指针和tail指针。它们分别指向链表的第一个结点和最后一个结点。如图所示,入队时,tail->next= new\_node, tail = tail->next; 出队时,head = head->next。我将具体的代码放到GitHub上,你可以自己试着实现一下,然后再去GitHub上跟我实现的代码对比下,看写得对不对。



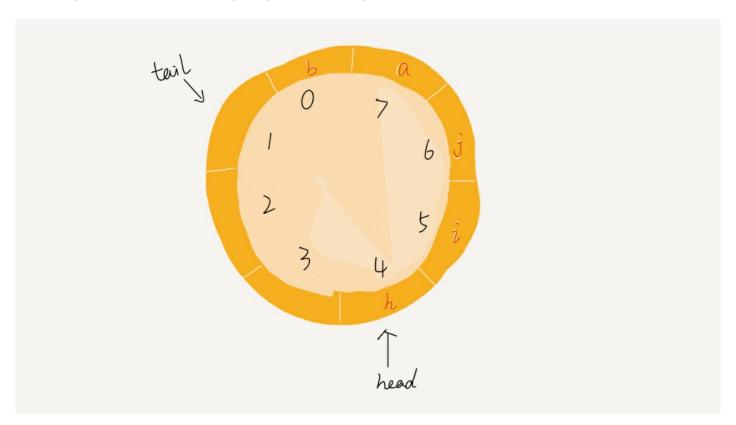
# 循环队列

我们刚才用数组来实现队列的时候,在tail==n时,会有数据搬移操作,这样入队操作性能就会受到影响。那有没有办法能够避免数据搬移呢?我们来看看循环队列的解决思路。

循环队列,顾名思义,它长得像一个环。原本数组是有头有尾的,是一条直线。现在我们把首尾相连,扳成了一个环。我画了 一张图,你可以直观地感受一下。



我们可以看到,图中这个队列的大小为8,当前head=4,tail=7。当有一个新的元素a入队时,我们放入下标为7的位置。但这个时候,我们并不把tail更新为8,而是将其在环中后移一位,到下标为0的位置。当再有一个元素b入队时,我们将b放入下标为0的位置,然后tail加1更新为1。所以,在a,b依次入队之后,循环队列中的元素就变成了下面的样子:

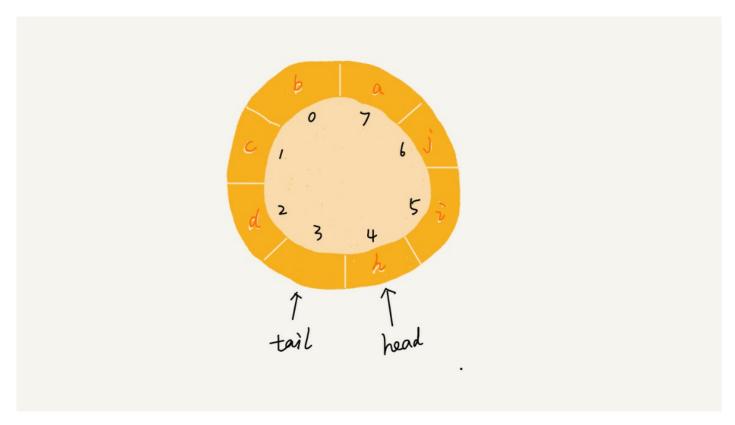


通过这样的方法,我们成功避免了数据搬移操作。看起来不难理解,但是循环队列的代码实现难度要比前面讲的非循环队列难 多了。要想写出没有bug的循环队列的实现代码,我个人觉得,最关键的是,**确定好队空和队满的判定条件**。

在用数组实现的非循环队列中,队满的判断条件是tail == n、队空的判断条件是head == tail。那针对循环队列,如何判断队空

# 和队满呢?

队列为空的判断条件仍然是head == tail。但队列满的判断条件就稍微有点复杂了。我画了一张队列满的图,你可以看一下,试着总结一下规律。



就像我图中画的队满的情况,tail=3,head=4,n=8,所以总结一下规律就是: (3+1)%8=4。多画几张队满的图,你就会发现,当队满时,(tail+1)%n=head。

