

27 | I/O多路复用遇上线程: 使用poll单线程处理所有I/O事件

2019-10-09 盛延敏

网络编程实战 进入课程 >



讲述: 冯永吉

时长 08:37 大小 7.90M



你好, 我是盛延敏, 这里是网络编程实战第27讲, 欢迎回来。

我在前面两讲里,分别使用了 fork 进程和 pthread 线程来处理多并发,这两种技术使用简 单,但是性能却会随着并发数的上涨而快速下降,并不能满足极端高并发的需求。就像第 24 讲中讲到的一样,这个时候我们需要寻找更好的解决之道,这个解决之道基本的思想就 是 I/O 事件分发。

关于文稿中的代码,你可以去GitHub上查看或下载完整代码。

重温事件驱动

基于事件的程序设计: GUI、Web

事件驱动的好处是占用资源少,效率高,可扩展性强,是支持高性能高并发的不二之选。

如果你熟悉 GUI 编程的话,你就会知道,GUI 设定了一系列的控件,如 Button、Label、文本框等,当我们设计基于控件的程序时,一般都会给 Button 的点击安排一个函数,类似这样:

```
■复制代码

1 // 按钮点击的事件处理
2 void onButtonClick(){

3

4 }
```

这个设计的思想是,一个无限循环的事件分发线程在后台运行,一旦用户在界面上产生了某种操作,例如点击了某个 Button,或者点击了某个文本框,一个事件会被产生并放置到事件队列中,这个事件会有一个类似前面的 onButtonClick 回调函数。事件分发线程的任务,就是为每个发生的事件找到对应的事件回调函数并执行它。这样,一个基于事件驱动的GUI 程序就可以完美地工作了。

还有一个类似的例子是 Web 编程领域。同样的,Web 程序会在 Web 界面上放置各种界面元素,例如 Label、文本框、按钮等,和 GUI 程序类似,给感兴趣的界面元素设计 JavaScript 回调函数,当用户操作时,对应的 JavaScript 回调函数会被执行,完成某个计算或操作。这样,一个基于事件驱动的 Web 程序就可以在浏览器中完美地工作了。

在第 24 讲中,我们已经提到,通过使用 poll、epoll 等 I/O 分发技术,可以设计出基于套接字的事件驱动程序,从而满足高性能、高并发的需求。

事件驱动模型,也被叫做反应堆模型(reactor),或者是 Event loop 模型。这个模型的核心有两点。

第一,它存在一个无限循环的事件分发线程,或者叫做 reactor 线程、Event loop 线程。这个事件分发线程的背后,就是 poll、epoll 等 I/O 分发技术的使用。

第二,所有的 I/O 操作都可以抽象成事件,每个事件必须有回调函数来处理。acceptor 上有连接建立成功、已连接套接字上发送缓冲区空出可以写、通信管道 pipe 上有数据可以

读,这些都是一个个事件,通过事件分发,这些事件都可以——被检测,并调用对应的回调 函数加以处理。

几种 I/O 模型和线程模型设计

任何一个网络程序,所做的事情可以总结成下面几种:

read: 从套接字收取数据;

decode: 对收到的数据进行解析;

compute:根据解析之后的内容,进行计算和处理;

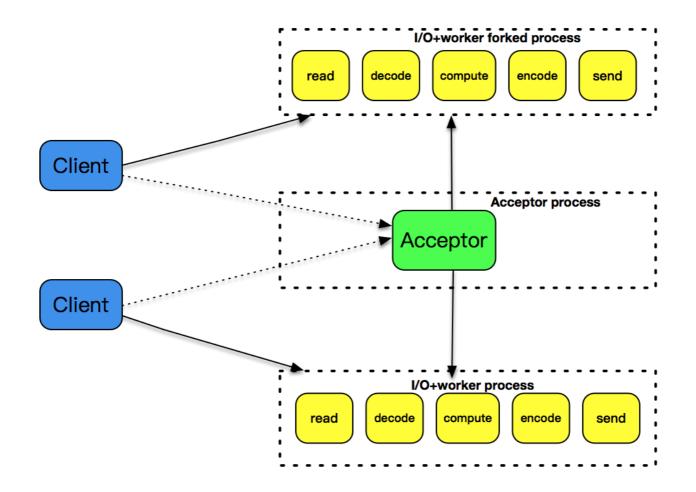
encode:将处理之后的结果,按照约定的格式进行编码;

send: 最后,通过套接字把结果发送出去。

这几个过程和套接字最相关的是 read 和 send 这两种。接下来,我们总结一下已经学过的几种支持多并发的网络编程技术,引出我们今天的话题,使用 poll 单线程处理所有 I/O。

