## 网络工程师的看家本领

组合价 ¥99 /¥153



首页 文章 关注 订阅专栏

写文章

搜索

手机阅读 登录

原创

# (2)响应式流——响应式Spring的道法术器



🌉 享学IT

2018-03-23 10:46:31 49734人阅读 5人评论

本系列文章索引:《响应式Spring的道法术器》。

前情提要: 什么是响应式编程

## 1.2 响应式流

上一节留了一个坑——为啥不用Java Stream来进行数据流的操作?原因在于,若将其用于响应式编程中,是有局限性的。比如如下两个需要面对的问题:

- 1. Web 应用具有I/O密集的特点,I/O阻塞会带来比较大的性能损失或资源浪费,我们需要一种**异步非阻塞**的响应式的库,而Java Stream是一种同步API。
- 2. 假设我们要搭建从数据层到前端的一个变化传递管道,可能会遇到数据层每秒上千次的数据更新,而显然不需要向前端传递每一次更新,这时候就需要一种**流量控制**能力,就像我们家里的水龙头,可以控制开关流速,而Java Stream不具备完善的对数据流的流量控制的能力。

具备"异步非阻塞"特性和"流量控制"能力的数据流,我们称之为响应式流(Reactive Stream)。

目前有几个实现了响应式流规范的Java库,这里简单介绍两个: RxJava和Reactor。

要介绍RxJava,就不得不提ReactiveX(Reactive Extensions,Rx),它最初是LINQ的一个扩展,由微软的架构师Erik Meijer领导的团队开发,在2012年11月开源,Rx是一个编程模型,目标是提供一致的编程接口,帮助开发者更方便的处理异步数据流,Rx库支持.NET、JavaScript和C++,Rx近几年越来越流行了,现在已经支持几乎全部的流行编程语言了,包括RxJS、RxJava等。

后来,Java社区的一些大牛凑到一起制定了一个响应式流规范。RxJava团队随后对1版本进行了重构,形成了兼容该响应流规范的RxJava 2。

Reactor是Pivotal旗下的项目,与大名鼎鼎的Spring是兄弟关系,因此是Spring近期推出的响应式模块WebFlux的"御用"响应式流。Reactor支持响应式流规范,与RxJava相比,它没有任何历史包袱,专注于Server端的响应式开发,而RxJava更多倾向于Android端的响应式开发。

在Java 9版本中,响应式流的规范被纳入到了JDK中,相应的API接口是java.util.concurrent.Flow。Spring WebFlux也是本系列文章后边的重点内容。由于WebFlux首选Reactor作为其响应式技术栈的一部分,我们下边也主要以Reactor为主,目前的版本是Reactor3。

我们继续回到主线,讨论"异步非阻塞"和"流量控制"。注意,本节请不必关注Reactor的代码细节,仅体会使用响应式流的"感觉"就好。

#### 1.2.1 异步非阻塞

在如今互联网时代的大背景下,Web应用通常要面对高并发、海量数据的挑战,性能从来都是必须要考量的核心因素。

阻塞便是性能杀手之一。

从调用者和服务提供者的角度来看,阻塞、非阻塞以及同步、异步可以这么理解:

- 阻塞和非阻塞反映的是调用者的状态,当调用者调用了服务提供者的方法后,如果一直在等待结果返回,否则无法执行后续的操作,那就是阻塞状态;如果调用之后直接返回,从而可以继续执行后续的操作,那可以理解为非阻塞的。
- 同步和异步反映的是服务提供者的能力,当调用者调用了服务提供者的方法后,如果服务提供者能够立马返回,并在处理完成后通过某种方式通知到调用者,那可以理解为异步的;否则,如果只是





