## 模拟单线程情况下muduo库的工作情况

muduo的源代码对于一个初学者来说还是有一些复杂的,其中有很多的回调函数以及交叉的组件,下面我将追踪一次TCP连接过程中发生的事情,不会出现用户态的源码,都是库内部的运行机制。下文笔者将描述一次连接发生的过程,将Channel到加入到loop循环为止。

## 监听套接字加入loop循环的完整过程

首先创建一个TcpServer对象,在的创建过程中,首先new出来自己的核心组件(Acceptor,loop,connectionMap,threadPool)之后TcpServer会向Acceptor注册一个新连接到来时的Connection回调函数。loop是由用户提供的,并且在最后向Acceptor注册一个回调对象,用于处理:一个新的Client连接到来时该怎么处理。

TcpServer向Acceptor注册的回调代码主要作用是:当一个新的连接到来时,根据Acceptor创建的可连接描述符和客户的地址,创建一个Connection对象,并且将这个对象加入到TcpServer的ConnectionMap中,由TcpServer来管理上述新建con对象。但是现在监听套接字的事件分发对象Channel还没有加入loop,就先不多提这个新的连接到到来时的处理过程。

```
1.
     TcpServer::TcpServer(EventLoop* loop,const InetAddress& listenAddr,const string& nameArg,Option opti
          : loop_(CHECK_NOTNULL(loop)),
           ipPort_(listenAddr.toIpPort()), name_(nameArg), acceptor_(new Acceptor(loop, listenAddr, option
     == kReusePort)),
4
         threadPool_(new EventLoopThreadPool(loop, name_)),
         connectionCallback_(defaultConnectionCallback),
         {\tt messageCallback\_(defaultMessageCallback)},\\
6.
         nextConnId_(1)
8.
     {//上面的loop是用户提供的loop
9.
       acceptor_->setNewConnectionCallback(
           boost::bind(&TcpServer::newConnection, this, _1, _2));//注册给acceptor的回调
     }//将在Acceptor接受新连接的时候
     void TcpServer::newConnection(int sockfd, const InetAddress& peerAddr)
14.
     {//将本函数注册个acceptor
       loop_->assertInLoopThread();//断言是否在IO线程
       EventLoop* ioLoop = threadPool_->getNextLoop();//获得线程池中的一个loop
       char buf[64];//获得线程池map中的string索引
       snprintf(buf, sizeof buf, "-%s#%d", ipPort_.c_str(), nextConnId_);
       ++nextConnId_;
       string connName = name_ + buf;
       LOG_INFO << "TcpServer::newConnection [" << name_
                << "] - new connection [" << connName</pre>
                << "] from " << peerAddr.toIpPort();
       InetAddress localAddr(sockets::getLocalAddr(sockfd));//获得本地的地址,用于构建Connection
       // FIXME poll with zero timeout to double confirm the new connection
       // FIXME use make_shared if necessary
       TcpConnectionPtr conn(new TcpConnection(ioLoop,
                                               connName.
                                               sockfd,
                                               localAddr
                                               peerAddr));//构建了一个connection
       connections_[connName] = conn;//将新构建的con加入server的map中
       conn->setConnectionCallback(connectionCallback);//muduo默认的
34
       conn->setMessageCallback(messageCallback_);//moduo默认的
       conn->setWriteCompleteCallback(writeCompleteCallback_);//? ?
       conn->setCloseCallback(
           boost::bind(&TcpServer::removeConnection, this, _1)); // FIXME: unsafe
       ioLoop->runInLoop(boost::bind(&TcpConnection::connectEstablished, conn));//在某个线程池的loop中加入这个
     con
```