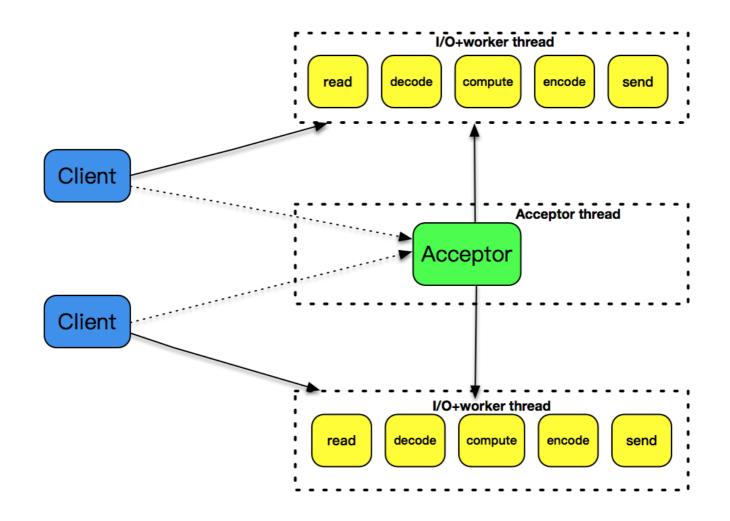
fork

第25 讲中,我们使用 fork 来创建子进程,为每个到达的客户连接服务。文稿中的这张图很好地解释了这个设计模式,可想而知的是,随着客户数的变多,fork 的子进程也越来越多,即使客户和服务器之间的交互比较少,这样的子进程也不能被销毁,一直需要存在。使用 fork 的方式处理非常简单,它的缺点是处理效率不高,fork 子进程的开销太大。



pthread

第 26 讲中,我们使用了 pthread_create 创建子线程,因为线程是比进程更轻量级的执行单位,所以它的效率相比 fork 的方式,有一定的提高。但是,每次创建一个线程的开销仍然是不小的,因此,引入了线程池的概念,预先创建出一个线程池,在每次新连接达到时,从线程池挑选出一个线程为之服务,很好地解决了线程创建的开销。但是,这个模式还是没有解决空闲连接占用资源的问题,如果一个连接在一定时间内没有数据交互,这个连接还是要占用一定的线程资源,直到这个连接消亡为止。

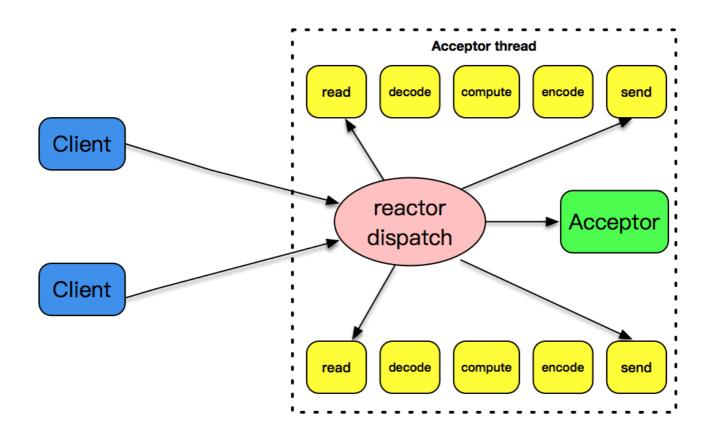


single reactor thread

前面讲到,事件驱动模式是解决高性能、高并发比较好的一种模式。为什么呢?

因为这种模式是符合大规模生产的需求的。我们的生活中遍地都是类似的模式。比如你去咖啡店喝咖啡,你点了一杯咖啡在一旁喝着,服务员也不会管你,等你有续杯需求的时候,再去和服务员提(触发事件),服务员满足了你的需求,你就继续可以喝着咖啡玩手机。整个柜台的服务方式就是一个事件驱动的方式。

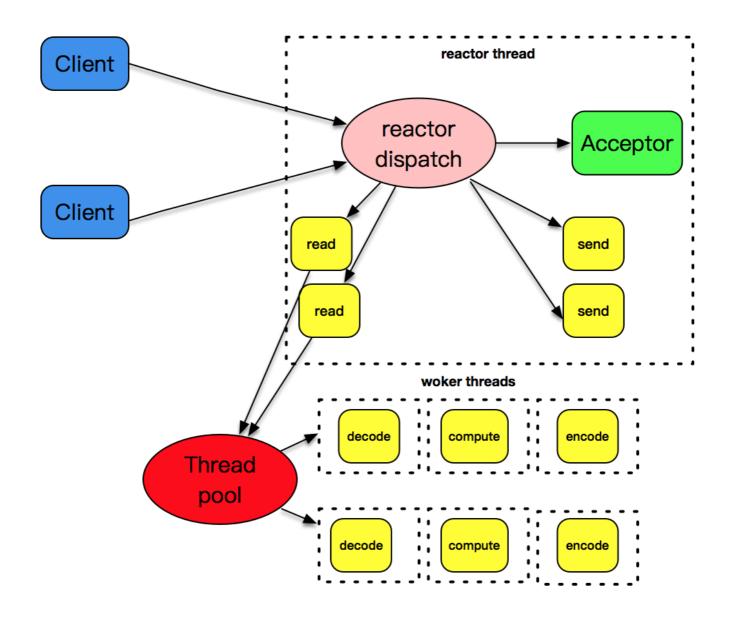
我在文稿中放了一张图解释了这一讲的设计模式。一个 reactor 线程上同时负责分发 acceptor 的事件、已连接套接字的 I/O 事件。