在处理完成后才返回,或者需要调用者再去主动查询处理是否完成,就可以理解为是同步的。

举个例子,老刘买了个洗衣机,当他启动了洗衣机后如果一直在等待洗衣机工作结束好晾衣服,那他就是阻塞的;如果他启动洗衣机之后就去看电视了,估摸快洗完了就时不时来看看,那他就是非阻塞的,因为老刘可以去做另一件事。但老刘不能知道这洗衣机啥时候洗完/是否洗完,那么这台洗衣机就是同步方式工作的;老刘后来换了一台可以在洗完衣服播放音乐的洗衣机,这样就不用时不时来看了,虽然启动之后洗衣机不能立刻返回给老刘干净的衣服,但是可以在工作完成之后通知在看电视的老刘,所以新的洗衣机就是异步工作的。

Http服务本质上是对资源的操作,尤其是RESTful兴起之后,更是如此。所谓的资源,对应在服务器端就是文件和数据。

- 文件方面,随着互联网基础设施的提升,Web 应用正在接纳、处理和传递越来越多的包括图片和音视频等形式在内的文件。文件的存取可能造成阻塞。
- 数据方面,随着大数据技术的推进,互联网公司越来越热衷于收集来自用户的操作、位置、社会关系等等各种各样的信息。数据越来越具有流动性,数据量也显著增长。数据的存取也可能造成阻塞。
- 此外,随着微服务架构的日趋火热,各个微服务之间的通信不再像"巨石型"应用中通过对象的引用和方法的调用,而是经由网络传输序列化的数据来实现,网络的延迟也可能造成阻塞。
- 除了I/O方面的阻塞之外,一些复杂的业务逻辑由于处理时间比较长,也会造成调用者的阻塞。

多数人不认为阻塞是一个比较大的问题,至少觉得除了网络I/O之外,读写文件和数据库还是很快的,许多的 开发者也一直在写阻塞的代码。那么我们就先来关注一下I/O的阻塞问题,对其严重性有一个直观感性的认识。

#### 1.2.1.1 I/O到底有多慢?

很多情况下,在大的空间和时间维度上,数量级经常会大到超出我们的认知范畴,我们的直觉总是不可靠的。

一、举两个空间维度的例子:

在大的尺度上,印象中,银河系的中心位置群星闪耀,就像赶集一样:

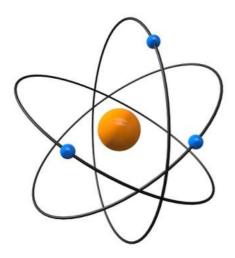




但实际上,如果把恒星们缩小到沙粒的大小,那么密度也就相当于一个体育场有一两粒沙子。曾经看科幻片,总是担心光速飞行的飞船来不及拐弯或刹车撞到星球上,实际上,想要撞上才是相当不容易的。

而在小的尺度上,原子核具有原子绝大部分的质量,印象中,应该是这样的吧:





但实际上,如果把一个原子也放大到体育场那么大,原子核才仅仅相当于一个乒乓球那么大,空旷的很! 二、从时间维度上:

往大了说,如果地球45亿年历史缩短为一年,那么人类有记录的浩瀚文明史不过相当于几秒钟而已。

往小了说,"一瞬间"与"一瞬间"可能会差好几个数量级。我们就从微观时间维度来了解一下"CPU眼中的时间",你会发现,发生在计算机中的阻塞也许比你直觉印象中夸张的多。

#### CPU眼中的时间——

CPU绝对称得上是"闪电侠",因为它们做事都有自己的一套时钟。我们故事的主人公是一个主频为2.5GHz的CPU,如果它的世界也有"秒"的概念,并且它的时钟跳一下为一秒,那么在CPU(CPU的一个核心)眼中的时间概念是啥样的呢?



CPU先生所在的组是硬件部计算组。对它来说,与其一起紧密合作的几个小伙伴还能跟的上它的节奏:

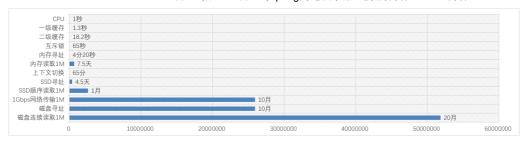
- CPU先生很利索,只需要一秒就可以完成一个指令,复杂的动作可能需要多个指令。
- 好在"贴身秘书"一级缓存反应比较快,能够**秒懂**CPU先生的意思。
- 来自"秘书组"的二级缓存虽然要**十几秒**才能"get"到CPU先生的点,但也不算太迟钝。
- 和内存组的合作已经习以为常了,跟内存请求的数据通常要**4-5分钟**才能找到(内存寻址),不过也还好啦,毕竟一级缓存那里能拿到80%想要的数据,其余的二级缓存也能搞定一大部分,不怎么耽误事儿。

