

遨游"视"界 做你所想 Explore World, Do What You Want

一站式体验 腾讯云音视频及融合通信技术

2019.8.24





遨游"视"界 做你所想 Explore World, Do What You Want

腾讯云PCDN加速方案

Rocalzhang 张鹏

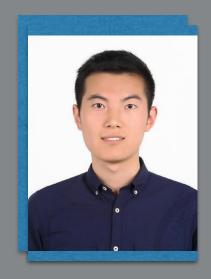
腾讯高级工程师





北京

2019



Rocalzhang

腾讯XP2P负责人,毕业于华中科技大学,技术涉猎广泛,曾在创新工场旗下做过游戏开发, 2014年起在月光石网络科技担任CTO,开始研发视频P2P技术,在过去的几年里,一直深耕P2P技术,攻克P2P技术难题。

腾讯云X-P2P是业内领先成熟的P2P产品,其中多个产品线均已成熟,包括不同平台、不同延迟场景下的P2P直播、点播P2P等,现已推广到斗鱼、企鹅电竞、英雄联盟等直播平台使用,经受住了大流量阅兵活动直播、赛事直播的考验。随着腾讯云视频P2P技术的不断完善,有了新的发展和意义,在此分享给大家。



O1 / XP2P简介 peer-to-peer对等网络

02 / XP2P产品功能
为企业减负,为观众增收

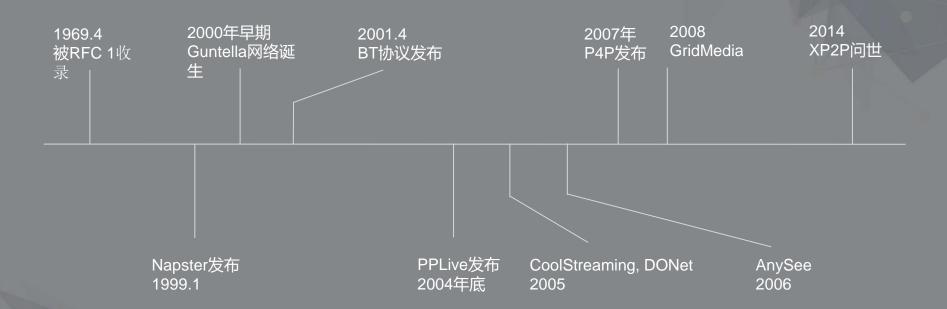
03 / XP2P的应用场景 fix、点播、大文件分发

04 / XP2P的思考与展望



P2P发展历史







更省成本、更流畅: 业界领先的低延时P2P方案



遨游"视"界 做你所想 Explore World, Do What You Want



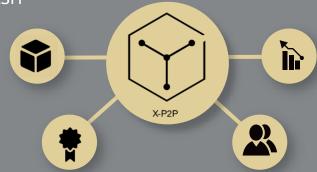
S8赛事峰值



- iOS/ANDROID
- H5
- 短视频
- DASH



- 秒开时间低至400ms
- 分享率50~80%



- 直播时延业界最低
- 网络拓扑优良
- 传输高效

- 服务带宽已超过8T
- 游戏直播、广播电视、体育等



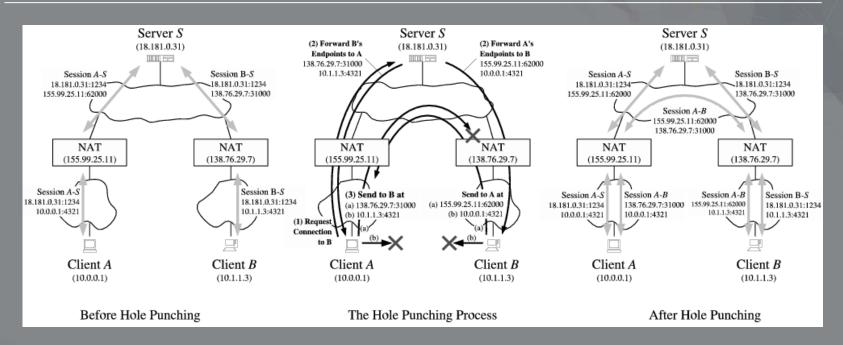
O1 / XP2P简介 peer-to-peer对等网络

02/ XP2P产品功能 为企业减负,为观众增收

03 / XP2P的应用场景 fix、点播、大文件分发

04 / XP2P的思考与展望

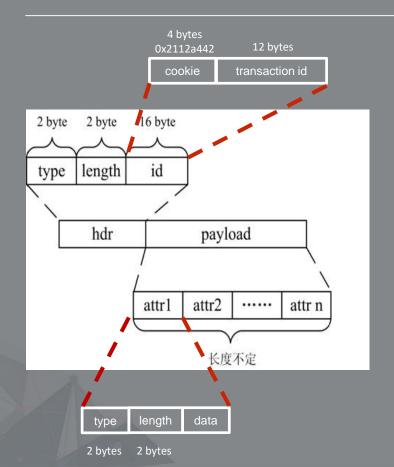


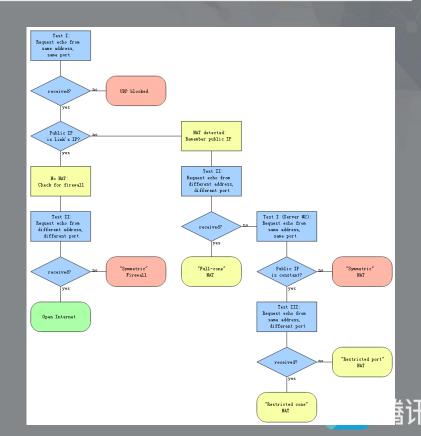


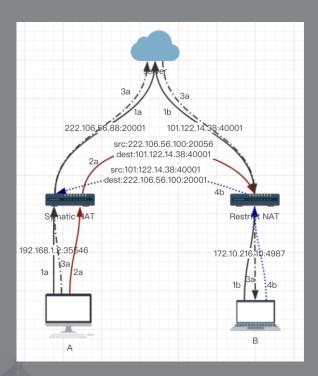
