

Netty

概念

Netty 是一个 **基于 NIO** 的 client-server(客户端服务器)框架，使用它可以快速简单地开发网络应用程序

IO模型: BIO,NIO,AIO;

BIO (Blocking I/O): 同步阻塞 I/O 模式，数据的读取写入必须阻塞在一个线程内等待其完成。

NIO (Non-blocking/New I/O): NIO 是一种同步非阻塞的 I/O 模型，于 Java 1.4 中引入，支持面向缓冲的，基于通道的 I/O 操作方法。NIO 提供了与传统 BIO 模型中的 `Socket` 和 `ServerSocket` 相对应的 `SocketChannel` 和 `ServerSocketChannel` 两种不同的套接字通道实现，两种通道都支持阻塞和非阻塞两种模式。

AIO (Asynchronous I/O): Java 7 中引入了 NIO 的改进版 NIO 2，应用不广泛

NIO的实现

select, poll, epoll, 为什么epoll更佳

- select, poll实现需要自己不断轮询所有fd集合（无差别轮询），直到设备就绪，期间可能要睡眠和唤醒多次交替。

epoll其实也需要调用 `epoll_wait` 不断轮询就绪链表，期间也可能多次睡眠和唤醒交替，但是它是设备就绪时，调用回调函数，把就绪fd放入就绪链表中，并唤醒在 `epoll_wait` 中进入睡眠的进程。

虽然都要睡眠和交替，但是select和poll在“醒着”的时候要遍历整个fd集合，而epoll在“醒着”的时候只要判断一下就绪链表是否为空就行了，这节省了大量的CPU时间，这就是回调机制带来的性能提升。

- select, poll每次调用都要把fd集合从用户态往内核态拷贝一次，并且要把current往设备等待队列中挂一次，而epoll只要一次拷贝，而且把current往等待队列上挂也只挂一次（在`epoll_wait`的开始，注意这里的等待队列并不是设备等待队列，只是一个epoll内部定义的等待队列），这也能节省不少的开销

那些开源项目用到了Netty?

Dubbo、RocketMQ、Elasticsearch、gRPC 等等都用到了 Netty

Netty核心组件

- **Bytebuf字节容器**，网络通信最终通过字节流进行传输；Bytebuf内部是一个字节，对Java的Bytebuffer的抽象封装
 - Netty的Zero-Copy技术
 - OS的Zero-copy: 用户态A--核心态，用户态B--核心态；变成用户态A--直接到用户态B，支持用户态A映射到核心态，避免的重复反馈从核心态拷贝数据到用户态内存；

- Netty的Zero-Copy：异曲同工，前者偏向内存拷贝上，Netty的偏向**优化数据操作**上；主要组件:ByteBuf, CompositeByteBuf避免多个ByteBuf的拷贝
- Bootstrap和ServerBootstrap，前者是客户端启动引导类，后者是服务端启动引导类
 - Bootstrap 通常使用 `connect()` 方法连接到远程的主机和端口，作为一个 Netty TCP 协议通信中的客户端。另外，Bootstrap 也可以通过 `bind()` 方法绑定本地的一个端口，作为 UDP 协议通信中的一端。
 - ServerBootstrap 通常使用 `bind()` 方法绑定本地的端口上，然后等待客户端的连接。
 - Bootstrap 只需要配置一个线程组— `EventLoopGroup` ,而 ServerBootstrap 需要配置两个线程组— `EventLoopGroup` ，一个用于接收连接，一个用于具体的 IO 处理。
- Channel网络操作抽象类
 - 比较常用的 Channel 接口实现类如下，可以和 BIO 编程模型中的 `ServerSocket` 以及 `Socket` 两个概念对应上
 - `NioServerSocketChannel`（服务端）
 - `NioSocketChannel`（客户端）
- EventLoop事件循环
 - EventLoop 的主要作用实际就是负责监听**网络事件**并调用事件处理器进行相关 I/O 操作（读写）的处理
 - Channel 为 Netty 网络操作(读写等操作)抽象类，EventLoop 负责处理注册到其上的 Channel 的 I/O 操作，两者配合进行 I/O 操作
 - EventLoopGroup 包含多个 EventLoop（每一个 EventLoop 通常内部包含一个线程）
 - EventLoop 处理的 I/O 事件都将在它专有的 Thread 上被处理，即 Thread 和 EventLoop 属于 1:1 的关系，从而保证线程安全
- 一个Channel，对应多个ChannelPipeline(ChannelHandler对象链表)，ChannelHandler消息处理器
- ChannelFuture操作执行结果，Netty中I/O操作为异步，则通过ChannelFuture注册监控器，当操作执行成功的时候，监控方法自动触发返回结果