CPU先生是典型的工作狂,任务多的时候,通宵达旦也毫无怨言,但是有什么事情让它等,那简直要他命了。恰恰一起共事的其他组(尤其是I/O组的磁盘和网卡)相对来说那效率是低的离谱啊:

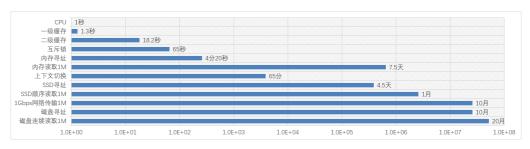
- 关于I/O组的同事,CPU先生已经抱怨很久了,每次找SSD要东西,都要花费4-5天才能找到(寻址),等 到数据传送过来,几周都过去了。机械磁盘更是过分地离谱,跟他要个数据,竟然要平均花费10个月才能 找到,如果要读取1M的数据,竟然要20个月!这种员工怎么还不下岗?!
- 关于网卡,CPU先生知道它们也尽力了,毕竟万兆网络成本颇高。与机房内的其他小伙伴们用干兆网络互相沟通也算顺畅,给另一台机器的CPU朋友发送1K的书信,最快七八个小时就可以送过去了。但是1K的书信经过层层包裹,实际也写不了多少话。更要命的是,网卡们的沟通手续繁杂,每次网络沟通前的"你好能听到我吗?——我能听到,你那边能听到我吗?——我也能听到你,那我们开始吧!"这样的握手确认都要花掉很长的时间,不过不能当面沟通,也只能这样了。这还好,最恐怖的是与其他城市的小伙伴沟通,有时候传递消息要花费好几年呢!

由此可见,对于CPU先生来说,想要让工作充实起来实在不容易,不过多亏了内存组的小伙伴帮忙分批缓存往返于I/O组的数据,矛盾才有所缓解。

在线 客服



这个图只能明显看出涉及I/O的时间条,我们转换成对数刻度的图看一下:



这个图并不是直观的比例,横轴上每个刻度是一个数量级,可见I/O的速度与CPU和内存相比是要差几个数量级的。由此可见,对于大型高并发场景下的Web应用,缓存有多重要,更高的缓存命中率就意味着性能。

(以上时间数据来自http://cizixs.com/2017/01/03/how-slow-is-disk-and-network)

对于阻塞造成的性能损失,我们通常有两种思路来解决:

并行化:使用更多的线程和硬件资源;
 异步化:基于现有的资源来提高执行效率。

#### 1.2.1.2 解决方案之一: 多线程

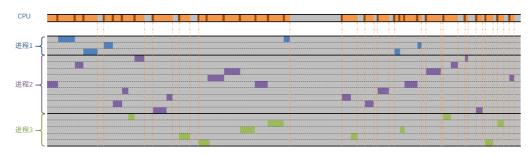
https://blog.51cto.com/liukang/2090183

由于I/O组的同事实在太墨迹,有时候CPU先生眯上一觉再回来工作都不耽误事儿。



如上图,蓝色的是CPU执行指令的时间,灰色的是等待I/O反馈结果的时间。请不要纠结这张图中时间的比例,这么画已经是给了I/O组面子的了。

操作系统部大牛很多,为了让CPU先生的工作饱和起来,设计了多线程的工作方式。



但"多线程并非银弹",存在一些固有的弊端,并且有时候难以驾驭(具体见"附1"):

- 高并发环境下,多线程的切换会消耗CPU资源(上图中CPU的时间条中深褐色的为上下文切换的时间,可以想见,高并发情况下,线程数会非常多,那么上下文切换对资源的消耗也会变得明显起来。况且在切换过程中,CPU并未执行任何业务上的或有意义的计算逻辑);
- 应对高并发环境的多线程开发相对比较难(需要掌握线程同步的原理与工具、ExecutorService、Fork/Join框架、并发集合和原子类等的使用),并且有些问题难以发现或重现(比如指令重排);
- 高并发环境下,更多的线程意味着更多的内存占用(JVM默认为每个线程分配1M的线程栈空间)。