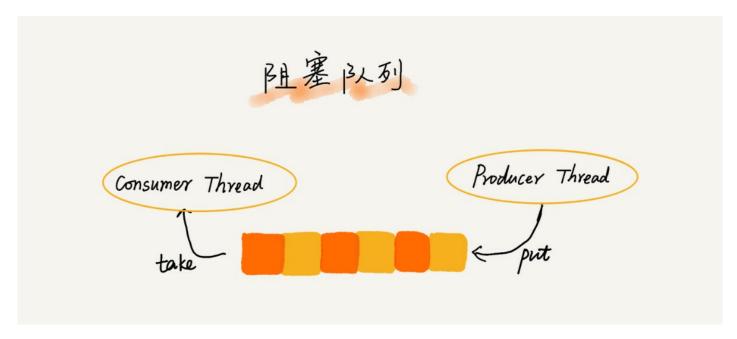
你有没有发现,当队列满时,图中的tail指向的位置实际上是没有存储数据的。所以,循环队列会浪费一个数组的存储空间。
Talk is cheap,如果还是没怎么理解,那就show you code吧。

```
public class CircularQueue {
  // 数组: items, 数组大小: n
 private String[] items;
 private int n = 0;
 // head表示队头下标, tail表示队尾下标
 private int head = 0;
  private int tail = 0;
 // 申请一个大小为capacity的数组
  public CircularQueue(int capacity) {
   items = new String[capacity];
   n = capacity;
 // 入队
 public boolean enqueue(String item) {
   // 队列满了
   if ((tail + 1) % n == head) return false;
   items[tail] = item:
   tail = (tail + 1) % n;
    return true;
 }
 // 出队
  public String dequeue() {
   // 如果head == tail 表示队列为空
   if (head == tail) return null;
   String ret = items[head];
   head = (head + 1) % n;
    return ret;
  }
}
```

# 阻塞队列和并发队列

前面讲的内容理论比较多,看起来很难跟实际的项目开发扯上关系。确实,队列这种数据结构很基础,平时的业务开发不大可能从零实现一个队列,甚至都不会直接用到。而一些具有特殊特性的队列应用却比较广泛,比如阻塞队列和并发队列。

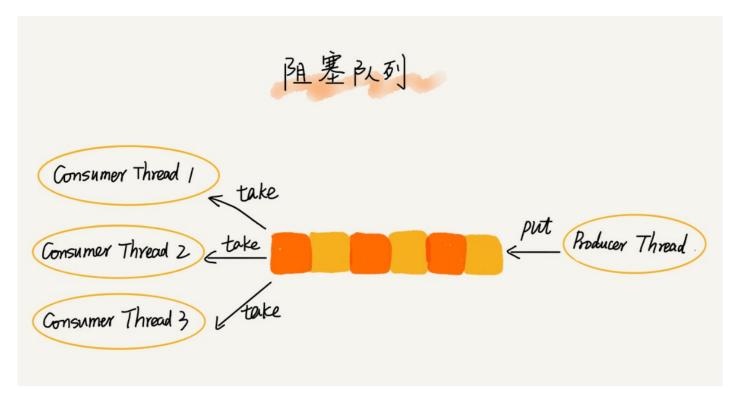
**阻塞队列**其实就是在队列基础上增加了阻塞操作。简单来说,就是在队列为空的时候,从队头取数据会被阻塞。因为此时还没有数据可取,直到队列中有了数据才能返回;如果队列已经满了,那么插入数据的操作就会被阻塞,直到队列中有空闲位置后再插入数据,然后再返回。



你应该已经发现了,上述的定义就是一个"生产者-消费者模型"!是的,我们可以使用阻塞队列,轻松实现一个"生产者-消费者模型"! 模型"!

这种基于阻塞队列实现的"生产者-消费者模型",可以有效地协调生产和消费的速度。当"生产者"生产数据的速度过快,"消费者"来不及消费时,存储数据的队列很快就会满了。这个时候,生产者就阻塞等待,直到"消费者"消费了数据,"生产者"才会被唤醒继续"生产"。

而且不仅如此,基于阻塞队列,我们还可以通过协调"生产者"和"消费者"的个数,来提高数据的处理效率。比如前面的例子, 我们可以多配置几个"消费者",来应对一个"生产者"。



前面我们讲了阻塞队列,在多线程情况下,会有多个线程同时操作队列,这个时候就会存在线程安全问题,那如何实现一个线程安全的队列呢?

线程安全的队列我们叫作**并发队列**。最简单直接的实现方式是直接在enqueue()、dequeue()方法上加锁,但是锁粒度大并发

度会比较低,同一时刻仅允许一个存或者取操作。实际上,基于数组的循环队列,利用CAS原子操作,可以实现非常高效的并发队列。这也是循环队列比链式队列应用更加广泛的原因。在实战篇讲Disruptor的时候,我会再详细讲并发队列的应用。

#### 解答开篇

队列的知识就讲完了,我们现在回过来看下开篇的问题。线程池没有空闲线程时,新的任务请求线程资源时,线程池该如何处理? 各种处理策略又是如何实现的呢?