NioEventLoopGroup 默认的构造函数会起多少线程

- `NioEventLoopGroup` 默认的构造函数实际会起的线程数为 `CPU核心数*2`
 - 每个 `NioEventLoopGroup` 对象内部都会分配一组 `NioEventLoop`，其大小是 `nThreads`，这样就构成了一个线程池，一个 `NioEventLoop` 和一个线程相对应

Netty线程模型

Netty网络框架，跟大部分网络框架一样，都是基于**Reactor线程模型**

Reactor模式基于**事件驱动**，采用多路复用将事件分发给相应的 Handler 处理，特别适合处理海量的I/O事件。

Reactor线程模型分为**单线程模型、多线程模型以及主从多线程模型**

- 单线程模型（一般不用）
 - 所有的IO操作都由同一个NIO线程处理
- 多线程模型
 - 一个线程负责接受请求,一组NIO线程处理IO操作（并发百万，一个线程接受请求会有性能问题）
- 主从多线程模型

- 一组NIO线程负责接受请求，一组NIO线程处理IO操作

Netty 服务端和客户端的启动过程

服务端

```
// 1.bossGroup 用于接收连接, workerGroup 用于具体的处理
EventLoopGroup bossGroup = new NioEventLoopGroup(1);
EventLoopGroup workerGroup = new NioEventLoopGroup();
try {
    //2.创建服务端启动引导/辅助类: ServerBootstrap
    ServerBootstrap b = new ServerBootstrap();
    //3.给引导类配置两大线程组,确定了线程模型
    b.group(bossGroup, workerGroup)
        // (非必备)打印日志
        .handler(new LoggingHandler(LogLevel.INFO))
        // 4.指定 IO 模型
        .channel(NioServerSocketChannel.class)
        .childHandler(new ChannelInitializer<SocketChannel>() {
            @Override
            public void initChannel(SocketChannel ch) {
                ChannelPipeline p = ch.pipeline();
                //5.可以自定义客户端消息的业务处理逻辑
                p.addLast(new HelloServerHandler());
            }
        });
    // 6.绑定端口,调用 sync 方法阻塞知道绑定完成
    ChannelFuture f = b.bind(port).sync();
    // 7.阻塞等待直到服务器Channel关闭(closeFuture()方法获取Channel 的
    CloseFuture对象,然后调用sync()方法)
    f.channel().closeFuture().sync();
} finally {
    //8.优雅关闭相关线程组资源
    bossGroup.shutdownGracefully();
    workerGroup.shutdownGracefully();
}
```

客户端

```
//1.创建一个 NioEventLoopGroup 对象实例
EventLoopGroup group = new NioEventLoopGroup();
try {
    //2.创建客户端启动引导/辅助类: Bootstrap
    Bootstrap b = new Bootstrap();
    //3.指定线程组
    b.group(group)
        //4.指定 IO 模型
        .channel(NioSocketChannel.class)
        .handler(new ChannelInitializer<SocketChannel>() {
            @Override
            public void initChannel(SocketChannel ch) throws
Exception {
                ChannelPipeline p = ch.pipeline();
                // 5.这里可以自定义消息的业务处理逻辑
                p.addLast(new HelloClientHandler(message));
            }
        });
}
```

```

    }
    });
    // 6. 尝试建立连接
    ChannelFuture f = b.connect(host, port).sync();
    // 7. 等待连接关闭（阻塞，直到Channel关闭）
    f.channel().closeFuture().sync();
} finally {
    group.shutdownGracefully();
}

