

- Netty 线程模型分析
 - Reactor 线程模型
 - Netty 初始化线程池
 - BossGroup 工作原理
 - 绑定 Channel
 - 事件循环
 - 执行 IO 事件
 - WorkerGroup 工作
 - 总结

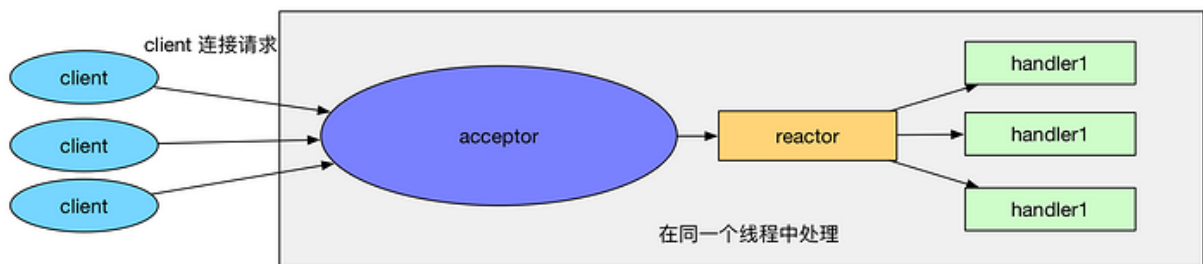
Netty 线程模型分析

阅读本文之前，需要了解 NIO 相关知识，可参阅我的文章：[\[NIO 与 epoll 知识详解\]\(./NIO 与 epoll.pdf\)](#)

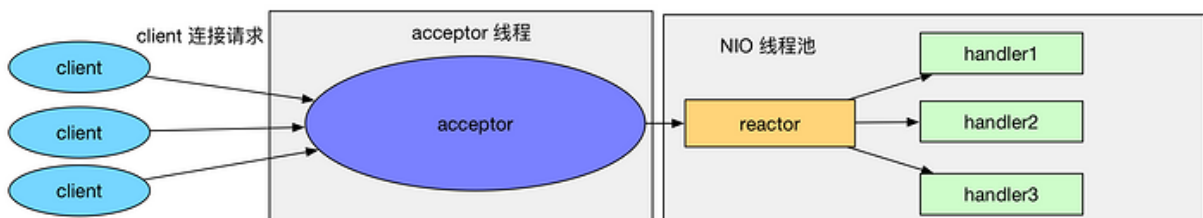
Reactor 线程模型

Netty 的线程模型 是基于 Reactor 线程模型的，Reactor 线程模型分为三种模型：

- 单线程模型：注册所有感兴趣的事件，一个线程管理多个 Channel，单线程轮询 IO 事件是否发生，若事件发生，在同一个线程中调用处理程序，属于 一对一 的模型。

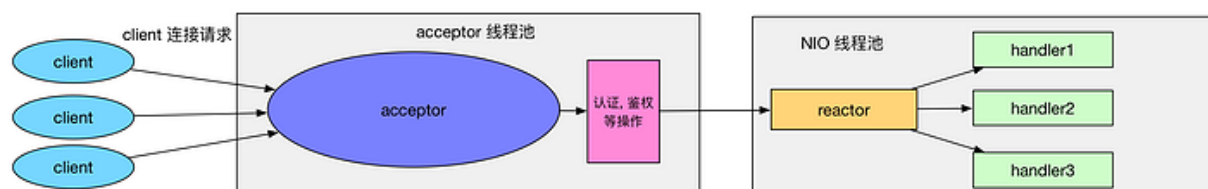


- 多线程模型：多线程模型中，一个线程管理多个 Channel，仍然是单线程轮询 IO 事件是否发生，但将事件发生的处理程序交由线程池运行，属于 一对多 的模型。

