讲堂 > 数据结构与算法之美 > 文章详情

09 | 队列: 队列在线程池等有限资源池中的应用

2018-10-10 王争



09 | 队列: 队列在线程池等有限资源池中的应用

朗读人: 修阳 12'34'' | 5.05M

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。

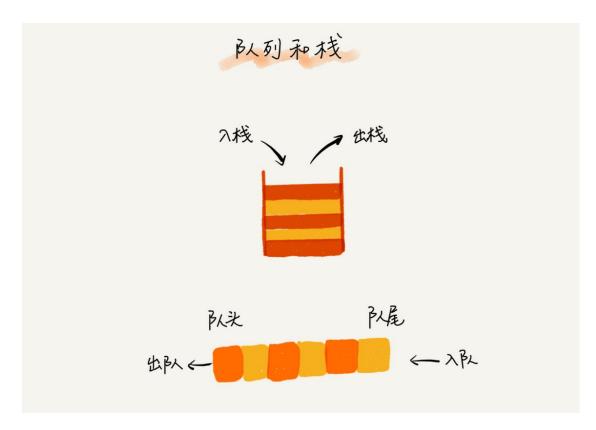
当我们向固定大小的线程池中请求一个线程时,如果线程池中没有空闲资源了,这个时候线程池如何处理这个请求? 是拒绝请求还是排队请求? 各种处理策略又是怎么实现的呢?

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。



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。

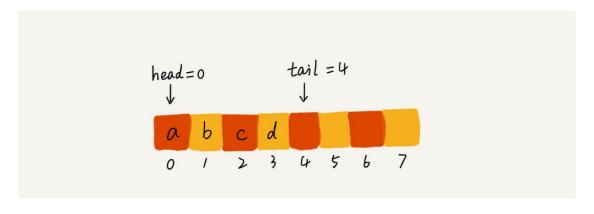
我们先来看下基于数组的实现方法。我用 Java 语言实现了一下,不过并不包含 Java 语言的高级语法,而且我做了比较详细的注释,你应该可以看懂。

```
自复制代码
 1 // 用数组实现的队列
 2 public class ArrayQueue {
   // 数组: items, 数组大小: n
 4 private String[] items;
 5 private int n = 0;
 6 // head 表示队头下标, tail 表示队尾下标
   private int head = 0;
8 private int tail = 0;
10 // 申请一个大小为 capacity 的数组
public ArrayQueue(int capacity) {
12  items = new String[capacity];
    n = capacity;
14 }
16 // 入队
17 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;
23 }
25 // 出队
26 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;
33 }
34 }
```

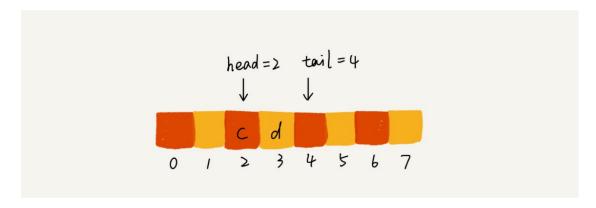
比起栈的数组实现,队列的数组实现稍微有点儿复杂,但是没关系。我稍微解释一下实现思路,你很容易就能明白了。

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



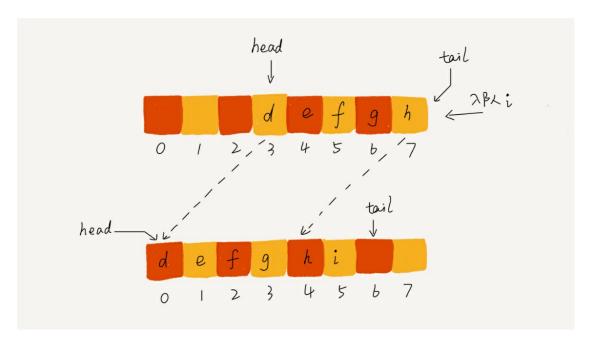
你肯定已经发现了,随着不停地进行入队、出队操作,head 和 tail 都会持续往后移动。当 tail 移动到最右边,即使数组中还有空闲空间,也无法继续往队列中添加数据了。这个问题该如何解决呢?

