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?

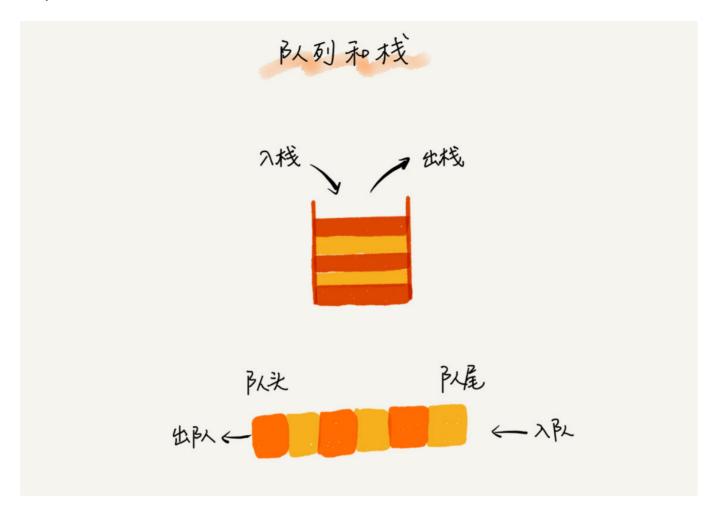
实际上,这些问题并不复杂,其底层的数据结构就是我们今天要学的内容,队列(queue)。

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。

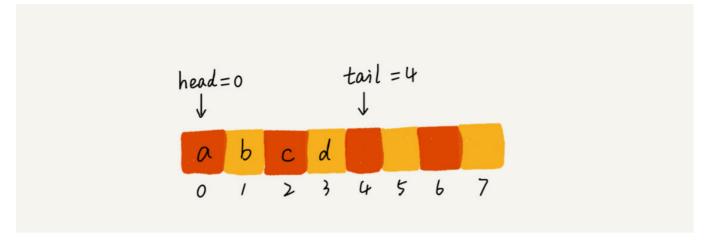
自 复制代码

```
1 // 用数组实现的队列
 2 public class ArravOueue {
    // 数组: items, 数组大小: n
4
   private String[] items;
    private int n = 0:
6
    // head 表示队头下标, tail 表示队尾下标
    private int head = 0:
7
8
    private int tail = 0;
9
    // 申请一个大小为 capacity 的数组
10
    public ArrayQueue(int capacity) {
11
12
     items = new String[capacity];
13
     n = capacity;
14
15
    // 入队
16
    public boolean enqueue(String item) {
17
      // 如果 tail == n 表示队列已经满了
18
      if (tail == n) return false;
19
      items[tail] = item:
20
21
      ++tail;
      return true;
    }
23
24
25
    // 出队
    public String dequeue() {
26
      // 如果 head == tail 表示队列为空
27
      if (head == tail) return null:
28
      // 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
29
      String ret = items[head];
30
31
      ++head:
32
     return ret;
    }
33
34 }
```

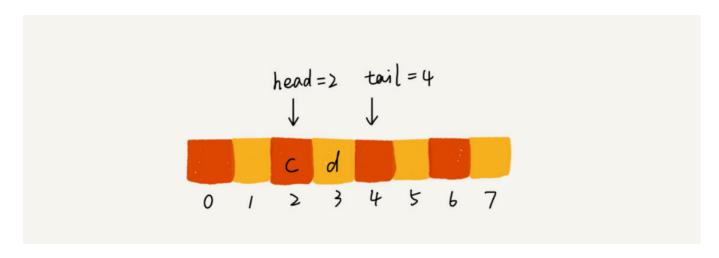
比起栈的数组实现,队列的数组实现稍微有点儿复杂,但是没关系。我稍微解释一下实现思路,你很容易就能明白了。

