下一代Internet技术 与协议

张冬梅 zhangdm@bupt.edu.cn

QUIC



主要内容

- □概述
- □主要原理
- □进展及应用



QUIC概述

- Quick UDP Internet Connection (快速UDP互 联网连接)
- □ 新型传输协议,在UDP之上(Server Port 443)
 - ■比TCP更简单、更快速建立连接
 - 安全性可与TCP+TLS匹敌
- □ 由Google开发,2013年在Chrome浏览器中实现
- □ 2018 年,基于 QUIC 协议的 HTTP (HTTP over QUIC) —— HTTP/3,正式被确定为下一代网络规范。

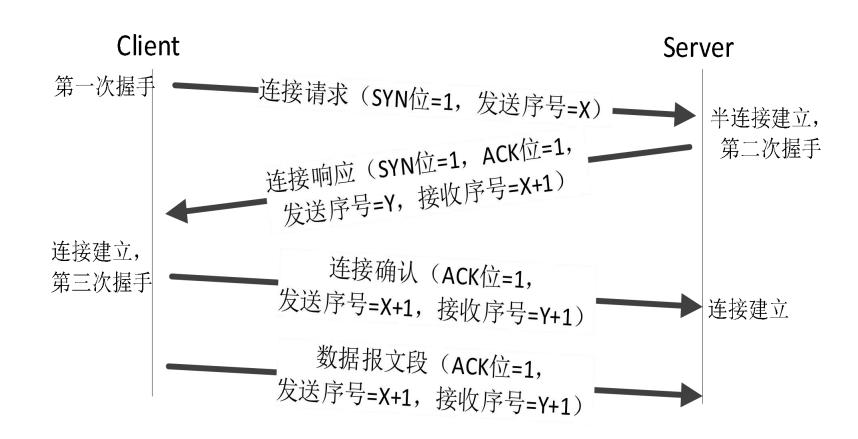


现有网络的问题

- □常用协议
 - 网络层IPv4/IPv6: 提供路由选择和IP包转发功能
 - 传输层TCP: 提供可靠的面向连接的进程-进程通信
 - 传输层SSL/TLS: 提供传输安全
 - 应用层DNS: 进行域名解析,域名→IP地址
 - 应用层HTTP/HTTPS:实现最广泛的应用——Web
- □ 存在的主要问题
 - 协议历史悠久,导致中间设备僵化;
 - 依赖于操作系统的实现,导致协议本身僵化;
 - 建立连接,导致端到端延迟大
 - 队头阻塞



TCP的连接建立:三次握手





UDP的通信过程

- □ 无需连接,Client直接发送数据给Server
- □ 报头简单: 无序号
- □ 功能: 基于端口号的复用、无连接不可靠





队头阻塞

- Head of Line blocking
- □ TCP确保将数据按顺序上交应用层,在出现数据 报文段丢失时,后续数据必须缓存,等待丢失的 报文端重传到达
- □ 每个 TCP 连接一个只能处理一个请求-响应,浏 览器按 FIFO 原则处理请求;如果上一个请求的 响应没返回,后续请求-响应都会受阻。
- □ Web用户感知:页面加载时间长,体验差



QUIC: 用户级协议

QUIC在用户 级实现,而不 是系统内核级

→无需改动

OS和中间设

现和 部署

HTTP/2

TLS 1.2

HTTP/2API

QUIC

Crypto handshake Congestion & Flow controls

备, 容易实 Application level (user space)