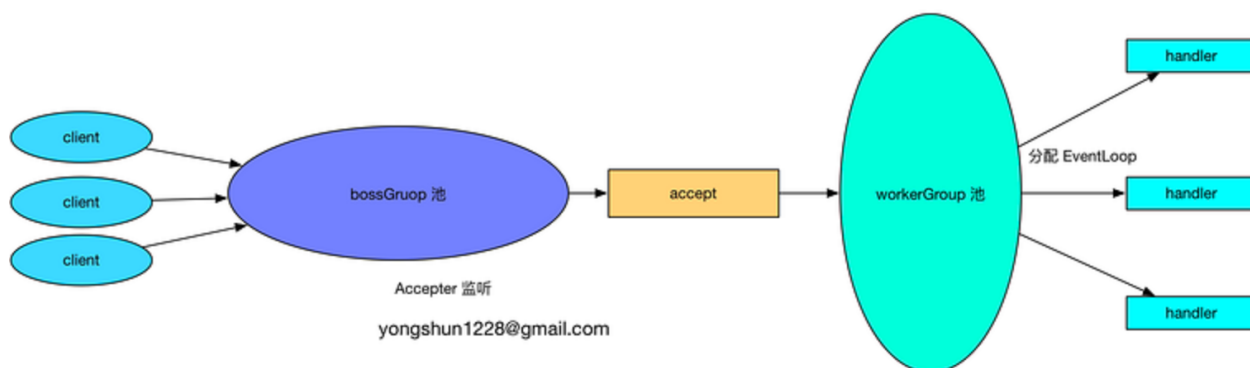


- 主从线程模型：在这种模型中，有多个线程负责 IO 事件的连接，每个负责 IO 事件连接的线程又可以指派多个处理线程，属于 多对多 的模型。

这种模式通常有两种实现，严格意义上的实现应该是一个 **Channel** 可由多个线程管理，一个线程又可管理多个 Channel，这种实现需要在线程间共享 Channel，Netty 并没有采用这种方式。另一种不太规范的实现是一个线程管理多个 Channel，但创建多个线程，形象的说，就像多个多线程模型一起启动一样。



Netty 中可根据所调参数选择对应的模型，Netty 中有一个专门的线程组 BossGroup 用于接收发送 IO 事件，还有一个线程组 WorkerGroup 用以调用 handler。



在 Netty 中，即使设置 bossGroup 为多个线程，一个 Channel 仍然只属于一个线程管理，并不会由多个线程管理，因此如果服务端只有一个 ServerChannel，设置多线程 bossGroup 是没有意义的，除非有多个 Channel。