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:

```
■复制代码
    // 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) {
        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;
19 }
```

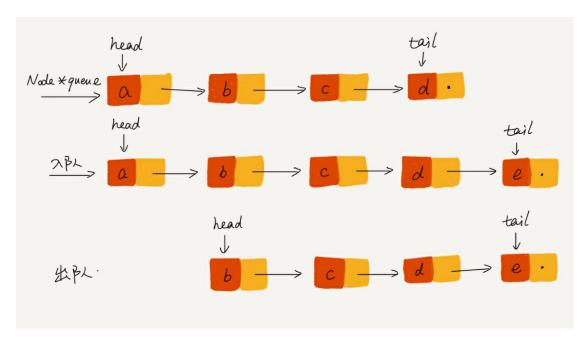
从代码中我们看到,当队列的 tail 指针移动到数组的最右边后,如果有新的数据入队,我们可以将 head 到 tail 之间的数据,整体搬移到数组中 0 到 tail-head 的位置。



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。

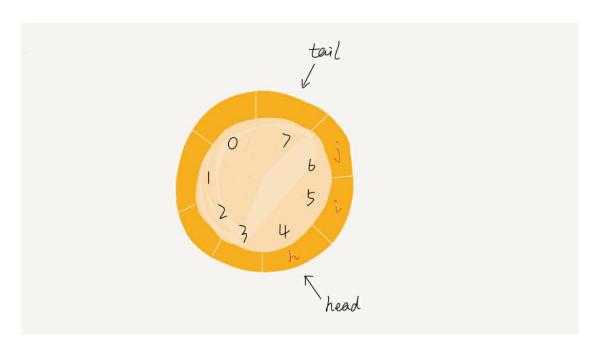
基于链表的实现,我们同样需要两个指针: head 指针和 tail 指针。它们分别指向链表的第一个结点和最后一个结点。如图所示,入队时,tail->next= new_node, tail = tail->next; 出队时,head = head->next。我将具体的代码放到 Github 上,你可以自己试着实现一下,然后再去 Github 上跟我实现的代码对比下,看写得对不对。



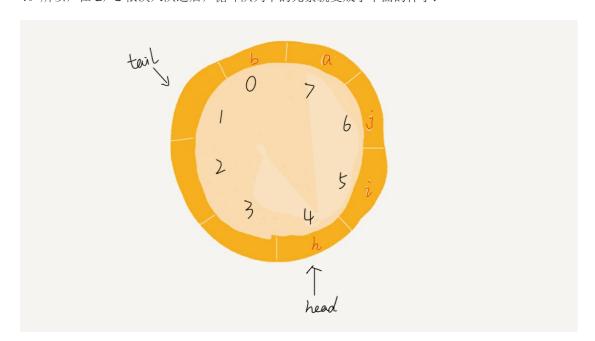
循环队列

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。



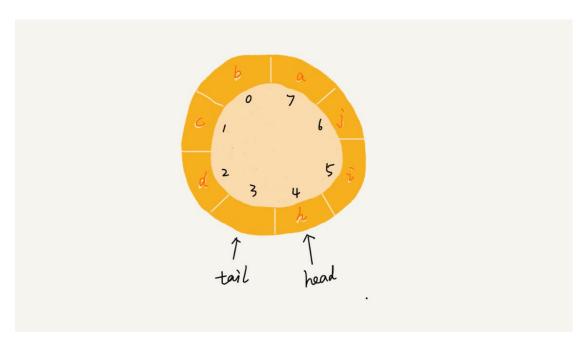
我们可以看到,图中这个队列的大小为 8,当前 head=4,tail=7。当有一个新的元素 a 入队时,我们放入下标为 7 的位置。但这个时候,我们并不把 tail 更新为 8,而是将其在环中后移一位,到下标为 0 的位置。当再有一个元素 b 入队时,我们将 b 放入下标为 0 的位置,然后 tail 加 1 更新为 1。所以,在 a,b 依次入队之后,循环队列中的元素就变成了下面的样子:



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。

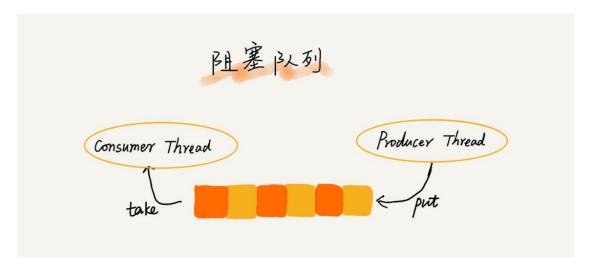
Talk is cheap,如果还是没怎么理解,那就 show you code 吧。

```
自复制代码
 1 public class CircularQueue {
2 // 数组: items, 数组大小: n
   private String[] items;
4 private int n = 0;
5 // head 表示队头下标, tail 表示队尾下标
 6 private int head = 0;
   private int tail = 0;
9 // 申请一个大小为 capacity 的数组
10 public CircularQueue(int capacity) {
items = new String[capacity];
    n = capacity;
13 }
15 // 入队
16 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;
22 }
24 // 出队
25 public String dequeue() {
26 // 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;
31 }
32 }
```

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。

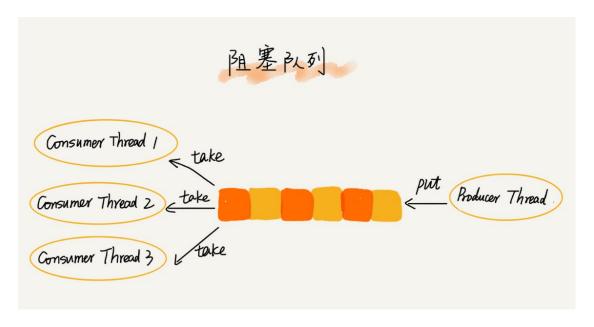
阻塞队列其实就是在队列基础上增加了阻塞操作。简单来说,就是在队列为空的时候,从队头取数据会被阻塞。因为此时还没有数据可取,直到队列中有了数据才能返回;如果队列已经满了,那么插入数据的操作就会被阻塞,直到队列中有空闲位置后再插入数据,然后再返回。



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"!

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。



版权归极客邦科技所有, 未经许可不得转载

写留言



Ipccwin

か 25

我觉得出队的时间复杂度还是**O(n)**,每次下面都有好多答案,老师不能事后给个标准答案吗? 2018-10-10

精选留言



蝴蝶

ம் 9

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



Peter、桥

公8

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

作者回复

行的

2018-10-11



城

企 7

- 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

作者回复

2018-10-10



bro.

ம் 5

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

2018-10-10

作者回复

行的呢 我抽空集中答疑一下

2018-10-11



liyghting

队列可用于资源有限的场景, 比如卖火车票, 抢购等

2018-10-10



老司机

6 3

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



王威人

企2

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

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



最初的印象

企2

能不能写下阻塞队列和并发队列的代码

2018-10-10

作者回复

等我有空了吧 最近有点忙

2018-10-11



熊先生[]

企2

常规操作,看一遍,再看一遍,做思考总结,再实现一遍

2018-10-10



苏志辉

ഥ 2

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n0(n),不知道对不

2018-10-10



<u>ம</u>் 2

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

作者回复

2018-10-10



Lost In The Echo.

r²

为什么数组可以用CAS而链表不能?

2018-10-10



objcoding

凸 1

```
一个基于链表的链式队列:
public class LinkedQueue {
private Node head = null;
private Node tail = null;
private static class Node {
int value;
Node next;
public Node(int value) {
this.value = value;
this.next = null;
}
}
public boolean enqueue(int value) {
Node newNode = new Node(value);
if (head == null) {
head = newNode;
tail = newNode;
} else {
tail.next = newNode;
tail = newNode;
}
return true;
}
public int dequeue() {
if (head == null) {
return -1;
}
Node node = head.next;
int value = node.value;
head = node;
return value;
}
}
2018-10-11
```



路漫漫其修远兮

企 1

自己尝试了一下不让循环队列有空的存储空间,结果发现很难实现。难道循环队列注定要有一个空的存储空间吗?有没有办法不让循环队列有一个空的存储空间。

2018-10-10



Ipccwin

凸 1

我觉得是每种都是1/n,然后每种的操作分别是1、2...n,然后算法是1/n*(1+2+...+n)加权平均算法得到结果O(n)

2018-10-10



lovetechlovelife

企 1

Spark在处理job的时候,可以配置使用FIFO或者Fair模式



2. 暂时没啥思路,等大神的回答

2018-10-10