● 下面接着讲述在TcpServer的构造过程中发生的事情: 创建Acceptor对象。TcpServer用unique\_ptr持有唯一的指向Acceptor的指针。Acceptor的构造函数完成了一些常见的选项。最后的一个向Acceptor->Channel注册一个回调函数,用于处理: listening可读时(新的连接到来),该怎么办?答案是: 当新的连接到来时,创建一个已连接描述符,然后调用TcpServe注册给Acceptor的回调函数,用于处理新的连接。

```
Acceptor::Acceptor(EventLoop* loop, const InetAddress& listenAddr, bool reuseport)
2.
       : loop_(loop),
         acceptSocket_(sockets::createNonblockingOrDie(listenAddr.family())),
4.
         acceptChannel_(loop, acceptSocket_.fd()),
5.
         listenning_(false),
6.
         idleFd_(::open("/dev/null", O_RDONLY | O_CLOEXEC))
8.
       assert(idleFd_ >= 0);
       acceptSocket_.setReuseAddr(true);
9.
       acceptSocket_.setReusePort(reuseport);
       acceptSocket_.bindAddress(listenAddr);
       acceptChannel_.setReadCallback(
           boost::bind(&Acceptor::handleRead, this));//Channel设置回调,当sockfd可读时掉用设置的回调
14.
     }
     void Acceptor::handleRead()
       loop_->assertInLoopThread();//判断是否在IO线程
       InetAddress peerAddr;//客户的地址
       //FIXME loop until no more
       int connfd = acceptSocket_.accept(&peerAddr);//获得连接的描述符
       if (connfd >= 0)
24.
          // string hostport = peerAddr.toIpPort();
         // LOG_TRACE << "Accepts of " << hostport;</pre>
         if (newConnectionCallback_)
           newConnectionCallback_(connfd, peerAddr);//TcpServer注册的,创建新的con,并且加入TcpServer的Connecti
     onMap中。
         else
           sockets::close(connfd);
34.
       }
       else
         LOG_SYSERR << "in Acceptor::handleRead";
         // Read the section named "The special problem of
         // accept()ing when you can't" in libev's doc.
         // By Marc Lehmann, author of libev.
         if (errno == EMFILE)
41.
42.
43.
           ::close(idleFd_);
44
           idleFd_ = ::accept(acceptSocket_.fd(), NULL, NULL);
           ::close(idleFd_);
46.
           idleFd_ = ::open("/dev/null", O_RDONLY | O_CLOEXEC);
```

在上述Acceptor对象的创建过程中,Acceptor会创建一个用于处理监听套接字事件的Channel对象,以下Acceptor的Channel对象的创造过程,很常规的处理过程。

```
Channel::Channel(EventLoop* loop, int fd___)
      : loop_(loop),
        fd_(fd__),
4.
         events_(0),
         revents_(0),
5.
         index_(-1),
6.
         logHup_(true),
8.
         tied_(false),
9
         eventHandling_(false),
         addedToLoop_(false)
     }
```

• 到此,在muduo库内部的初始化过程已经基本处理完毕,然后由用户调用TcpServer的setThreadNum()和start()函数。在start()函数中会将打开Acceptor对象linten套接字。

```
void TcpServer::setThreadNum(int numThreads)
     {//设置线程池的开始数目
      assert(0 <= numThreads);</pre>
4.
      threadPool_->setThreadNum(numThreads);
5.
6.
     void TcpServer::start()
     {//TcpServer开始工作
8.
9.
       if (started_.getAndSet(1) == 0)//获得原子计数
         threadPool_->start(threadInitCallback_);//线程池开始工作
         assert(!acceptor_->listenning());//打开accepor的监听状态
14.
         loop_->runInLoop(
             boost::bind(&Acceptor::listen, get_pointer(acceptor_)));//打开acceptor的listening
17. }
```

• 打开Acceptor对象的listenfd的详细过程。

```
1. void Acceptor::listen()
2. {
3. loop_->assertInLoopThread();//判断是否在IO线程
4. listenning_ = true;//进入监听模式
5. acceptSocket_.listen();
6. acceptChannel_.enableReading();//让监听字的channel关注可读事件
7. }
```

接着使用了Channel对象中的的enableReading()函数,让这个Channel对象关注可读事件。关键在于更新过程,应该是这个流程中最重要的操作。

```
1. void enableReading() { events_ |= kReadEvent; update(); }//将关注的事件变为可读,然后更新
```

