

讨论课 01:

> 用户登陆后始终在线，考虑低宽带/不稳定网络

- 长连接心跳机制
- 消息不遗漏
- 消息不重复
- 消息压缩

一、基础知识了解与分析

网络中的接收和发送数据都是使用操作系统中的 SOCKET 进行实现。但是如果此套接字已经断开，那发送数据和接收数据的时候就一定会有问题。可是如何判断这个套接字是否还可以使用呢？这个就需要在系统中创建心跳机制。其实 TCP 中已经为我们实现了一个叫做心跳的机制。如果你设置了心跳，那 TCP 就会在一定的时间（比如你设置的是 3 秒钟）内发送你设置的次数的心跳（比如说 2 次），并且此信息不会影响你自己定义的协议。所谓“心跳”就是定时发送一个自定义的结构体（心跳包或心跳帧），让对方知道自己“在线”。以确保链接的有效性。

在 TCP 的机制里面，本身是存在有心跳包的机制的，也就是 TCP 的选项。系统默认是设置的是 2 小时的心跳频率。但是它检查不到机器断电、网线拔出、防火墙这些断线。而且逻辑层处理断线可能也不是那么好处理。一般，如果只是用于保活还是可以的。心跳包一般来说都是在逻辑层发送空的包来实现的。下一个定时器，在一定时间间隔下发送一个空包给客户端，然后客户端反馈一个同样的空包回来，服务器如果在一定时间内收不到客户端发送过来的反馈包，那就只有认定说掉线了。只需要 send 或者 recv 一下，如果结果为零，则为掉线。

但是，在长连接下，有可能很长一段时间都没有数据往来。理论上说，这个连接是一直保持连接的，但是实际情况中，如果中间节点出现什么故障是难以知道的。更要命的是，有的节点（防火墙）会自动把一定时间之内没有数据交互的连接给断掉。在这个时候，就需要我们的心跳包了，用于维持长连接，保活。在获知了断线之后，服务器逻辑可能需要做一些事情，比如断线后的数据清理呀，重新连接呀当然，这个自然是要由逻辑层根据需求去做了。总的来说，心跳包主要也就是用于长连接的保活和断线处理。一般的应用下，判定时间在 30-40 秒比较不错。如果实在要求高，那就在 6-9 秒。

但普通的 socket 连接对服务器的消耗太大了，所以才会出现像 MQTT 这种轻量级低消耗的协议来维护长连接。

* MQTT:
消息体为:

| bit | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
|--------|------------------|---|---|---|----------|-----------|---|--------|
| byte 1 | Message Type | | | | DUP flag | QoS level | | RETAIN |
| byte 2 | Remaining Length | | | | | | | |

推送的实现方式:

1. 客户端不断的查询服务器，检索新内容，也就是所谓的 pull 或者轮询方式
2. 客户端和服务器之间维持一个 TCP/IP 长连接，服务器向客户端 push
3. 服务器有新内容时，发送一条类似短信的信令给客户端，客户端收到后从服务器中下载新内容，也就是 SMS 的推送方式

二、过程消息的不遗漏、不重复保证

1. Message Type:

16 个枚举值用来表示消息体的状态

| Mnemonic | Enumeration | Description |
|-------------|-------------|--|
| Reserved | 0 | Reserved |
| CONNECT | 1 | Client request to connect to Server |
| CONNACK | 2 | Connect Acknowledgment |
| PUBLISH | 3 | Publish message |
| PUBACK | 4 | Publish Acknowledgment |
| PUBREC | 5 | Publish Received (assured delivery part 1) |
| PUBREL | 6 | Publish Release (assured delivery part 2) |
| PUBCOMP | 7 | Publish Complete (assured delivery part 3) |
| SUBSCRIBE | 8 | Client Subscribe request |
| SUBACK | 9 | Subscribe Acknowledgment |
| UNSUBSCRIBE | 10 | Client Unsubscribe request |
| UNSUBACK | 11 | Unsubscribe Acknowledgment |
| PINGREQ | 12 | PING Request |
| PINGRESP | 13 | PING Response |
| DISCONNECT | 14 | Client is Disconnecting |
| Reserved | 15 | Reserved |

主要功能:

CONNECT

TCP 连接建立完毕后, Client 向 Server 发出一个 Request。

CONNACK

Server 发出 Response 响应。

PUBLISH 发布消息

Client/Server 均可以进行 PUBLISH。

publish message 应该包含一个 TopicName(Subject/Channel), 即订阅关键词。

PUBACK 发布消息后的确认

QoS=1 时, Server 向 Client 发布该确认 (Client 收到确认后删除), 订阅者向 Server 发布确认。

PUBREC / PUBREL / PUBCOMP

QoS=2 时

1. Server->Client 发布 PUBREC (已收到);
2. Client->Server 发布 PUBREL (已释放);
3. Server->Client 发布 PUBCOMP (已完成), Client 删除 msg;

订阅者也会向 Server 发布类似过程确认。

PINGREQ / PINGRES 心跳

Client 有责任发送 KeepAliveTime 时长告诉给 Server。在一个时长内, 发送 PINGREQ, Server 发送 PINGRES 确认。

2. QoS: Quality Of Service:

| QoS value | bit 2 | bit 1 | Description | |
|-----------|-------|-------|---------------|---------------------------|
| 0 | 0 | 0 | At most once | Fire and Forget <=1 |
| 1 | 0 | 1 | At least once | Acknowledged delivery >=1 |
| 2 | 1 | 0 | Exactly once | Assured delivery =1 |
| 3 | 1 | 1 | Reserved | |

3. Clean Session:

如果为 false(flag=0), Client 断开连接后, Server 应该保存 Client 的订阅信息。

如果为 true(flag=1), 表示 Server 应该立刻丢弃任何会话状态信息。

三、消息压缩:

- 1、GZIP 的压缩率最高，但是其实 CPU 密集型的，对 CPU 的消耗比其他算法要多，压缩和解压速度也慢；
- 2、LZO 的压缩率居中，比 GZIP 要低一些，但是压缩和解压速度明显要比 GZIP 快很多，其中解压速度快的更多；
- 3、Zippy/Snappy 的压缩率最低，而压缩和解压速度要稍微比 LZO 要快一些。