```

TCP 粘包/拆包

TCP 粘包/拆包 就是你基于 TCP 发送数据的时候，出现了多个字符串“粘”在了一起或者一个字符串被“拆”开的问题。

Netty 自带的解码器可解决，或者自定义序列化编解码器

- **LineBasedFrameDecoder**：发送端发送数据包的时候，每个数据包之间以换行符作为分隔，**LineBasedFrameDecoder** 的工作原理是它依次遍历 **ByteBuf** 中的可读字节，判断是否有换行符，然后进行相应的截取。
- **DelimiterBasedFrameDecoder**：可以自定义分隔符解码器，**LineBasedFrameDecoder** 实际上是一种特殊的 **DelimiterBasedFrameDecoder** 解码器。
- **FixedLengthFrameDecoder**：固定长度解码器，它能够按照指定的长度对消息进行相应的拆包

Netty长连接、心跳机制

TCP的长连接和短连接

我们知道 TCP 在进行读写之前，server 与 client 之间必须提前建立一个连接。建立连接的过程，需要我们常说的三次握手，释放/关闭连接的话需要四次挥手。这个过程是比较消耗网络资源并且有时间延迟的。

所谓，短连接说的就是 server 端与 client 端建立连接之后，读写完成之后就关闭掉连接，如果下一次再要互相发送消息，就要重新连接。短连接的有点很明显，就是管理和实现都比较简单，缺点也很明显，每一次的读写都要建立连接必然会带来大量网络资源的消耗，并且连接的建立也需要耗费时间。

长连接说的就是 client 向 server 双方建立连接之后，即使 client 与 server 完成一次读写，它们之间的连接并不会主动关闭，后续的读写操作会继续使用这个连接。长连接的可以省去较多的 TCP 建立和关闭的操作，降低对网络资源的依赖，节约时间。对于频繁请求资源的客户来说，非常适用长连接

心跳机制

在 TCP 保持长连接的过程中，可能会出现断网等网络异常出现，异常发生的时候，client 与 server 之间如果没有交互的话，它们是无法发现对方已经掉线的。为了解决这个问题，我们就需要引入 **心跳机制**。

心跳机制的工作原理是：在 client 与 server 之间在一定时间内没有数据交互时，即处于 idle 状态时，客户端或服务端就会发送一个特殊的数据包给对方，当接收方收到这个数据报文后，也立即发送一个特殊的数据报文，回应发送方，此即一个 PING-PONG 交互。所以，当某一端收到心跳消息后，就知道了对方仍然在线，这就确保 TCP 连接的有效性。

TCP 实际上自带的就有长连接选项，本身是也有心跳包机制，也就是 TCP 的选项：`SO_KEEPALIVE`。但是，TCP 协议层面的长连接灵活性不够。所以，一般情况下我们都是应用层协议上实现自定义心跳机制的，也就是在 Netty 层面通过编码实现。**通过 Netty 实现心跳机制的话**，核心类是 `IdleStateHandler`。

Netty 的零拷贝

在 OS 层面上的 `zero-copy` 通常指避免在 用户态 (User-space) 与 内核态 (Kernel-space) 之间来回拷贝数据。而在 Netty 层面，零拷贝主要体现在对于数据操作的优化。

Netty 中的零拷贝体现在以下几个方面

1. 使用 Netty 提供的 `CompositeByteBuf` 类, 可以将多个 `ByteBuf` 合并为一个逻辑上的 `ByteBuf`, 避免了各个 `ByteBuf` 之间的拷贝。
2. `ByteBuf` 支持 `slice` 操作, 因此可以将 `ByteBuf` 分解为多个共享同一个存储区域的 `ByteBuf`, 避免了内存的拷贝。
3. 通过 `FileRegion` 包装的 `FileChannel.transferTo` 实现文件传输, 可以直接将文件缓冲区的数据发送到目标 `Channel`, 避免了传统通过循环 `write` 方式导致的内存拷贝问题。