• 使用了Channel的更新函数: update()

```
1. void Channel::update()
2. {
3. addedToLoop_ = true;//更新channel的状态
4. loop_->updateChannel(this);//调用POLLER的更新功能
5. }
```

• EventLoop持有唯一的Poller,也就是说,这个Poller将负责最后的更新过程。如果是新的Channel对象,则在Poller的pollfd数组中增加席位;如果不是新的Channel对象,则更新它目前所发生的事件(将目前发生的事件设置为0)。

```
1. void EventLoop::updateChannel(Channel* channel)
2. {
3. assert(channel->ownerLoop() == this);//判断channel的LOOP是否是当前的LOOP
4. assertInLoopThread();//判断是否在IO线程
5. poller_->updateChannel(channel);//使用POLLER来更新channel
6. }
```

• 紧接着使用了Poller的updateChannel函数

```
void PollPoller::updateChannel(Channel* channel)
2.
     {//将channel关注的事件与pollfd同步
       Poller::assertInLoopThread();//如果不再loop线程直接退出
       LOG\_TRACE << "fd = " << channel->fd() << " events = " << channel->events();
4.
5.
       if (channel->index() < 0)//获得channel在map中的位置
6.
         // a new one, add to pollfds_
         assert(channels_.find(channel->fd()) == channels_.end());
8.
         struct pollfd pfd;//新建一个pfd与channel相关联
9
         pfd.fd = channel->fd();
         pfd.events = static_cast<short>(channel->events());//关注的事件设置为channel关注的事件
         pfd.revents = 0;//正在发生的事件为0
         pollfds_.push_back(pfd);//将设置好的pollfd加入关注事件列表
         int idx = static_cast<int>(pollfds_.size())-1;//并且获得加入的位置
14.
         channel->set_index(idx);//channel保存自己在pollfds中的位置
         channels_[pfd.fd] = channel;//channel将自己加入到channelmap中
       else
         // update existing one
         assert(channels_.find(channel->fd()) != channels_.end());
         assert(channels_[channel->fd()] == channel);//判断位置是否正确
         int idx = channel->index();//获得channel在pollfd中的索引
24.
         assert(0 <= idx && idx < static_cast<int>(pollfds_.size()));
         struct pollfd& pfd = pollfds_[idx];//获得索引
         assert(pfd.fd == channel->fd() || pfd.fd == -channel->fd()-1);
         pfd.events = static_cast<short>(channel->events());//修改关注的事件
         pfd.revents = 0; // 将当前发生的事件设置为0
         if (channel->isNoneEvent())//如果channel没有任何事件,一个暂时熄火的channel
           // ignore this pollfd
          pfd.fd = -channel->fd()-1;//将索引设置为原来索引的负数
34.
       }
     }
```

## • 至此,调用EventLoop的loop函数,进行loop循环,开始处理事件。

```
1.
     void EventLoop::loop()
       assert(!looping_);//判断是否在LOOPING
       assertInLoopThread();//判断这个函数在LOOP线程调用
4
       looping_ = true;//进入LOOPING状态
5.
       quit_ = false; // FIXME: what if someone calls quit() before loop() ?
6.
       LOG_TRACE << "EventLoop " << this << " start looping";
8.
       while (!quit_)
9.
         activeChannels_.clear();//将活动线程队列置空
         pollReturnTime_ = poller_->poll(kPollTimeMs, &activeChannels_);//获得活动文件描述符的数量,并且获得活动
     的channel队列
         ++iteration_;//增加Poll次数
         if (Logger::logLevel() <= Logger::TRACE)</pre>
           printActiveChannels();
         // TODO sort channel by priority
         eventHandling_ = true; //事件处理状态
         for (ChannelList::iterator it = activeChannels_.begin();
             it != activeChannels_.end(); ++it)
          currentActiveChannel_ = *it;//获得当前活动的事件
24.
           currentActiveChannel_->handleEvent(pollReturnTime_);//处理事件,传递一个poll的阻塞时间
         currentActiveChannel_ = NULL; //将当前活动事件置为空
         eventHandling_ = false;//退出事件处理状态
         doPendingFunctors();//处理用户在其他线程注册给IO线程的事件
       LOG_TRACE << "EventLoop " << this << " stop looping";
       looping_ = false;//推出LOOPING状态
     }
```