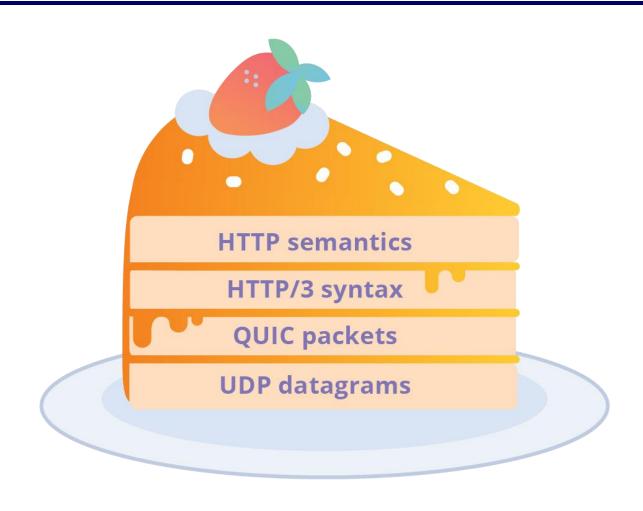
OS kernel level

TCP

UDP



HTTP/3的分层





相关术语

- QUIC连接: Client和Server之间的通信关系, Client发起连接, Server接受连接
- □流(Stream): 一个QUIC连接内,单向或双向的 有序字节流
 - 一个QUIC连接可以同时包含多个Stream
- □ 帧(Frame): QUIC连接内的最小通信单元
 - 一个QUIC数据包(packet)中的数据部分包含一个 或多个帧



QUIC的主要功能

- □流复用
- □连接建立低时延
- □灵活的拥塞控制
- □流级和连接级流量控制
- □连接迁移
- □ 数据包头和包内数据的身份认证和加密



HTTP1.1

- □ 1999年发布
- □ 基于TCP,三次握手建立连接
- □ 每个 TCP 连接同时只能处理一个请求 响应, 为提高响应速度,需要同时创建多个连接。
- □ TCP 协议头部没有经过任何加密和认证,在传输过程中很容易被中间网络设备窃听和篡改
- □ HTTP1.1 一发一收,也就是第一个数据没响应 之前不能发第二个请求。



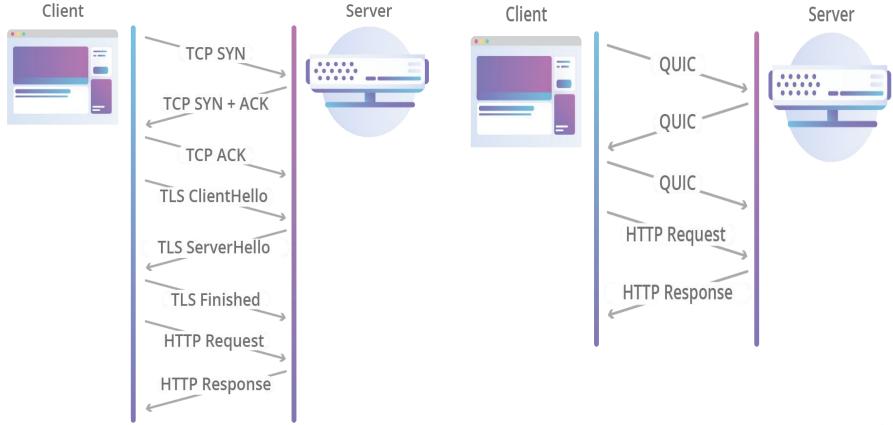
HTTP/2

- □ HTTP/2: 2015年2月,IETF标准 [RFC 7540]
- □ 优点:
 - 流(Stream)复用:通过同一个TCP连接发送多个逻辑数据流,实现了单连接之上的多个请求/响应的复用
 - 帧:以二进制传输代替HTTP1.1的明文传输, HTTP1.1报文消息被划分为更小的数据帧
 - 帧头包含"流标识符"字段,接收方会把具有相同流标识符的帧重新组装成完整消息报文
- □ 缺点:
 - 队头阻塞,在包丢失时,同一连接上的后续包被阻塞 (即使属于不同流),用户体验较差
 - 建立TCP连接需要3个RTT(其中2个RTT用于TLS)

HTTP over TCP+TLS vs. HTTP over QUIC

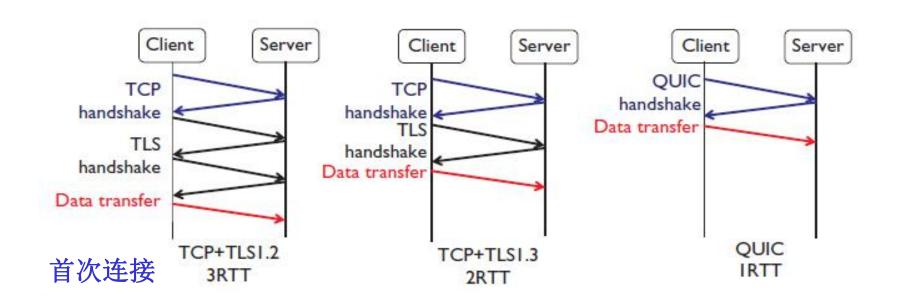
HTTP Request Over TCP + TLS

HTTP Request Over QUIC





QUIC: 连接建立(1)