这里并非是否定多线程的功劳,相反,多线程在高并发方面发挥了重要作用。况且,多线程仍然是目前主流的高并发方案,在Servlet 3.1以前,Servlet 容器会为每一个接收到的请求分配一个单独的线程来进行处理和



响应。

随着Java版本的迭代,其对并发编程的支持越来越给力。大家仿佛觉得多线程就是最自然而然地处理高并发的方式,况且Http协议是无状态的,在把session单独放到分布式缓存中之后,Web服务器的横向扩展易如反掌,当用户数迅速攀升的时候,横向增加服务器数量即可。尤其是随着云计算技术和DevOps的普及,扩容与缩容已经可以自动化解决。

一切都还过得去,直到Node.js的出现,为Java Web开发带来了新的启示。因为毕竟在大家的印象中,JavaScript是一门只活跃在浏览器端的解释型的性能并不高的语言,跟"服务器端、高并发"这两个词仿佛八竿子打不着啊。更令人惊奇的是,Node.js只需要单线程(引擎内部多线程)就可以应对高并发的请求,这是何等的骨骼惊奇!

Java可不可以这么搞呢?答案是可以!秘诀同Node.js一样——"异步非阻塞"。

#### 1.2.1.3 解决方案之二: 非阻塞

就像Node.js,使用"异步非阻塞"的代码可以在不改变执行线程的情况下切换要执行的任务,基于现在Java语言的特性和SDK,我们通常有两种方案:

- 1. 回调。
- CompletableFuture .

#### 1) 非阻塞的回调

我们知道,前端JavaScript代码运行在浏览器上的时候被限制为单线程的,所以JavaScript早早就练就了非阻塞的能力,对于需要较长时间才能返回结果的调用通常采用异步方式,要不怎么说"穷人的孩子早当家"呢。

我们最常见的异步调用的例子就是Ajax,如基于Jquery的Ajax调用的代码:

```
$.ajax({
type: "POST",
url: "/url/path",
data: "name=John&location=Boston",
success: function(msg){
    alert( "Data Saved:" + msg );
}
});
... // 后边的代码
```



这里我们发出了一个 POST 请求出去,然后注册了一个回调方法给 success 响应事件,然后就可以继续执行后 边的代码了,响应成功返回的话会回调注册的方法。OK,完美,没有阻塞。

在Java开发过程中,我们也会时不时用到回调,但是对于复杂的逻辑,会导致"callback hell"。什么是 callback hell呢,如图:

```
function hell(win) {
   // for listener purpose
   return function() {
    loadLink(win, REMOTE_SRC+'/lassets/css/style.css', function() {
        loadLink(win, REMOTE_SRC+'/lib/asyNC.js', function() {
            loadLink(win, REMOTE_SRC+'/lib/asyNDM.js', function() {
            loadLink(win, REMOTE_SRC+'/lib/json2.js', function() {
            loadLink(win, REMOTE_SRC+'/json2.js', function() {
            loadLink(win, REMOTE_SRC+'/jso
```