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 的位置。



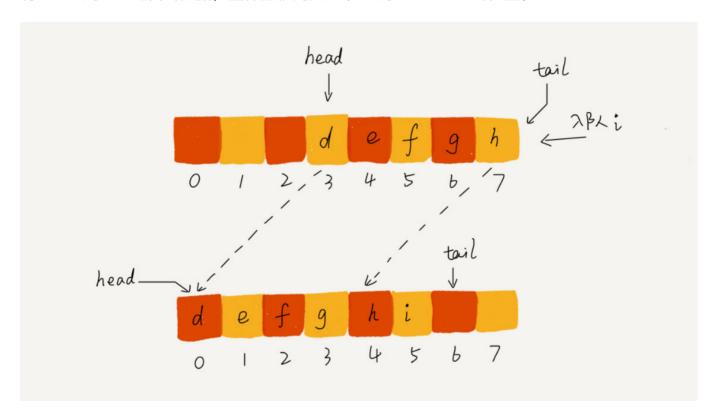
你肯定已经发现了,随着不停地进行入队、出队操作,head 和 tail 都会持续往后移动。当 tail 移动到最右边,即使数组中还有空闲空间,也无法继续往队列中添加数据了。这个问题该如何解决呢?

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:

```
8
         for (int i = head; i < tail; ++i) {
9
           items[i-head] = items[i]:
         }
10
         // 搬移完之后重新更新 head 和 tail
11
12
         tail -= head:
13
         head = 0;
14
       }
15
16
       items[tail] = item;
17
       ++tail:
18
       return true:
19
     }
```

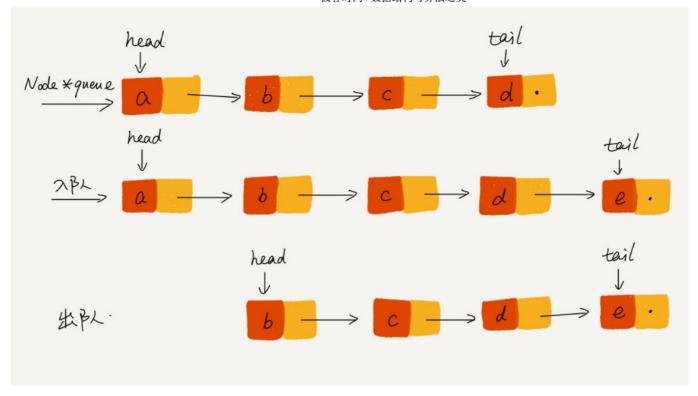
从代码中我们看到,当队列的 tail 指针移动到数组的最右边后,如果有新的数据入队,我们可以将 head 到 tail 之间的数据,整体搬移到数组中 0 到 tail-head 的位置。



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。

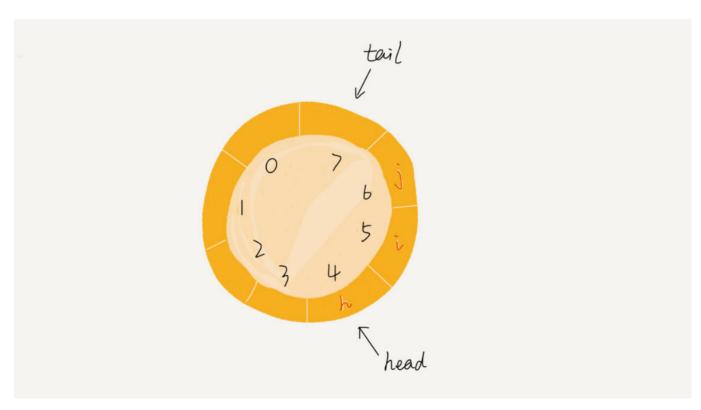
基于链表的实现,我们同样需要两个指针: head 指针和 tail 指针。它们分别指向链表的第一个结点和最后一个结点。如图所示,入队时,tail->next= new_node, tail = tail->next; 出队时,head = head->next。我将具体的代码放到 Github 上,你可以自己试着实现一下,然后再去 Github 上跟我实现的代码对比下,看写得对不对。



循环队列

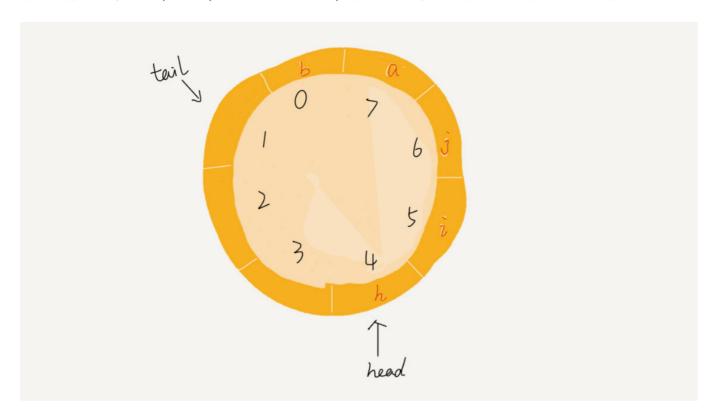
我们刚才用数组来实现队列的时候,在 tail==n 时,会有数据搬移操作,这样入队操作性能就会受到影响。那有没有办法能够避免数据搬移呢?我们来看看循环队列的解决思路。