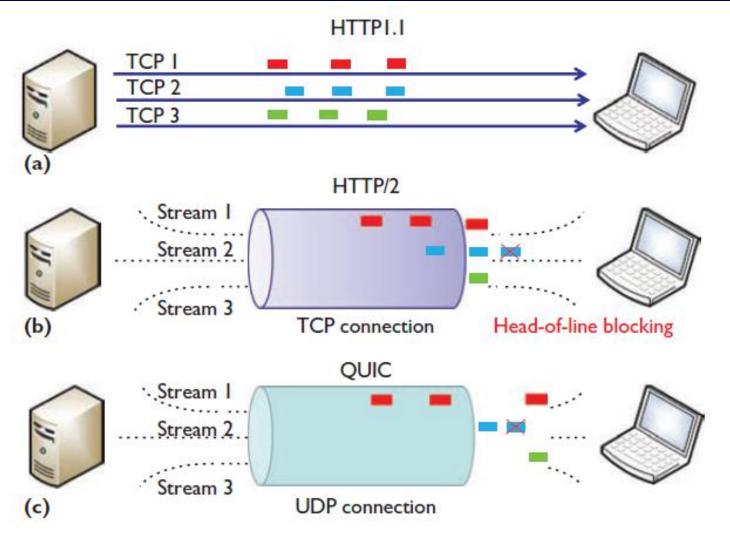


QUIC: 连接建立(2)

- □ 使用Diffie-Hellman算法协商初始密钥
- □首次连接: 1RTT
 - Client向Server发送消息,请求传输配置 参数和加密相关参数
 - Server回复其配置参数
- □再次连接: 0 RTT
 - Client本地已有Server的全部配置参数,据此计算出初始密钥,直接发送加密的数据包