## 一个新连接到达时的处理过程。

此时在loop循环中的监听套接字变得可读,然后便调用一个可读事件的处理对象。首先调用Acceptor注册的handleRead对象,完成连接套接字的创建,其次在handleRead对象的内部调用TcpServer注册给Acceptor的函数对象,用于将新建con对象加入TcpServer的ConnectionMap中去。

```
1.
     void Channel::handleEvent(Timestamp receiveTime)
       boost::shared_ptr<void> guard;
4.
       if (tied_)
5.
         guard = tie_.lock();//提升成功说明con存在
6.
         if (guard)//这样做比较保险
8.
9.
           handleEventWithGuard(receiveTime);
      }
       else
         handleEventWithGuard(receiveTime);
14.
     void Channel::handleEventWithGuard(Timestamp receiveTime)
18.
     {//真正的处理各种事件
      eventHandling_ = true;//处理事件状态
      LOG_TRACE << reventsToString();
      if ((revents_ & POLLHUP) && !(revents_ & POLLIN))
24.
        if (logHup_)
          LOG_WARN << "fd = " << fd_ << " Channel::handle_event() POLLHUP";
         if (closeCallback_) closeCallback_();
       if (revents_ & POLLNVAL)
         LOG_WARN << "fd = " << fd_ << " Channel::handle_event() POLLNVAL";
34.
      if (revents_ & (POLLERR | POLLNVAL))
         if (errorCallback_) errorCallback_();
       if (revents_ & (POLLIN | POLLPRI | POLLRDHUP))
41.
         if (readCallback_) readCallback_(receiveTime);
42.
43.
44.
       if (revents_ & POLLOUT)
         if (writeCallback_) writeCallback_();
47.
       eventHandling_ = false;
49.
```

• 此时,监听套接字处理的时可读事件,调用之前由Acceptor注册的handleRead回调函数

```
void Acceptor::handleRead()
2.
       loop_->assertInLoopThread();//判断是否在IO线程
4.
       InetAddress peerAddr;//客户的地址
5.
       //FIXME loop until no more
6.
       int connfd = acceptSocket_.accept(&peerAddr);//获得连接的描述符
       if (connfd >= 0)
8.
         // string hostport = peerAddr.toIpPort();
9.
         // LOG_TRACE << "Accepts of " << hostport;
         if (newConnectionCallback_)
           newConnectionCallback_(connfd, peerAddr);//这是个关键步骤,重点在于这个回调是谁注册的
14.
         {
           sockets::close(connfd);
       }
       else
         LOG_SYSERR << "in Acceptor::handleRead";
         // Read the section named "The special problem of
         // accept()ing when you can't" in libev's doc.
24.
         // By Marc Lehmann, author of libev.
         if (errno == EMFILE)
           ::close(idleFd_);
           idleFd_ = ::accept(acceptSocket_.fd(), NULL, NULL);
           ::close(idleFd_);
           idleFd_ = ::open("/dev/null", O_RDONLY | O_CLOEXEC);
34.
     }
```

● 在上述函数中又调用,由TcpServer注册给Acceptor的回调函数

```
void TcpServer::newConnection(int sockfd, const InetAddress& peerAddr)
     {//将本函数注册个acceptor
3.
       loop_->assertInLoopThread();//断言是否在IO线程
4.
       EventLoop* ioLoop = threadPool_->getNextLoop();//获得线程池中的一个loop
5.
       char buf[64];//获得线程池map中的string索引
       snprintf(buf, sizeof buf, "-%s#%d", ipPort_.c_str(), nextConnId_);
6.
       ++nextConnId :
8.
       string connName = name_ + buf;
9.
       LOG_INFO << "TcpServer::newConnection [" << name_
                << "] - new connection [" << connName
                << "] from " << peerAddr.toIpPort();</pre>
       InetAddress localAddr(sockets::getLocalAddr(sockfd));//获得本地的地址,用于构建Connection
14.
       // FIXME poll with zero timeout to double confirm the new connection
       // FIXME use make_shared if necessary
       TcpConnectionPtr conn(new TcpConnection(ioLoop,
                                              connName,
                                               sockfd,
                                              localAddr,
                                              peerAddr));//构建了一个connection
     connections_[connName] = conn;//将新构建的con加入server的map中
       conn->setConnectionCallback(connectionCallback_);//muduo默认的
       conn->setMessageCallback(messageCallback_);//moduo默认的
24.
       conn->setWriteCompleteCallback(writeCompleteCallback_);//? ?
       conn->setCloseCallback(
           boost::bind(&TcpServer::removeConnection, this, _1)); // FIXME: unsafe
       ioLoop->runInLoop(boost::bind(&TcpConnection::connectEstablished, conn));//在某个线程池的loop中加入这个
     con
     }
```