Netty 初始化线程池

Netty 中的模型就是可创建 BossGroup 和 WorkerGroup 两个线程组，你可以指定对应的线程数。

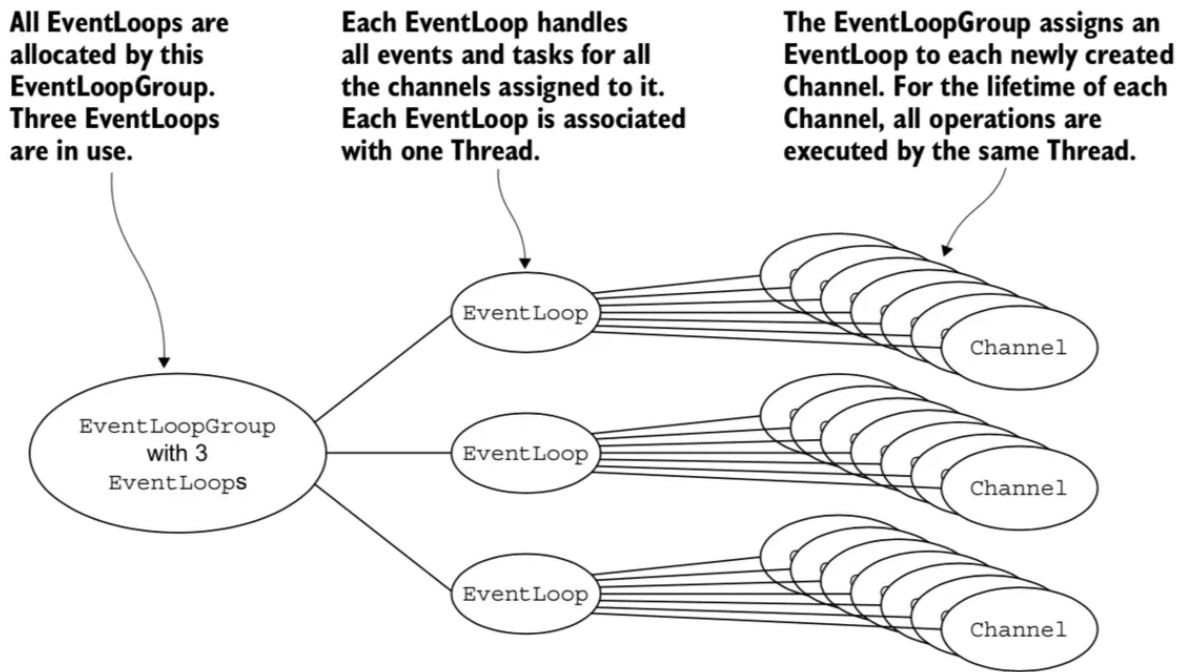


Figure 7.4 EventLoop allocation for non-blocking transports (such as NIO and AIO)

在 Netty 中，每一个 **EventLoop** 其实就是一个线程，Netty 中的 IO 事件就是一个任务，每个任务都会被提交到 **EventLoop** 中，由 **EventLoop** 在事件循环中执行。

在 Netty 中，创建一个 **EventLoopGroup** 时就会自动创建多个 **EventLoop** 线程，数目由 `nThreads` 指定。

```
NioEventLoopGroup group = new NioEventLoopGroup(nThreads);
```

如果没有指定线程数，在 **MultithreadEventLoopGroup** 的静态方法中初始化默认的线程数为 CPU 核心数的两倍：

```
static {
    DEFAULT_EVENT_LOOP_THREADS = Math.max(1, SystemPropertyUtil.getInt(
        "io.netty.eventLoopThreads", NettyRuntime.availableProcessors() *
        2));
}
```