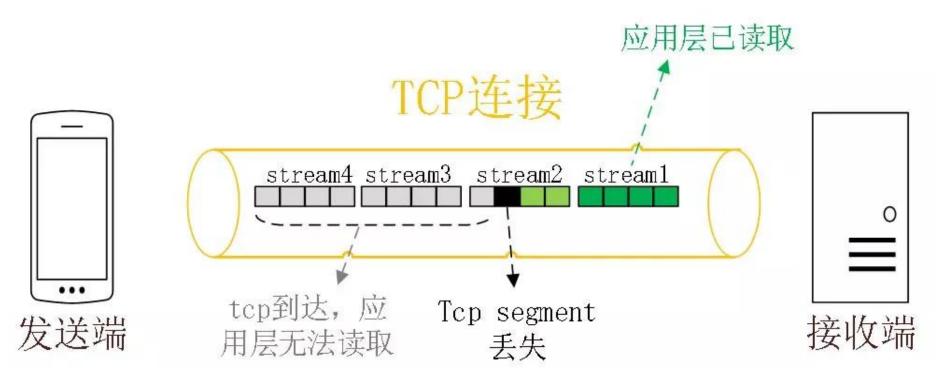


QUIC: 复用



HTTP2的队头阻塞问题

□一个流的数据丢失会阻塞整个TCP连接

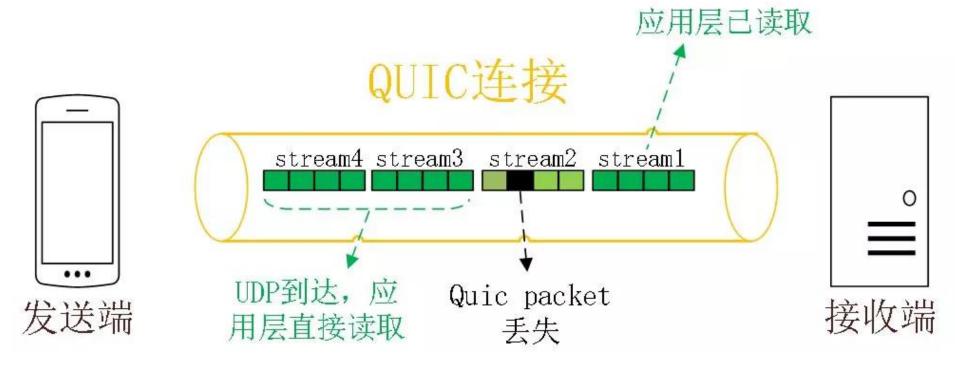


□ TLS也有队头阻塞问题



QUIC: 无队头阻塞

- □UDP的各个数据报独立
- □ QUIC的各个流独立





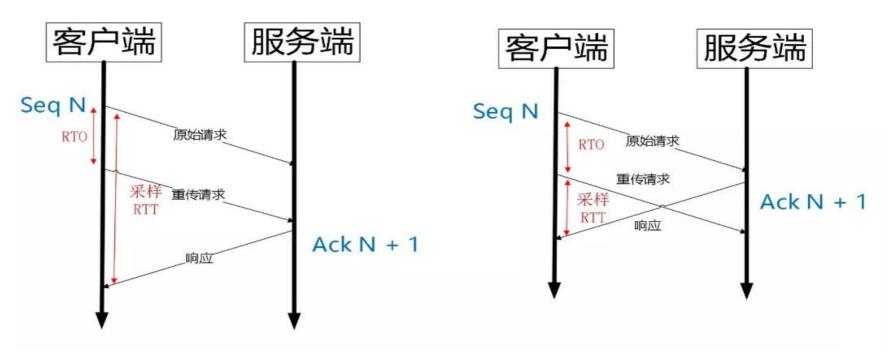
QUIC: 拥塞控制

- □ 拥塞控制算法:默认使用CUBIC
 - 可插拔: 可根据场景,切换选择不同方法,如 CubicBytes、Reno、RenoBytes、BBR、PCC等
- □重传的数据包的号码≠原数据包的号码
 - 解决了重传歧义问题
- □ ACK携带了收到数据包和发送确认之间的时延
 - ■源主机估算RTT更准确
- □数据包重排序更灵活
 - NACK替代了TCP SACK





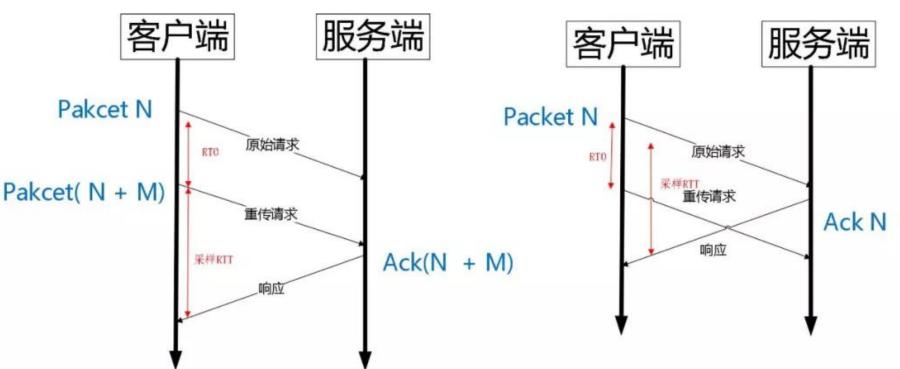
TCP: 重传歧义问题



- □ ACK是响应原始请求(左图)还是重传请求(右图)?
- □ 采样RTT=?