我们一般有两种处理策略。第一种是非阻塞的处理方式,直接拒绝任务请求;另一种是阻塞的处理方式,将请求排队,等到有空闲线程时,取出排队的请求继续处理。那如何存储排队的请求呢?

我们希望公平地处理每个排队的请求,先进者先服务,所以队列这种数据结构很适合来存储排队请求。我们前面说过,队列有基于链表和基于数组这两种实现方式。这两种实现方式对于排队请求又有什么区别呢?

基于链表的实现方式,可以实现一个支持无限排队的无界队列(unbounded queue),但是可能会导致过多的请求排队等待,请求处理的响应时间过长。所以,针对响应时间比较敏感的系统,基于链表实现的无限排队的线程池是不合适的。

而基于数组实现的有界队列(bounded queue),队列的大小有限,所以线程池中排队的请求超过队列大小时,接下来的请求就会被拒绝,这种方式对响应时间敏感的系统来说,就相对更加合理。不过,设置一个合理的队列大小,也是非常有讲究的。队列太大导致等待的请求太多,队列太小会导致无法充分利用系统资源、发挥最大性能。

除了前面讲到队列应用在线程池请求排队的场景之外,队列可以应用在任何有限资源池中,用于排队请求,比如数据库连接池等。**实际上,对于大部分资源有限的场景,当没有空闲资源时,基本上都可以通过"队列"这种数据结构来实现请求排队。** 

# 内容小结

今天我们讲了一种跟栈很相似的数据结构,队列。关于队列,你能掌握下面的内容,这节就没问题了。

队列最大的特点就是先进先出,主要的两个操作是入队和出队。跟栈一样,它既可以用数组来实现,也可以用链表来实现。用数组实现的叫顺序队列,用链表实现的叫链式队列。特别是长得像一个环的循环队列。在数组实现队列的时候,会有数据搬移操作,要想解决数据搬移的问题,我们就需要像环一样的循环队列。

循环队列是我们这节的重点。要想写出没有bug的循环队列实现代码,关键要确定好队空和队满的判定条件,具体的代码你要能写出来。

除此之外,我们还讲了几种高级的队列结构,阻塞队列、并发队列,底层都还是队列这种数据结构,只不过在之上附加了很多 其他功能。阻塞队列就是入队、出队操作可以阻塞,并发队列就是队列的操作多线程安全。

# 课后思考

- 1. 除了线程池这种池结构会用到队列排队请求,你还知道有哪些类似的池结构或者场景中会用到队列的排队请求呢?
- 2. 今天讲到并发队列,关于如何实现无锁并发队列,网上有非常多的讨论。对这个问题,你怎么看呢?

欢迎留言和我分享, 我会第一时间给你反馈。

我已将本节内容相关的详细代码更新到GitHub、戳此即可查看。



# 数据结构与算法之美

为工程师量身打造的数据结构与算法私教课

王争

前 Google 工程师



新版升级:点击「 🍣 请朋友读 」,10位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

精选留言



城

1.分布式应用中的消息队列,也是一种队列结构

2.考虑使用CAS实现无锁队列,则在入队前,获取tail位置,入队时比较tail是否发生变化,如果否,则允许入队,反之,本次入队失败。出队则是获取head位置,进行cas。

个人浅见, 请批评指正

2018-10-10 08:46

作者回复

2018-10-10 09:34



wean

队列也是一种"操作受限"的线性表,只支持两种基本操作:入队和出队。

队列的应用非常广泛,特别是一些具有某些额外特性的队列,比如循环队列、阻塞队列、并发队列。它们在很多偏底层的系统、框架、中间件的开发中,起着关键性的作用。比如高性能队列 Disruptor、Linux 环形缓存,都用到了循环并发队列; Java c oncurrent 并发包利用 ArrayBlockingQueue 来实现公平锁等。

关于如何实现无锁并发队列 可以使用 cas + 数组的方式实现。

队列的其他应用

分布式消息队列,如 kafka 也是一种队列。

2018-10-10 19:58

作者回复

2018-10-11 23:02

花见笑

循环队列的长度设定需要对并发数据有一定的预测,否则会丢失太多请求。

2018-10-10 10:04



#### 只会安卓De小鹿

王争老师,为了更好的区分队列和栈,小鹿给大家一个更好的口诀。

"吃多了拉就是队列,吃多了吐就是栈"。哈哈!