Netty 使用 **EventExecutor** 数组来保存 **EventLoop**，**EventLoop** 继承于 **EventExecutor**，在 `new NioEventLoopGroup` 中，通过不断向上传递，在父类 **MultithreadEventExecutorGroup** 的构造方法中，**EventExecutor** 数组被创建：

```
private final EventExecutor[] children;
private final Set<EventExecutor> readonlyChildren;

protected MultithreadEventExecutorGroup(int nThreads, Executor executor,
```

```

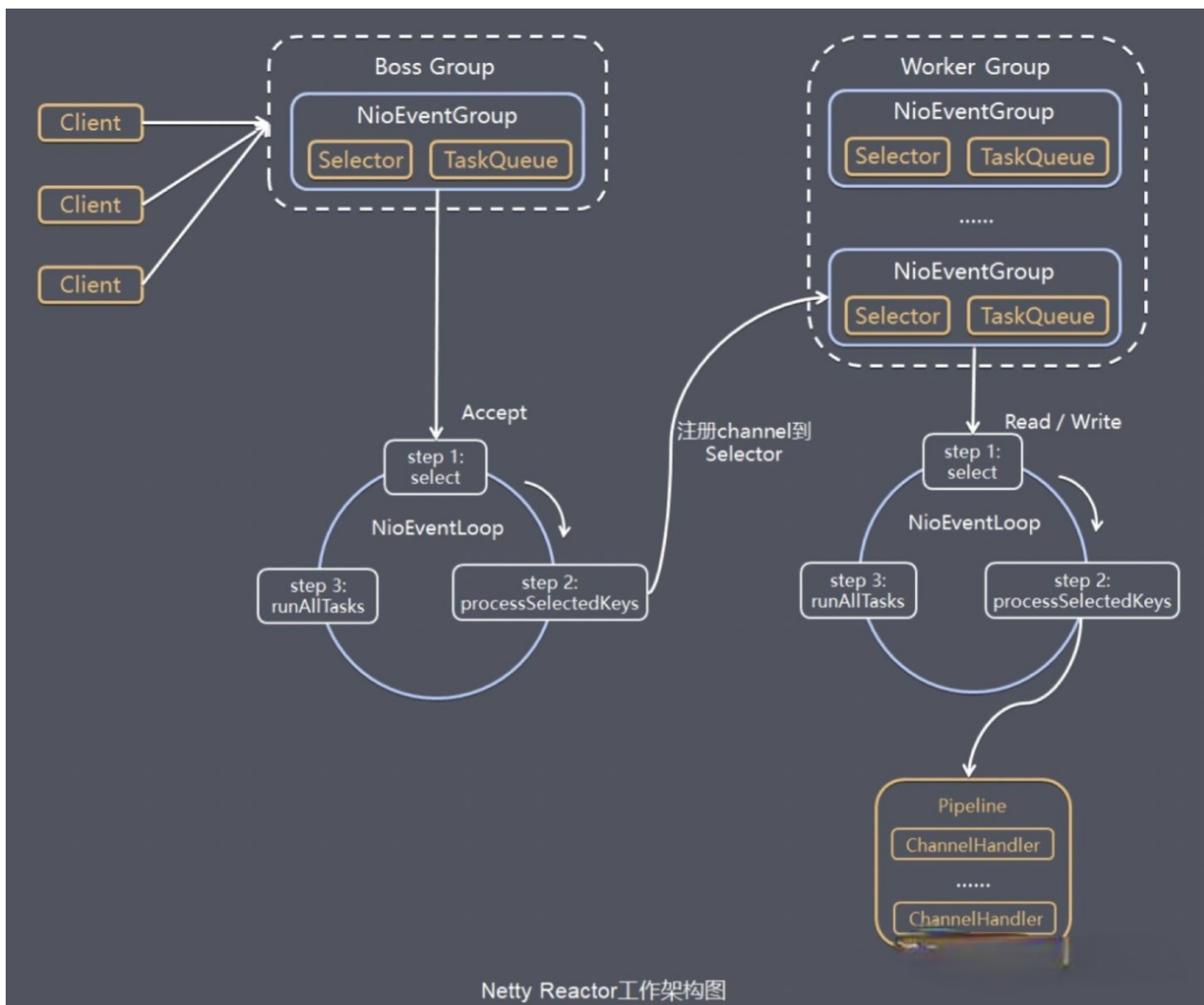
chooserFactory, Object... args) {
    children = new EventExecutor[nThreads];
    for (int i = 0; i < nThreads; i++) {
        // 创建 NioEventLoop, 此方法其实就是 new NioEventLoop
        children[i] = newChild(executor, args);
    }

    for (EventExecutor e: children) {
        // 添加监听器
        e.terminationFuture().addListener(terminationListener);
    }
    // 去重
    Set<EventExecutor> childrenSet = new LinkedHashSet<EventExecutor>
(children.length);
    Collections.addAll(childrenSet, children);
    readonlyChildren = Collections.unmodifiableSet(childrenSet);
}

```

所以，在创建 **Group** 的时候主要就是初始化了 **EventLoop** 线程组。

BossGroup 工作原理



绑定 Channel

当调用了 `bootstrap.bind()` 方法时，开始正式进入核心环节，我们主要关注 Channel 是如何被绑定到 EventLoop 中的，调用此方法时，会经过如下调用链：

```
AbstractBootstrap.bind()
    -> doBind()
        -> initAndRegister()
            -> config().group().register(channel)
                ->
MultithreadEventLoopGroup.register(channel)
    ->
SingleThreadEventLoop.register(channel)
    ->
AbstractChannel.AbstractUnsafe.register()
```