single reactor thread + worker threads

但是上述的设计模式有一个问题,和 I/O 事件处理相比,应用程序的业务逻辑处理是比较耗时的,比如 XML 文件的解析、数据库记录的查找、文件资料的读取和传输、计算型工作的处理等,这些工作相对而言比较独立,它们会拖慢整个反应堆模式的执行效率。

所以,将这些 decode、compute、enode 型工作放置到另外的线程池中,和反应堆线程解耦,是一个比较明智的选择。我在文稿中放置了这样的一张图。反应堆线程只负责处理 I/O 相关的工作,业务逻辑相关的工作都被裁剪成一个一个的小任务,放到线程池里由空闲的线程来执行。当结果完成后,再交给反应堆线程,由反应堆线程通过套接字将结果发送出去。



样例程序

从今天开始,我们会接触到为本课程量身定制的网络编程框架。使用这个网络编程框架的样例程序已经放到文稿中:

■ 复制代码

```
1 #include <lib/acceptor.h>
2 #include "lib/common.h"
 3 #include "lib/event_loop.h"
4 #include "lib/tcp_server.h"
6 char rot13 char(char c) {
       if ((c >= 'a' \&\& c <= 'm') || (c >= 'A' \&\& c <= 'M'))
8
           return c + 13;
       else if ((c >= 'n' \&\& c <= 'z') || (c >= 'N' \&\& c <= 'Z'))
           return c - 13;
10
       else
11
           return c;
12
13 }
```

```
14
15 // 连接建立之后的 callback
16 int onConnectionCompleted(struct tcp connection *tcpConnection) {
       printf("connection completed\n");
17
       return 0;
19 }
20
21 // 数据读到 buffer 之后的 callback
22 int onMessage(struct buffer *input, struct tcp_connection *tcpConnection) {
       printf("get message from tcp connection %s\n", tcpConnection->name);
       printf("%s", input->data);
24
26
       struct buffer *output = buffer new();
       int size = buffer_readable_size(input);
27
28
       for (int i = 0; i < size; i++) {
           buffer_append_char(output, rot13_char(buffer_read_char(input)));
30
       }
       tcp_connection_send_buffer(tcpConnection, output);
       return 0;
32
33 }
35 // 数据通过 buffer 写完之后的 callback
36 int onWriteCompleted(struct tcp connection *tcpConnection) {
       printf("write completed\n");
38
       return 0;
39 }
40
41 // 连接关闭之后的 callback
42 int onConnectionClosed(struct tcp connection *tcpConnection) {
       printf("connection closed\n");
43
       return 0;
44
45 }
46
47 int main(int c, char **v) {
       // 主线程 event loop
48
       struct event_loop *eventLoop = event_loop_init();
49
       // 初始化 acceptor
51
       struct acceptor *acceptor = acceptor init(SERV PORT);
52
       // 初始 tcp_server,可以指定线程数目,如果线程是 0,就只有一个线程,既负责 acceptor,也负
54
       struct TCPserver *tcpServer = tcp server init(eventLoop, acceptor, onConnectionComp)
                                                    onWriteCompleted, onConnectionClosed,
       tcp_server_start(tcpServer);
57
59
       // main thread for acceptor
       event_loop_run(eventLoop);
61 }
```

•

这个程序的 main 函数部分只有几行, 因为是第一次接触到, 稍微展开介绍一下。

第 49 行创建了一个 event_loop,即 reactor 对象,这个 event_loop 和线程相关联,每个 event loop 在线程里执行的是一个无限循环,以便完成事件的分发。

第52行初始化了acceptor,用来监听在某个端口上。

第55行创建了一个TCPServer,创建的时候可以指定线程数目,这里线程是0,就只有一个线程,既负责 acceptor的连接处理,也负责已连接套接字的I/O处理。这里比较重要的是传入了几个回调函数,分别对应了连接建立完成、数据读取完成、数据发送完成、连接关闭完成几种操作,通过回调函数,让业务程序可以聚焦在业务层开发。

第57行开启监听。

第 60 行运行 event_loop 无限循环,等待 acceptor 上有连接建立、新连接上有数据可读等。

样例程序结果

运行这个服务器程序, 开启两个 telnet 客户端, 我们看到服务器端的输出如下:

■ 复制代码

```
1 $./poll-server-onethread
2 [msg] set poll as dispatcher
3 [msg] add channel fd == 4, main thread
4 [msg] poll added channel fd==4
5 [msg] add channel fd == 5, main thread
6 [msg] poll added channel fd==5
7 [msg] event loop run, main thread
8 [msg] get message channel i==1, fd==5
9 [msg] activate channel fd == 5, revents=2, main thread
10 [msg] new connection established, socket == 6
11 connection completed
12 [msg] add channel fd == 6, main thread
13 [msg] poll added channel fd==6
14 [msg] get message channel i==2, fd==6
15 [msg] activate channel fd == 6, revents=2, main thread
16 get message from tcp connection connection-6
17 afadsfaf
18 [msg] get message channel i==2, fd==6
19 [msg] activate channel fd == 6, revents=2, main thread
```

20 get message from tcp connection connection-6

```
21 afadsfaf
22 fdafasf
23 [msg] get message channel i==1, fd==5
24 [msg] activate channel fd == 5, revents=2, main thread
25 [msg] new connection established, socket == 7
26 connection completed
27 [msg] add channel fd == 7, main thread
28 [msg] poll added channel fd==7
29 [msg] get message channel i==3, fd==7
30 [msg] activate channel fd == 7, revents=2, main thread
31 get message from tcp connection connection-7
32 sfasggwqe
33 [msg] get message channel i==3, fd==7
34 [msg] activate channel fd == 7, revents=2, main thread
35 [msg] poll delete channel fd==7
36 connection closed
37 [msg] get message channel i==2, fd==6
38 [msg] activate channel fd == 6, revents=2, main thread
39 [msg] poll delete channel fd==6
40 connection closed
```

这里自始至终都只有一个 main thread 在工作,可见,单线程的 reactor 处理多个连接时也可以表现良好。

总结

这一讲我们总结了几种不同的 I/O 模型和线程模型设计,并比较了各自不同的优缺点。从这一讲开始,我们将使用自己编写的编程框架来完成业务开发,这一讲使用了 poll 来处理所有的 I/O 事件,在下一讲里,我们将会看到如何把 acceptor 的连接事件和已连接套接字的 I/O 事件交由不同的线程处理,而这个分离,不过是在应用程序层简单的参数配置而已。

思考题

和往常一样,给大家留两道思考题:

- 1. 你可以试着修改一下 onMessage 方法,把它变为期中作业中提到的 cd、ls 等 command 实现。
- 2. 文章里服务器端的 decode-compute-encode 是在哪里实现的? 你有什么办法来解决业务逻辑和 I/O 逻辑混在一起么?

欢迎你在评论区写下你的思考,或者在 GitHub 上上传你的代码,也欢迎把这篇文章分享给你的朋友或者同事,一起交流一下。



网络编程实战

从底层到实战,深度解析网络编程

盛延敏

前大众点评云平台首席架构师



新版升级:点击「冷请朋友读」,20位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

⑥ 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 26 | 使用阻塞I/O和线程模型:换一种轻量的方式

下一篇 28 | I/O多路复用进阶:子线程使用poll处理连接I/O事件

精选留言(7)





fxzhang

2019-10-09

老师可否讲解linux下如何开发的,最近想换工作,但是之前都在windows下面开发,想自 学一下linux下是如何开发的,但是有一种找不到开头不知道该怎么学习的感觉,很无力

作者回复: 先学习一下Linux下的安装、配置、管理,把工作环境放到Linux下面,让Linux成为你的工作效率机器;

其次,慢慢学习Bash,感受一下Linux的能力;

接下来就是学习一些 Linux下的程序设计,如I/O、网络等。

如果你能把这篇系列的所有代码都改一遍,运行一遍,就是一个良好的开头。

加油~





Berry Wang

2019-10-12

"文稿中的这张图很好地解释了这个设计模式,可想而知的是,随着客户数的变多,fork 的子进程也越来越多,即使客户和服务器之间的交互比较少,这样的子进程也不能被销 毁,一直需要存在。"老师这里的子进程需要一直存在是为什么呢? 展开٧





向东

2019-10-10

老师能否对事件分发调用event loop的event activate方法执行callback的部分涉及回调 部分讲详细点呢?

作者回复: 第四篇会详细进行分解讲述。





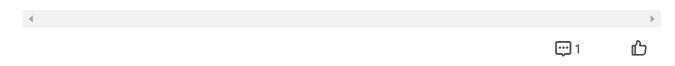
卡卡

2019-10-09

老师的代码 github上有 地址有同学已经发出来啦

展开٧

作者回复: 心





onWriteCompleted是在什么情况被回调的呢?在整个测试中似乎都没有被回调

作者回复: 写完成之后, 你可以打印一段话看看是否被回调到。