2018-10-11 21:35

作者回复

2018-10-12 10:18



#### 计科一班

老师,循环队列的数组实现,在您的代码中,入队时会空留出一个位置,而且我感觉不太好理解。我定义一个记录队列大小的值size,当这个值与数组大小相等时,表示队列已满,当tail达到最底时,size不等于数组大小时,tail就指向数组第一个位置。当出队时,size—,入队时size++

2018-10-10 14:19

作者回复

你这个思路挺巧妙的 我暂时还没有想到破绽

2018-10-11 09:52



#### Peter、桥

老师要是有时间对课后问题集中式做下解答就好了

2018-10-10 12:36

作者回复

行的

2018-10-11 09:52



#### 姜威

队列实现

一、数组实现

public class ArrayQueue {

//存储数据的数组

private String[] items;

//记录数组容量

private int n;

private int size;

//head记录队头索引, tail记录队尾索引

private int head = 0;

private int tail = 0;

//申请一个指定容量的队列

public ArrayQueue(int capacity){

items = new String[capacity];

n = capacity;

}

, ..

- \* 入队:
- \*1.堆满的时,入队失败
- \* 1.1频繁出入队,造成数组使用不连续
- \* 1.2在入队的时候,集中触发进行数据搬移
- \* 2.在末尾插入数据,注意tail指向队尾元素的索引+1

\*/

public boolean enqueue(String item){

//表示队满

if(head == 0 && tail == n)

```
return false;
//表示需要数据搬移
else if(head != 0 \&\& tail == n){
for (int i = head; i < tail; i++) {
items[i-head] = items[i];
head = 0;
tail = tail - head;
//将数据加入队列
items[tail++] = item;
size++;
return true;
}
//出队: 1.队空时, 出队失败;2.出队, head索引+1
public String dequeue(){
String res = null;
if(head == tail) return res;
res = items[head++];
size--;
return res;
}
二、循环队列
public class LoopArrayQueue {
//存储数据的数组
private String[] items;
//记录数组容量
private int n;
private int size = 0;
//head记录队头索引, tail记录队尾索引
private int head = 0;
private int tail = 0;
//申请一个指定容量的队列
public LoopArrayQueue(int capacity){
items = new String[capacity];
n = capacity;
//入队:关键在于队满的条件
public boolean enqueue(String item){
if ((tail + 1) % n == head) return false;
items[tail] = item;
tail = (tail + 1) % n;
size++;
return true;
//出队:关键在于队空的条件
public String dequeue(){
String res = null;
if(head == tail) return res;
res = items[head];
```

```
head = (head + 1) \% n;
 size--;
 return res;
 }
 }
 三、链表实现
 public class LinkedQueue {
 //定义一个节点类
 private class Node{
 String value;
 Node next;
 }
 //记录队列元素个数
 private int size = 0;
 //head指向队头结点, tail指向队尾节点
 private Node head;
 private Node tail;
 //申请一个队列
 public LinkedQueue(){}
 //入队
 public boolean enqueue(String item){
 Node newNode = new Node();
 newNode.value = item;
 if (size == 0) head = newNode;
 else tail.next = newNode;
 tail = newNode;
 size++;
 return true;
 }
 //出队
 public String dequeue(){
 String res = null;
 if(size == 0) return res;
 if(size == 1) tail = null;
 res = head.value;
 head = head.next;
 size--;
 return res;
 }
 2018-10-12 08:51
作者回复
 2018-10-12 10:09
```

姜威

总结

一、什么是队列?

- 1.先进者先出,这就是典型的"队列"结构。
- 2.支持两个操作:入队enqueue(),放一个数据到队尾;出队dequeue(),从队头取一个元素。
- 3.所以,和栈一样,队列也是一种操作受限的线性表。
- 二、如何实现队列?

#### 1.队列API

public interface Queue<T> {
public void enqueue(T item); //入队
public T dequeue(); //出队
public int size(); //统计元素数量
public boolean isNull(); //是否为空
}

2.数组实现(顺序队列): 见下一条留言 3.链表实现(链式队列): 见下一条留言 4.循环队列(基于数组): 见下一条留言

三、队列有哪些常见的应用?