从 `MultithreadEventLoopGroup.register(channel)` 方法看起：

```
@Override
public ChannelFuture register(Channel channel) {
    return next().register(channel);
}
```

这个方法调用了 `EventExecutorChooserFactory#next()` 方法，`next()` 方法其实就是获取一个 EventLoop，跟进 `next()` 方法，发现 **Netty** 中只提供了轮询的方式获取 **EventLoop**：

```
@Override
public EventExecutor next() {
    return executors[Math.abs(idx.getAndIncrement()) % executors.length];
}
```

还记得 `executors` 数组吗？这里 `executors` 数组其实就是 Group 初始化的 EventLoop 数组，因此通过调用 `next()` 方法就轮询获得了一个 EventLoop，现在开始将 Channel 绑定到 EventLoop 中。

将目光移到调用链中的 `AbstractUnsafe.register`:

```
public final void register(EventLoop eventLoop, final ChannelPromise
promise) {
    // 省略, promise 是 channel 的包装, eventLoop 是调用 next() 得到的线程
    AbstractChannel.this.eventLoop = eventLoop;
    // 如果给定的线程已经被启动运行了, 那么直接注册
    if (eventLoop.inEventLoop()) {
        register0(promise);
    } else {
        // 否则, 要先启动一下, 再注册, 这里其实是向 Netty 提交了一个任务
    }
}
```

```

        eventLoop.execute(new Runnable() {
            @Override
            public void run() {
                register0(promise);
            }
        });
    }
}

```

execute 方法是事件循环的开始方法，但这里我们先关注 `register0(promise)` 方法，`register0` 方法内调用了 **`AbstractNioChannel#doRegister()`** 方法，这个方法其实是 **Netty NIO** 与 **JDK NIO** 交互的地方：

```

protected void doRegister() throws Exception {
    boolean selected = false;
    for (;;) {
        try {
            selectionKey =
javaChannel().register(eventLoop().unwrappedSelector(), 0, this);
            return;
        } catch (CancelledKeyException e) {
            if (!selected) {
                eventLoop().selectNow();
                selected = true;
            } else {
                throw e;
            }
        }
    }
}

```

`javaChannel()` 方法返回了已被绑定的、**jdk 原生的 Channel**，此 Channel 由传递的地址注册，`eventLoop().unwrappedSelector()` 是对应线程的选择器，也是 jdk 原生的 Selector，**`doRegister()`** 方法还向通道附加了 **`this(AbstractNioChannel)`** 对象，在这里 **Channel 正式向选择器注册了**，而 **selectionKey 被 AbstractNioChannel 所保存**，用于后续 select。

事件循环

现在来看看 `execute` (SingleThreadEventExecutor类下) 方法，这个方法将任务 (`doRegister`方法) 添加到任务队列后，然后调用了 `startThread` 方法，`startThread` 方法会判断线程是否已被启动：

```

private void startThread() {
    if (state == ST_NOT_STARTED) {
        if (STATE_UPDATER.compareAndSet(this, ST_NOT_STARTED,
ST_STARTED)) {
            try {
                doStartThread();
            }

```

```

        } catch (Throwable cause) {
            STATE_UPDATER.set(this, ST_NOT_STARTED);
            PlatformDependent.throwException(cause);
        }
    }
}

```

如果未启动则调用 `dotartThread` 方法：

```

private void doStartThread() {
    executor.execute(new Runnable() {
        public void run() {
            try {
                SingleThreadEventExecutor.this.run();
            } catch (Throwable t) {
                logger.warn("Unexpected exception from an event executor:
", t);
            }
        }
    }
}

```

此方法提交任务到 **Netty**，执行 `SingleThreadEventExecutor.this.run()` 方法，这会新建线程执行：

```

public void execute(Runnable command) {
    threadFactory.newThread(command).start();
}