在线 客服

图里这个还算比较好阅读的,再比如下边这个(本示例来自Reactor 3 Reference Guide)。需求是找到针对某个用户的TOP5的Favorite,如果没有返回针对该用户的任何Favorite,就默认给出5个建议。

```
userService.getFavorites(userId, new Callback<List<String>>() { //<1>
    public void onSuccess(List<String> list) { // <2>
      if (list.isEmpty()) { // <3>
        suggestionService.getSuggestions(new Callback<List<Favorite>>() {
         public void onSuccess(List<Favorite> list) { // <4>
           UiUtils.submitOnUiThread(() -> { // <5>
             list.stream()
                .limit(5)
                .forEach(uiList::show); //<6>
             });
         }
         public void onError(Throwable error) { // <7>
           UiUtils.errorPopup(error);
       });
      } else {
       list.stream() //<8>
           .limit(5)
           .forEach(favId -> favoriteService.getDetails(favId, //<9>
             new Callback<Favorite>() {
              public void onSuccess(Favorite details) {
                UiUtils.submitOnUiThread(() -> uiList.show(details));
              public void onError(Throwable error) {
                UiUtils.errorPopup(error);
           ));
     }
    }
    public void onError(Throwable error) {
     UiUtils.errorPopup(error);
  });
这确实是一段比较复杂的逻辑,有多处回调,难以阅读。即使使用了lambda,代码行数仍然不少。
1. 基于回调的服务使用一个匿名 Callback 作为参数。后者的两个方法分别在异步执行成功
  或异常时被调用。
2. 获取到Favorite ID的list后调用第一个服务的回调方法 onSuccess。
3. 如果 list 为空 ,调用 suggestionService 。
4. 服务 suggestionService 传递 List<Favorite&gt; 给第二个回调。
5. 既然是处理 UI, 我们需要确保消费代码运行在 UI线程。
6. 使用 Java 8 Stream 来限制建议数量为5,然后在 UI 中显示。
7. 在每一层, 我们都以同样的方式处理错误: 在一个 popup 中显示错误信息。
8. 回到Favorite ID这一层,如果返回 list,我们需要使用 favoriteService 来获取 Favorite
 对象。由于只想要5个,因此使用 stream。
9. 再一次回调。这次对每个ID,获取 Favorite 对象在 UI线程中推送到前端显示。
如果用响应式流怎么编写呢?下边用Reactor3的库来表达:
  userService.getFavorites(userId) //<1>
        .flatMap(favoriteService::getDetails) // <2>
        .switchIfEmpty(suggestionService.getSuggestions()) // <3>
         .take(5) //<4>
         .publishOn(UiUtils.uiThreadScheduler()) // <5>
         .subscribe(uiList::show, UiUtils::errorPopup); // <6>
1. 我们获取到Favorite ID的流。
2. 我们 异步地转换它们(ID)为 Favorite 对象(使用 flatMap),现在我们有了
  Favorite 流。
3. 一旦 Favorite 为空,切换到 suggestionService。
4. 我们只关注流中的最多5个元素。
5. 最后, 我们希望在 UI 线程中进行处理。
6. 通过描述对数据的最终处理 (在 UI 中显示)和对错误的处理 (显示在 popup 中)来触发
```

¥

( subscribe ) .

如果你想确保"Favorite ID"的数据在800ms内获得(如果超时,从缓存中获取)呢?在基于回调的代码中,想想就觉得复杂。但 Reactor3 中就很简单,在处理链中增加一个 timeout 的操作符即可。

Reactor3 中增加超时控制的例子

```
userService.getFavorites(userId)
    .timeout(Duration.ofMillis(800)) //<1>
    .onErrorResume(cacheService.cachedFavoritesFor(userId)) //<2>
    .flatMap(favoriteService::getDetails) //<3>
    .switchIfEmpty(suggestionService.getSuggestions())
    .take(5)
    .publishOn(UiUtils.uiThreadScheduler())
    .subscribe(uiList::show, UiUtils::errorPopup);
```

- 1. 如果流在超时时限没有发出(emit)任何值,则发出错误(error)信号。
- 2. 一旦收到错误信号, 交由 cacheService 处理。
- 3. 处理链后边的内容与上例类似。

可见,响应式流的编程方式,不仅有效减少了代码量,还大大提高了代码的可阅读性。

#### 2) 异步的CompletableFuture

CompletableFuture 也是在Java 8中新增的,相对于原来的Future,它有两方面的亮点:

- 1. 异步回调,它提供了五十多种方法,其中以 Async 结尾的方法都可以异步的调用而不会导致阻塞;
- 2. 声明式,在 CompletableFuture 的方法中,多多少少可以看到类似上边Reactor代码的"声明式编程"的感觉,比如 completableFuture.thenApplyAsync(...).thenApplyAsync(...).thenAcceptAsync(...)。