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

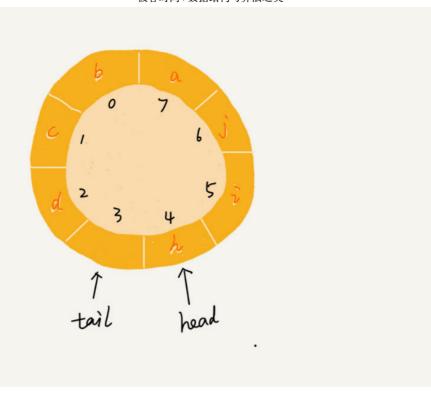
位,到下标为 0 的位置。当再有一个元素 b 入队时,我们将 b 放入下标为 0 的位置,然后 tail 加 1 更新为 1。所以,在 a, b 依次入队之后,循环队列中的元素就变成了下面的样子:



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。

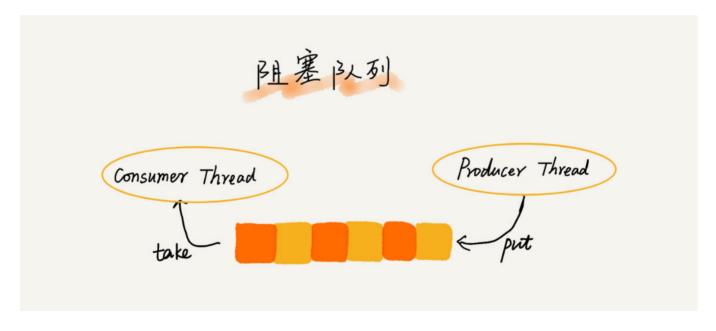
```
自 复制代码
 1 public class CircularQueue {
    // 数组: items, 数组大小: n
    private String[] items;
    private int n = 0;
4
5
    // head 表示队头下标, tail 表示队尾下标
    private int head = 0;
    private int tail = 0;
7
8
9
    // 申请一个大小为 capacity 的数组
    public CircularQueue(int capacity) {
10
11
     items = new String[capacity];
12
     n = capacity;
13
     }
14
     // 入队
16
    public boolean enqueue(String item) {
     // 队列满了
17
18
      if ((tail + 1) % n == head) return false;
19
      items[tail] = item;
      tail = (tail + 1) % n;
20
21
       return true;
22
     }
```

```
23
24
     // 出队
25
   public String dequeue() {
      // 如果 head == tail 表示队列为空
26
27
       if (head == tail) return null:
28
       String ret = items[head];
       head = (head + 1) % n:
29
30
       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。

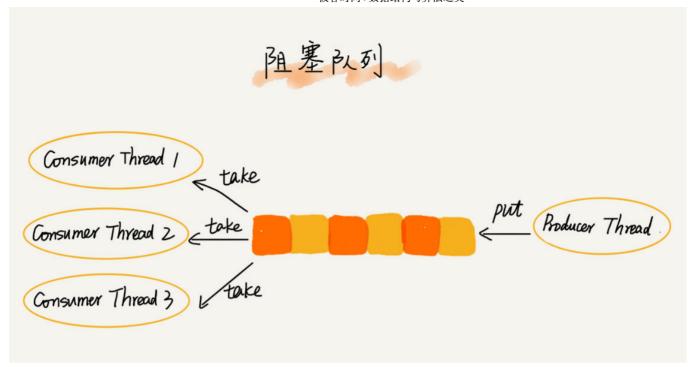
阻塞队列其实就是在队列基础上增加了阻塞操作。简单来说,就是在队列为空的时候,从队头取数据会被阻塞。因为此时还没有数据可取,直到队列中有了数据才能返回;如果队列已经满了,那么插入数据的操作就会被阻塞,直到队列中有空闲位置后再插入数据,然后再返回。



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。

戳此查看本节内容相关的详细代码



版权归极客邦科技所有, 未经许可不得转载

写留言





Ipccwin

ம் 17

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



蝴蝶

ഥ 7

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



収

ഥ 6

- 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



Peter丶桥

ഥ 5

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



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



熊先生口

ம் 2

凸 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



凸 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



老司机

凸 2

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



Ipccwin

ഥ 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



bro.

ம் 1

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



王威人😳

ሰን 1