```

也就是说到这里才新建了线程，来看看 `run` 方法：

```

protected void run() {
    for (;;) {
        switch(selectStrategy.calculateStrategy(selectNowSupplier,
hasTasks())) {
            case SelectStrategy.CONTINUE:
                continue;
            case SelectStrategy.SELECT:
                // 堵塞等待 IO 事件到来，在这里面有解决 NIO 空轮询的 BUG
                // 内部实现有超时控制，一旦超时就会判断下有没有 Task，有 task 就退出循环，没有就继续循环x
                select(false);
            default:
        }

        // IO 事件与 时间调度任务执行的时间比例，默认是 50%
        final int ioRatio = this.ioRatio;
        final long ioStartTime = System.nanoTime();
        try {
            // 处理 IO 事件

```



```

        processSelectedKeys();
    } finally {
        final long ioTime = System.nanoTime() - ioStartTime;
        // 处理任务，根据 ioRatio 与 IO 事件执行的时间计算出执行任务的最大允许时间
        // 这不是很准确的，因为无论如何 Netty 必须会等待一个任务完成
        // Netty 会等待一个任务完成再计算时间，如果超时，在下个任务开始前返回
        runAllTasks(ioTime * (100 - ioRatio) / ioRatio);
    }
}

```

```

public int calculateStrategy(IntSupplier selectSupplier, boolean
hasTasks) throws Exception {
    // 如果有任务就执行非堵塞的 select，否则返回 SELECT 执行堵塞的 select
    return hasTasks ? selectSupplier.get() : SelectStrategy.SELECT;
}

```

在 `select(wakenUp.getAndSet(false))` 方法中，有效解决了 Java NIO 空轮询的 BUG，出现这个 BUG 的原因是 某个连接出现异常，操作系统返回异常类型，因此会唤醒阻塞在 `selector.select` 上的线程，但由于 Java NIO 事件设计中并没有此异常事件，也没有对应的解决方案，因此被唤醒的线程将不停的运行，因为 `select()` 总是会返回(问题没有解决，在 Java 中会返回 0)，以至于占满 CPU。

在部分Linux的2.6的kernel中，poll和epoll对于突然中断的连接socket会对返回的eventSet事件集合置为POLLHUP，也可能是POLLERR，eventSet事件集合发生了变化，这就可能导致Selector会被唤醒。

在 Netty 的解决方案中，Netty 会统计空轮询出现的次数，一旦达到阈值时，Netty 会重新新建一个选择器，将原先选择器上有效的连接迁移至新的选择器上，重新运行。

当 IO 事件到来时，Netty 会根据 `ioRatio` 配置执行 IO 事件 和 任务，执行任务的时间与执行 IO 事件时间所占比例不高于 `ioRatio`，这么做是为了防止任务事件长时间堵塞而导致 IO 事件无法执行。

要想提交一条任务，只需执行如下代码，但记住，千万不要执行长时间堵塞代码，这会导致 IO 事件的执行也被堵塞：

```

EventLoop eventLoop = channel.eventLoop();
eventLoop.execute(new Runnable() {
    @Override
    public void run() {
        System.out.println("Hello, Netty!");
    }
});

```

执行 IO 事件

processSelectedKeys 方法其实调用了 processSelectedKeysOptimized 方法：

```
private void processSelectedKeysOptimized() {
    for (int i = 0; i < selectedKeys.size; ++i) {
        final SelectionKey k = selectedKeys.keys[i];
        // 为了 GC，将其回收
        selectedKeys.keys[i] = null;
        processSelectedKey(k, (AbstractNioChannel) a);
    }
}
```

在这个方法内，遍历 select() 得到的 key，**Netty** 中准备就绪的 **key** 集合被封装成一个数组对象，而在 **jdk** 中的实现是一个 **HashSet**，这么做的好处是为了提高性能，操作数组比操作哈希快得多，当然，这里 Netty 更多的考虑是考虑到在实践中 HashSet.add() 发送哈希冲突的概率并不小，一旦发生哈希冲突，add 将是 O(N) 级别的。