比如我们在咖啡店买咖啡,点餐之后我们首先会拿到一张小票,这个小票就是 Future,代表你凭此票在咖啡做好之后就可以去拿了。但是 Future.get() 方法仍然是同步和阻塞的,意味着你拿着票可以去找朋友聊会天,但是并不知道自己的咖啡什么时候做好,可能去柜台拿的时候还是要等一会儿。而提供CompletableFuture 服务的咖啡厅,不仅有小票,还有一个号牌,我们点餐之后找个桌坐下就好,这个订单的咖啡一旦做好就会送到我们手中。

相对于回调和 Future 来说,CompletableFuture 的功能强大了不少,我们来尝试使用它来实现这样一个需求(本示例来自Reactor 3 Reference Guide):我们首先得到 ID 的列表,然后对每一个ID进一步获取到"ID对应的name和statistics"这样一对属性的组合为元素的列表,整个过程用异步方式来实现。



```
CompletableFuture<List<String>> ids = ifhIds(); //<1>
CompletableFuture<List<String>> result = ids.thenComposeAsync(1 -> { // <2>
           Stream<CompletableFuture<String>> zip =
                        1.stream().map(i -> { // <3>
                                                               CompletableFuture<String> nameTask = ifhName(i); //<4>
                                                               CompletableFuture<Integer> statTask = ifhStat(i); //<5>
                                                               return nameTask.thenCombineAsync(statTask, (name, stat) -> "Name" + name
                                                   });
            List<CompletableFuture<String>> combinationList = zip.collect(Collectors.toList()); // <7>
           \label{lem:completableFuture} CompletableFuture < String > [] combinationArray = combinationList.toArray (\textbf{new } CompletableFuture + Completabl
           CompletableFuture<Void> allDone = CompletableFuture.allOf(combinationArray); // <8>
           return allDone.thenApply(v -> combinationList.stream()
                                                                                                                                                    .map(CompletableFuture::join) //<9>
                                                                                                                                                    .collect(Collectors.toList()));
});
List<String> results = result.join(); //<10>
assertThat(results).contains(
                                    "Name NameJoe has stats 103",
                                    "Name NameBart has stats 104",
                                    "Name NameHenry has stats 105".
                                    "Name NameNicole has stats 106",
                                    "Name NameABSLAJNFOAJNFOANFANSF has stats 121");
```

1. 以一个 Future 开始,其中封装了后续将获取和处理的 ID 的 list。

- 2. 获取到 list 后边进一步对其启动异步处理任务。
- 3. 对于 list 中的每一个元素:
- 4. 异步地得到相应的 name。
- 5. 异步地得到相应的 statistics。

- 6. 将两个结果——组合。
- 7. 我们现在有了一个 list,元素是 Future(表示组合的任务,类型是 CompletableFuture ),为了执行这些任务,

我们需要将这个list(元素构成的流)转换为数组(List)。

8. 将这个数组传递给 CompletableFuture.allOf ,返回一个 Future ,当所以任务都完成了 ,那么这个 Future

也就完成了。

- 9. 有点麻烦的地方在于 allof 返回的是 CompletableFuture<Void&gt; , 所以我们遍历这个 Future 的 List ,
- , 然后使用 join() 来手机它们的结果 (不会导致阻塞 , 因为 AllOf 确保这些 Future 全部完成 )
- 10. 一旦整个异步流水线被触发,我们等它完成处理,然后返回结果列表。

可以看到 CompletableFuture 也尽力了,虽然使出浑身解数,但对于集合的操作还略显吃力。由于 Reactor 内置许多组合操作,因此以上例子可以简单地实现为:

```
Flux<String> ids = ifhrIds(); //<1>
Flux<String> combinations =
    ids.flatMap(id -> { // <2>
        Mono<String> nameTask = ifhrName(id); // <3>
        Mono<Integer> statTask = ifhrStat(id); // <4>
        return nameTask.zipWith(statTask, // <5>
                (name, stat) -> "Name" + name + "has stats" + stat);
    });
Mono<List<String>> result = combinations.collectList(); // <6>
List<String> results = result.block(); //<7>
assertThat(results).containsExactly( // <8>
    "Name NameJoe has stats 103",
    "Name NameBart has stats 104"
    "Name NameHenry has stats 105".
    "Name NameNicole has stats 106",
    "Name NameABSLAJNFOAJNFOANFANSF has stats 121"
);
```