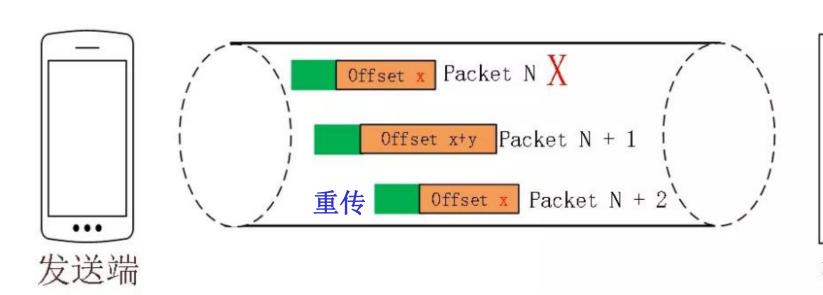
QUIC: 无重传歧义

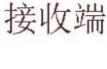
- □重传数据包号码与原始数据包号码不同
- □ 采样RTT估算更准确



重传数据的顺序化

□ 通过数据包中的流偏移量(Stream offset)来 排序







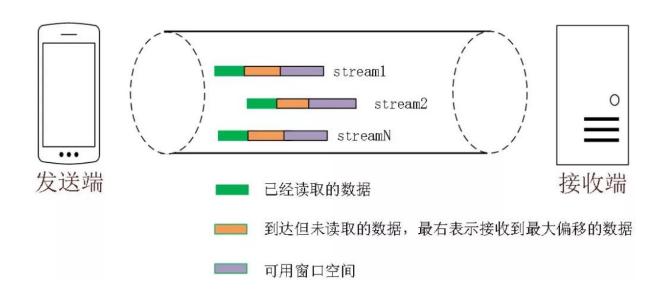
差错控制

- □ 基于异或 (XOR) 的FEC (前向纠错)
- 每个数据包除本身数据外,会带有其他数据包的部分数据,少量丢包时,可以使用其他数据包的冗余数据完成数据组装而无需重传,从而提高数据的传输速度。



流量控制

- □ 两级流量控制(类似HTTP/2)
 - 连接级流量控制: 针对整个连接
 - 流级流量控制,防止一个流消耗过多缓存,而导致 其他流堵塞



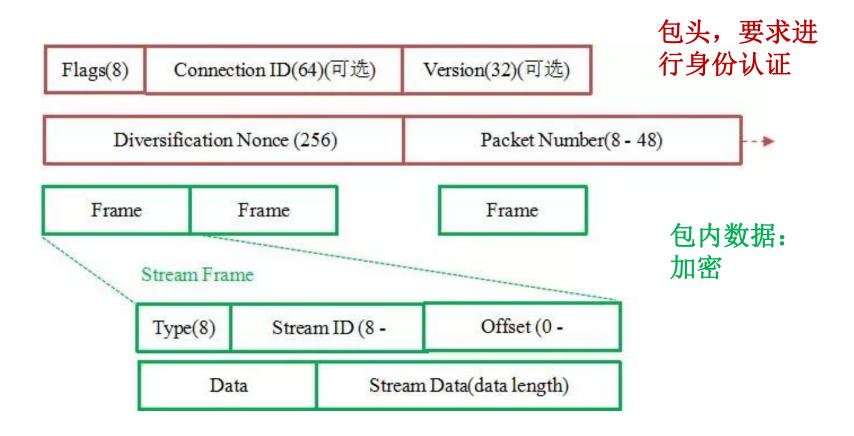


内置的安全性

- □ 恶意环境下性能与TLS类似,友好环境 下优于TLS
 - TLS使用一个会话密钥,而QUIC使用两个密钥: 初始密钥和会话密钥
 - QUIC提供密码保护,而TLS不提供
- □ QUIC的包头经过身份认证,包内数据加密
 - 接收端可以发现恶意修改,降低了安全风险



QUIC的包格式



连接迁移

- □ TCP 连接标识: 四元组(源 IP, 源端口, 目的 IP, 目的端口)
 - Client在 WIFI 和 4G 移动网络切换时,IP 地址会发生变化,需要重新建立和Server的TCP 连接
- □ QUIC 连接以一个 64 位的随机数作为 ID (Connection ID)
 - IP地址或者端口号发生变化时,只要 ID 不变,依然能够维持原有连接,上层业务逻辑感知不到变化,不会中断



QUIC的标准化进程

- □ Active Internet Drafts(10)
 - Hypertext Transfer Protocol Version 3 (HTTP/3)
 - QUIC: A UDP-Based Multiplexed and Secure Transport
 - Applicability of the QUIC Transport Protocol
 - QPACK: Header Compression for HTTP/3
 - QUIC Loss Detection and Congestion Control
 - ...

https://datatracker.ietf.org/wg/quic/documents/



QUIC的部署情况



□ 微软将开源自己的内部 QUIC 库 —— MsQuic, 很快将成为其大多数产品(Windows、.NET、Microsoft 365等)的一部分

谢谢!