• 上述对象的最后一行,是调用新建的TcpConnection对象的函数,用设置新建的con对象中的channel的关注事件。

```
    void TcpConnection::connectEstablished()
    {//建立连接
    loop_->assertInLoopThread();//断言是否在IO线程
        assert(state_ == kConnecting);//正处于连接建立过程
        setState(kConnected);
        channel_->tie(shared_from_this());//使channel的tie的指向不为空
        channel_->enableReading();//将connection设置为可读的

    connectionCallback_(shared_from_this());//用户提供的回调函数, muduo有提供默认的
```

• 至此以后的过程与将listen->channel添加到loop中的过程一样。

```
1. void enableReading() { events_ |= kReadEvent; update(); }//将关注的事件变为可读,然后更新
```

• 使用了Channel的更新函数: update()

```
1. void Channel::update()
2. {
3. addedToLoop_ = true;//更新channel的状态
4. loop_->updateChannel(this);//调用POLLER的更新功能
5. }
```

• 使用了EventLoop的updateChannel()功能

```
    void EventLoop::updateChannel(Channel* channel)
    {
        assert(channel->ownerLoop() == this);//判断channel的LOOP是否是当前的LOOP
        assertInLoopThread();//判断是否在10线程
        poller_->updateChannel(channel);//使用POLLER来更新channel
    }
```

• 在poller中更新channel

```
void PollPoller::updateChannel(Channel* channel)
1.
     {//将channel关注的事件与pollfd同步
       Poller::assertInLoopThread();//如果不再loop线程直接退出
3.
       LOG_TRACE << "fd = " << channel->fd() << " events = " << channel->events();
4.
5
       if (channel->index() < 0)//获得channel在map中的位置
6.
         // a new one, add to pollfds_
8.
        assert(channels_.find(channel->fd()) == channels_.end());
9.
         struct pollfd pfd;//新建一个pfd与channel相关联
        pfd.fd = channel->fd();
        pfd.events = static_cast<short>(channel->events());//关注的事件设置为channel关注的事件
         pfd.revents = 0;//正在发生的事件为0
         pollfds_.push_back(pfd);//将设置好的pollfd加入关注事件列表
14.
        int idx = static_cast<int>(pollfds_.size())-1;//并且获得加入的位置
         channel->set_index(idx);//channel保存自己在pollfds中的位置
        channels_[pfd.fd] = channel;//channel将自己加入到channelmap中
       else
         // update existing one
        assert(channels_.find(channel->fd()) != channels_.end());
        assert(channels_[channel->fd()] == channel);//判断位置是否正确
        int idx = channel->index();//获得channel在pollfd中的索引
24.
        assert(0 <= idx && idx < static_cast<int>(pollfds_.size()));
         struct pollfd& pfd = pollfds_[idx];//获得索引
         assert(pfd.fd == channel->fd() || pfd.fd == -channel->fd()-1);
         pfd.events = static_cast<short>(channel->events());//修改关注的事件
         pfd.revents = 0;//将当前发生的事件设置为0
         if (channel->isNoneEvent())//如果channel没有任何事件,一个暂时熄火的channel
           // ignore this pollfd
           pfd.fd = -channel->fd()-1;//将索引设置为原来索引的负数
34.
     }
```