- 1. 这一次,我们从一个异步方式提供的 ids 序列(Flux<String&gt;)开始。
- 2. 对于序列中的每一个元素, 我们异步地处理它(flatMap 方法内)两次。
- 3. 获取相应的 name。
- 4. 获取相应的 statistic.
- 5. 异步地组合两个值。
- 6. 随着序列中的元素值"到位",它们收集一个 List 中。
- 7. 在生成流的环节,我们可以继续异步地操作 Flux 流,对其进行组合和订阅(subscribe)。 最终我们很可能得到一个 Mono 。由于是测试,我们阻塞住(block()),等待流处理过程结束, 然后直接返回集合。
- 8. Assert 结果。

这种非阻塞数据流的感觉,让我想起来了《让×××飞》里边最经典的一段:姜文饰演的张麻子朝新来县长那"马拉的火车啪啪啪连续打了N枪,旁边兄弟问"打中没有",张麻子说"让×××飞一会儿~",稍后就见拉火车的马缰绳全都被×××打断,马匹四散,非常6+1!如果张麻子每打一枪都看看前一枪有没有射中的话,还怎么装X呢?

通过上边的例子可见,回调或 Completable Future 在处理复杂逻辑时会遇到的相似的窘境,反观 Reactor 3提供的API,却可以显著减少代码量,提高代码可阅读性,尤其是还可以提供一些不错的功能。

## 1.2.2 流量控制——回压

在响应式流中,数据流的发出者叫做 Publisher ,监听者叫做 Subscriber 。我们后续就统一直译叫做"发布者"和"订阅者"吧。



在线客服

问题来了,假如发布者发出数据的速度和订阅者处理数据的速度不同的时候,怎么办呢?订阅者处理速度快的话,那还好说,但是如果处理速度跟不上数据发出的速度,就像这样:



如果没有流量控制,那么订阅者会被发布者快速产生的数据流淹没。就像在一个流水线上,如果某个工位处理比较慢,而上游下料比较快的话,这个工位的工人师傅就吃不消了,这个时候他需要一种途径来告诉上游下料慢一些。

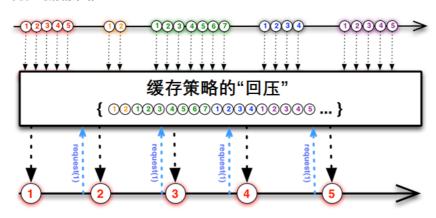
同样的,订阅者也需要有一种能够向上游反馈流量需求的机制:



这种能够向上游反馈流量请求的机制就叫做回压(backpressure,也有翻译为"背压"的)。

在具体的使用过程中,回压的处理会涉及不同的策略。举两个例子以便于理解:

#### 举例:缓存的策略

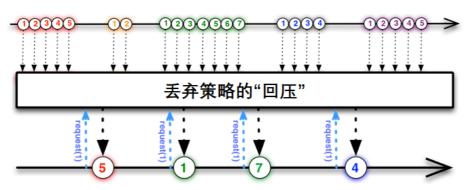




如图,订阅者处理完一个元素的时候通过 request(1) 跟发布者再请求一个元素。由于发布者的数据不能很快被订阅者处理掉,那么发布者会将未处理的数据元素缓存起来。

这种处理方式与消息队列有些相似之处,发布者需要维护一个队列用来缓存还没有被处理的元素。通常用于对数据准确性要求比较高的场景,比如发布者这儿是突然到来的数据高峰,都是要保存到数据库的,作为订阅者的数据持久层没有那么快的处理速度,那么发布者就需要将数据暂时缓存起来。