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



传说中的成大大

ഥ 1

内存池

2018-10-10



苏志辉

ഥ് 1

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

2018-10-10



ሆን 1

排队抢购应该可以用队列这种模型来处理,被抢购商品数量固定,刚好和数组队列长度是固定的特性暗合,抢购需要快速响应而数组队列的特性之一就是队有空余时快速响应,没有空余时直接拒绝请求因为商品被抢购完了。

2018-10-10



Lost In The Echo.

凸 1

为什么数组可以用CAS而链表不能?

2018-10-10



非礼勿言-非礼勿听-非礼勿视

ሆን 1

用到队列的还有连接池,比如数据库连接池,应该也是用到了。获取锁时也有用到,java中的 AQS, synchronized可能也是用队列来存储锁请求的线程。

2018-10-10



lovetechlovelife

ம்

Spark在处理job的时候,可以配置使用FIFO或者Fair模式

2018-10-10



wean

ம்

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 concurrent 并发包利用 Array BlockingQueue 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



钢

ம் 0

redis的消息队列以及redis的管道技术都用到队列

2018-10-10



厶

心

老师讲的干货满满,老师的github地址是啥啊?想去看看老师写的代码。

2018-10-10



华林

心 ()

关于数组实现循环队列会导致空一个空间的问题,那我们是否能直接用一个参数来标记队列是 否满了,入队加一,出队减一,如果等于 items 的长度 n,就说明满了

2018-10-10



asdf100

ம்

数组队列进行数据搬移的时候,看着是将原来位置值复制到新位置了,原来内存地址中还是有数据的,只是下次存储的时候将指定内存地址的值覆盖了,是这样么?

2018-10-10



传说中的成大大

ഥ ()

还有就是搬移数据的入队操作 按照摊还法算下来复杂度应该是O(1)吧

2018-10-10



最初的印象

心 ()

能不能写下阻塞队列和并发队列的代码

2018-10-10



飞羽

心

理后甲老

- 1. 作为一个前端开发,首先能想到的比较典型的场景就是事件队列、WebScoket连接池、动画队列这三个。
- 2. 暂时没啥思路,等大神的回答

2018-10-10



Smallfly

ഥ ()

队列是一种先进先出的数据结构、跟栈类似、队列是一种操作受限的线性表。

队列同样可以由数组和链表来实现。

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。

顺序队列

顺序队列存在一个问题, tail 指针移动到数组最大下标时,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。

解决方法是在入队列时,如果没有空闲空间,就触发一次搬运,将 head 到 tail 之间的数据,整体搬运到数组的 0 到 tail – head 位置。

链式队列

链式队列与顺序队列的区别是没有容量限制,在请求排队的场景下,如果排队的请求数量过多,请求处理的响应时间会过长。

循环队列

循环队列是为了解决顺序队列在 tail == n 时,需要数据搬运操作的问题。

队列为空时可以根据 head == tail 来判断。循环队列满时,tail 指针位置不存储数据,所以队满判断公式为:

(tail + 1) % n = head

阻塞和并发队列

阻塞队列在队列为空的时候,从队头取数据会被阻塞,直到队列中有数据才会返回;如果队列已经满了,插入数据操作会被阻塞,直到队列中有空闲的位置后再插入,然后再返回。

在考虑线程安全时,需要用到并发队列,并发队列同一时刻只允许一个插入操作,但是允许多 个读操作。

2018-10-10



美团技术团队

ഥ (

阻塞队列 内部已经用了 wait 肯定加了锁 本质就是并发队列 不知道我理解有错吗

2018-10-10



Jason

ഥ ()

老师,请问链式队列出队的时候要进行数据搬移吗,如果搬移又是怎样处理呢?

2018-10-10

作者回复

不需要的 可以上github上看看代码就清楚了

2018-10-10



天若有情天亦老

ம் 🔾

AQS是利用队列实现的

2018-10-10



favorlm

ம்

恍然大悟, 再看一遍。

2018-10-10