随后调用 processSelectedKey 方法：

```
private void processSelectedKey(SelectionKey k, AbstractNioChannel ch) {
    final AbstractNioChannel.NioUnsafe unsafe = ch.unsafe();
    try {
        int readyOps = k.readyOps();
        if ((readyOps & SelectionKey.OP_CONNECT) != 0) {
            int ops = k.interestOps();
            ops &= ~SelectionKey.OP_CONNECT;
            k.interestOps(ops);

            unsafe.finishConnect();
        }

        if ((readyOps & SelectionKey.OP_WRITE) != 0) {
            ch.unsafe().forceFlush();
        }

        // 这里会触发连接事件
        if ((readyOps & (SelectionKey.OP_READ | SelectionKey.OP_ACCEPT))
            != 0 || readyOps == 0) {
            unsafe.read();
        }
    } catch (CancelledKeyException ignored) {
        unsafe.close(unsafe.voidPromise());
    }
}
```

这完全就是 jdk 的那一套嘛！根据 readyOps 判断事件的类型，进而调用不同的 unsafe 方法，注意这里 **unsafe** 是与对应通道绑定的，这在代码 `final AbstractNioChannel.NioUnsafe unsafe = ch.unsafe()` 中有体现，所以通过 unsafe 是可以获得到对应通道的配置和数据的，

这里分析下 `unsafe.read()` 方法，：

```
@Override
public void read() {
    assert eventLoop().inEventLoop();
    final ChannelConfig config = config();
    final ChannelPipeline pipeline = pipeline();
    final RecvByteBufAllocator.Handle allocHandle =
unsafe().recvBufAllocHandle();
    Throwable exception = null;
    try {
        try {
            do {
                // 将消息写入缓存
                int localRead = doReadMessages(readBuf);
                allocHandle.incMessagesRead(localRead);
            } while (allocHandle.continueReading());
        } catch (Throwable t) {
            exception = t;
        }

        int size = readBuf.size();
        for (int i = 0; i < size; i++) {
            readPending = false;
            // 将每个消息交由 pipeline, Netty 会帮我们整合
            // readBuf 是一个 Object 数组
            pipeline.fireChannelRead(readBuf.get(i));
        }
        readBuf.clear();
        allocHandle.readComplete();
        pipeline.fireChannelReadComplete();
    } finally {
        if (!readPending && !config.isAutoRead()) {
            removeReadOp();
        }
    }
}
```

简单来说，此方法就是将数据读入缓存中，默认是使用池化技术的 `ByteBuf`，然后调用 `pipeline.fireChannelRead(byteBuf)` 方法进行转发。

一个 `pipeline` 对应一个 `Channel`，`pipeline` 其实就是一个双端链表，链表的节点由 `Handler` 组成，进站消息由 `head` 向 `tail` 依次遍历 `Handler`，出站事件由 `tail` 向 `head` 依次遍历 `Handler`。

来看看 `readBuf.get(i)` 到底是什么：

```

▼ readBuf = {ArrayList@2367} size = 1
  ▼ 0 = {NioSocketChannel@2581} "[id: 0xca082abc, L:/127.0.0.1:7749 - R:/127.0.0.1:57457]"
    > config = {NioSocketChannel$NioSocketChannelConfig@2583}
    > flushTask = null
    > ch = {SocketChannelImpl@2584} "java.nio.channels.SocketChannel[connected local=/127.0.0.1:7749 remote=/1... View
    > readInterestOp = 1
    > selectionKey = null
    > readPending = false
    > clearReadPendingRunnable = {AbstractNioChannel$1@2585}
    > connectPromise = null
    > connectTimeoutFuture = null
    > requestedRemoteAddress = null
    > parent = {NioServerSocketChannel@2300} "[id: 0x27547a3d, L:/0:0:0:0:0:0:0:0:7749]"
    > id = {DefaultChannelId@2586} "ca082abc"
    > unsafe = {NioSocketChannel$NioSocketChannelUnsafe@2587}