举例: 丟弃的策略



在线 客服

如图,发布者不需要缓存来不及处理的数据,而是直接丢弃,当订阅者请求数据的时候,会拿到发布者那里 最近的一个数据元素。比如我们在做一个监控系统,后台的监控数据以每秒10个的速度产生,而前端界面只 需要每秒钟更新一下监控数据即可,那作为发布者的后台就不用缓存数据了,因为这种时效性强的场景,用不到的数据直接丢掉即可。

在后续的实战阶段,我们还会再深入了解回压的作用原理。

#### 1.2.3 总结

以上就是响应式流的两个核心特点:异步非阻塞,以及基于"回压"机制的流量控制。

这样我们有了基于响应式流的"升级版"的响应式编程:



Reactor3和RxJava2都是具有以上特点的响应式流的具体实现库。

响应式编程通常作为面向对象编程中的"观察者模式"(Observer design pattern)的一种扩展。 响应式流(reactive streams)与"迭代子模式"(Iterator design pattern)也有相通之处, 因为其中也有 Iterable-Iterator 这样的对应关系。主要的区别在于,Iterator 是基于"拉取"(pull)方式的,而响应式流是基于"推送"(push)方式的。

使用 iterator 是一种"命令式"(imperative)编程范式,因为什么时候获取下一个元素取决于开发者。在响应式流中,相对应的角色是"发布者 - 订阅者"(Publisher-Subscriber),当有新的值到来的时候,反过来由发布者(Publisher)通知订阅者(Subscriber),这种"推送"模式是响应式的关键。此外,对推送来的数据的操作是通过一种声明式(declaratively)而不是命令式(imperatively)的方式表达的:开发者通过描述"处理流程"来定义对数据流的处理逻辑。

非常抱歉,前两节罗里吧嗦了这么多却没有实战,想必你也早就看烦了,那么我们就一起来coding一下热热身吧。

©著作权归作者所有:来自51CTO博客作者享学IT的原创作品,如需转载,请注明出处,否则将追究法律责任



【打怪升级】响应式Spring

4 收藏 分享

上一篇: (1) 什么是响应式编程——响应式... 下一篇: (3) lambda与函数式——响...



响应式

编程

Spring

**享学IT** 52篇文章, 187W+人气, 0粉丝



5条评论 按时间正序 | 按时间图序

fengbird1



1楼 2018-07-16 18:54:02

博主牛批,复杂的东西讲的简单易懂,深入透彻,在下佩服!



wx5b724c4c58854 2楼 2018-08-14 11:28:34

楼上+1



tohell

3楼 2018-09-07 17:01:22

楼上再+1



TomHoland

4楼 2018-11-19 17:14:59

两个月了,我+2吧



siyuedeyingzi

5楼 2019-02-25 20:46:09

太牛了, 我可以+10086码

**推荐专栏** 更多



基于Python的DevOps实战

自动化运维开发新概念 共20章 | 抚琴煮酒

共20草 | 抚琴煮酒

¥51.00 403人订阅





微服务技术架构和大数据治理实战

大数据时代的微服务之路

共18章 | 纯洁微笑

¥51.00 658人订阅

订阅

订阅

#### 猜你喜欢

区块链性能测试工具caliper

Java多线程编程总结

curl获取网站的响应时间

python socket编程详细介绍

响应式Spring的道法术器 (Spring WebFlux 快速上手 + ...

什么是WDS功能?桥接模式和中继模式又有什么区别?

面试官: 说说看什么是 Hook (钩子) 线程以及应用场景?

Nexus安装配置全过程

Java高级架构之FastDFS分布式文件集群

MyBatis框架介绍及实战操作

(20)操作符熔合——响应式Spring的道法术器

Hystrix 分布式系统限流、降级、熔断框架

分布式消息队列RocketMQ部署与监控

FTP主动模式和被动模式的比较

(4) Reactor 3快速上手——响应式Spring的道法术器

Android网络编程之Http通信

spring cloud config将配置存储在数据库中

SpringBoot+Mybatis+ Druid+PageHelper 实现多数据源...

Lombok 原理分析与功能实现

SpringBoot 统一异常处理