#### 1.阻塞队列

- 1) 在队列的基础上增加阻塞操作,就成了阻塞队列。
- 2) 阻塞队列就是在队列为空的时候,从队头取数据会被阻塞,因为此时还没有数据可取,直到队列中有了数据才能返回;如果队列已经满了,那么插入数据的操作就会被阻塞,直到队列中有空闲位置后再插入数据,然后在返回。
- 3) 从上面的定义可以看出这就是一个"生产者-消费者模型"。这种基于阻塞队列实现的"生产者-消费者模型"可以有效地协调生产和消费的速度。当"生产者"生产数据的速度过快,"消费者"来不及消费时,存储数据的队列很快就会满了,这时生产者就阻塞等待,直到"消费者"消费了数据,"生产者"才会被唤醒继续生产。不仅如此,基于阻塞队列,我们还可以通过协调"生产者"和"消费者"的个数,来提高数据处理效率,比如配置几个消费者,来应对一个生产者。

#### 2.并发队列

- 1)在多线程的情况下,会有多个线程同时操作队列,这时就会存在线程安全问题。能够有效解决线程安全问题的队列就称为并发队列。
- 2)并发队列简单的实现就是在enqueue()、dequeue()方法上加锁,但是锁粒度大并发度会比较低,同一时刻仅允许一个存或取操作。
- 3)实际上,基于数组的循环队列利用CAS原子操作,可以实现非常高效的并发队列。这也是循环队列比链式队列应用更加广泛的原因。
- 3.线程池资源枯竭是的处理

在资源有限的场景, 当没有空闲资源时, 基本上都可以通过"队列"这种数据结构来实现请求排队。

#### 四 思老

- 1.除了线程池这种池结构会用到队列排队请求,还有哪些类似线程池结构或者场景中会用到队列的排队请求呢?
- 2.今天讲到并发队列,关于如何实现无锁的并发队列,网上有很多讨论。对这个问题,你怎么看?

2018-10-12 08:49

作者回复



#### 蝴蝶

这种实现思路中,出队操作的时间复杂度仍然是 O(1),但入队操作的时间复杂度还是 O(1) 吗想了一下,考虑到head可能等于1,2,n-1,经过计算,觉得均摊和平均时间复杂度还是O(1),对么?

2018-10-10 01:40

#### 老司机

循环队列真的是比较牛逼的思路,尤其是linux内核源码的kfifo的实现,无论是取模运算转换成取与运算,还是考虑head,tail的溢出,牛逼

2018-10-10 09:03



#### 樱小路依然

循环队列: 队列满的表达式

这里讲一下,这个表达式是怎么来的。在一般情况下,我们可以看出来,当队列满时,tail+1=head。但是,有个特殊情况,就是tail=n-1,而head=0时,这时候,tail+1=n,而head=0,所以用(tail+1)%n == n%n == 0。而且,tail+1最大的情况就是 n,不会大于 n,这样,tail+1 除了最大情况,不然怎么余 n 都是 tail+1 本身,也就是 head。这样,表达式就出现了。

2018-11-12 22:22

作者回复



bro.

老师,课后习题有空讲解一下理解呀!每次看评论,有的还是不太明白的地方

作者回复

# 行的呢 我抽空集中答疑一下

2018-10-11 09:46



asule

很多同学都提到循环队列增加flag来避免浪费最后一个存储空间,那是不是flag本身也需要一个存储空间?

作者回复

是的

2018-10-18 17:56



最初的印象

能不能写下阻塞队列和并发队列的代码

2018-10-10 11:24

作者回复

# 等我有空了吧 最近有点忙

2018-10-11 09:53



苏志辉

感觉入队时head为1, 2...n-1的概率都是1/n-1,而每种情况对应的复杂度为n-1...,1, 所以复杂度为O(n),不知道对不



္က္က Lost In The

Echo.

为什么数组可以用CAS而链表不能?

2018-10-10 08:47



allean

Q: 「Talk is cheap. Show me the code」怎么翻译比较好?

A: 屁话少说, 放码过来。

2018-11-02 09:31

作者回复

2018-11-02 09:55



阿阳

这里我真心给老师点赞。每节课都是由易到难,由基础到实战场景。比如这一节,先讲解队列的基本性质和实现方式,并做了 对比;更重要的是,后面讲到了阻塞队列和并发队列,这个和平时开发遇到的场景类似,理论联系实际,又有代码的实现。 作为老程序员,这次学习数据结构与算法,不再迷惘,反而激发了学习兴趣。真心感谢老师!

2018-10-29 10:37



火火火

您尽管更新, 我按顺序看。本来就是队列啊

2018-10-19 20:35



oldman

使用列表实现队列和循环队列,我用python实现了一遍,各位看官一起交流。

https://github.com/lipeng1991/testdemo/blob/master/38\_array\_implementation\_queue.py https://github.com/lipeng1991/testdemo/blob/master/39\_array\_implementation\_loop\_queue.py 2018-10-12 15:34