```

消息竟然是一个 `NioSocketChannel`，此 Channel 已经是对应 IO 的通道了，将用于 `WorkerGroup` 工作！

`NioSocketChannel` 到底是如何产生的呢？一切都在 `int localRead = doReadMessages(readBuf);` 这一行代码中：

```

protected int doReadMessages(List<Object> buf) throws Exception {
    // 调用 javaChannel() 获取包装后的服务器 channel，然后调用 accept 获取与客户端的连接
    SocketChannel ch = SocketUtils.accept(javaChannel());
    try {
        if (ch != null) {
            // 将包装后的 channel 添加至缓存
            buf.add(new NioSocketChannel(this, ch));
            return 1;
        }
    } catch (Throwable t) {
        logger.warn("Failed to create a new channel from an accepted socket.", t);
    }

    return 0;
}

```

现在，一个崭新的 `NioSocketChannel` 终于诞生了，它将作为参数，调用 `fireChannelRead`。

WorkerGroup 工作

上述仅仅只是在 `BossGroup` 中工作，IO 事件已经就绪，`ByteBuf` 也已经准备好了，现在终于开始调用 `pipeline.fireChannelRead(byteBuf)` 方法。

在一系列调用链中，会调用 `ChannelInboundHandler#channelRead` 方法，此方法仅当当前 Channel 已从对等方读取消息时调用。

这是个接口类，经过调试，这会调用 `ServerBootstrap` 下 `channelRead` 方法：

```
public void channelRead(ChannelHandlerContext ctx, Object msg) {
    final Channel child = (Channel) msg;
    child.pipeline().addLast(childHandler);

    try {
        childGroup.register(child).addListener(new
ChannelFutureListener() {
            @Override
            public void operationComplete(ChannelFuture future) throws
Exception {
                if (!future.isSuccess()) {
                    forceClose(child, future.cause());
                }
            }
        });
    } catch (Throwable t) {
        forceClose(child, t);
    }
}
```

这个方法向 pipeline 中添加了我们在启动程序中配置的处理者，然后调用了 `childGroup.register`，这与我们之前分析的 `register` 方法是一样的，只不过之前默认是采用父类的 `BossGroup` 的方法，而现在指明调用 `childGroup.register` 方法，也就是向 `WorkerGroup` 注册一个通道！**不过现在这个通道已经是对应 IO 的 `NioSocketChannel`，而不再是服务端接收请求的通道了。**

然后这又会经历：轮询得到 `EventLoop` -> 执行 `register0` 方法绑定 `Channel` -> 执行 `doStratThread` 方法启动新线程 -> 事件循环 -> 执行 `select()`，`select` 必然会立即返回 -> 遍历结果 key 集合。

不过这一次，由于 `Channel` 已经是和客户端的连接，此次事件将会直接读取数据！

总结

`Netty` 线程模型其实核心就是 `boss` 和 `worker` 两个线程组，通过构造这两个线程组，`Netty` 完美的贴切了 `Reactor` 模型，并且通过调整参数，我们可以任意的选择不同的 `Reactor` 模式。

在 `Netty` 中，我们可以提交自己的任务，但 `Netty` 中的任务和 `IO` 事件处理是在同一个事件循环中运行的，长时间的任务会堵塞 `IO` 事件的处理，`Netty` 中的 `ioRatio` 适当缓解了这个问题，但没有根治，我们仍需小心提交任务。

`Netty` 中使用优化的 `SelectedSelectionKeySet`，在 `Netty` 中，存储 key 集合不再是 `HashSet`，而是一个数组，这使得 `add` 十分高效，`Netty` 通过反射的方式巧妙的替换掉了原生 `Selector` 的字段。

Netty 自定义的 `select` 方法相较于原生方法更加高效，并且也解决了一些问题，例如空轮询 Bug，Netty 通过检测空轮询次数，一旦到达阈值，则重建 `Selector`。

一旦消息经 boss 到达 worker，并由 worker 经过相同 `select` 步骤后，消息就正式进入管道，在双端链表中传递。