- 1a. Client A去连接stun服务器,获取自己的公网地址1b. Client B去连接stun服务器,获取自己的公网地址
- 2.Client A通过种子服务器拿到了Client B的地址,然后去请求
- 3. Client A先向Client B发送一个包
- 4. Client A向stun服务器发送一个包,请求stun服务器代为转发给Client B
- 5. Client B收到stun服务器转发的包,响应Client A,**腾讯云**于是连接建立

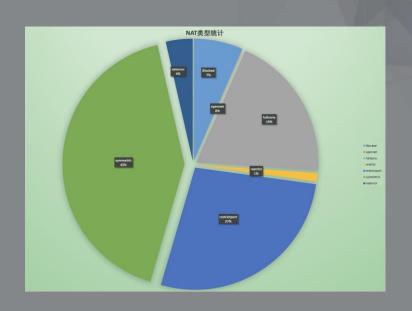
- (1) Open Internet: 主机具有公网IP, 允许主动发起和被动响应两种方式的UDP通信。
- (2) UDP Blocked: 位于防火墙之后,并且防火墙阻止了UDP通信。
- (3) Symmetric Firewall: 主机 具有公网IP, 但位于防火墙之 后, 且防火墙阻止了外部主机 的主动UDP通信。

- (4) Full Cone NAT:完全锥型,行为类似公网IP,任何外部主机就可以直接向NAT后的公网地址发起UDP通信。
- (5) Restricted Cone NAT: 受限圆锥型,验证通信时对方的IP。因此,要想外部主机能够主动向该内部主机发起通信,必须先由该内部主机向这个外部发起一次通信。
- (6)Port Restricted Cone NAT:端口受限圆锥型,验证通信时对方的IP、PORT。
- (7) Symmetrict NAT:对称型。它连接外部peer1和peer2时拥有随机不同的ip和端口,因此也拥有端口限制型的特点。难以穿透









当前对称型和端口限制型越来越多,而 STUN对于对称型的穿透却无能为力!



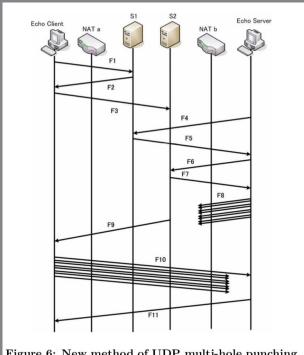


Figure 6: New method of UDP multi-hole punching

Phase I:

Echo Client探测到自己的最新映 射端口,和映射变化规律

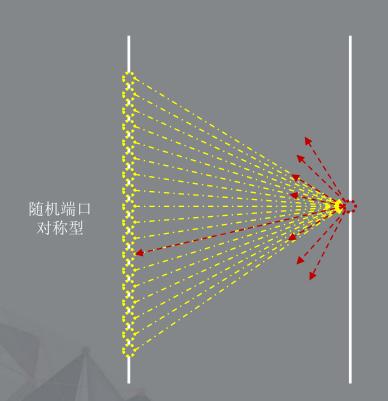
Phase II:

Echo Server探测自己的最新映 射端口和映射变化规律

Phase III:

Echo Server和Echo Client通过S2 知晓彼此的信息后,开始预测 对方下一个端口, 朝其发包





$$P = 1 - \frac{C_{64511-n}^{\rm m}}{C_{64511}^{\rm m}}$$

$$\approx 1 - \left(\frac{64511 - \mathrm{m}}{64511}\right)^{\mathrm{m}}$$

结论:

限制型

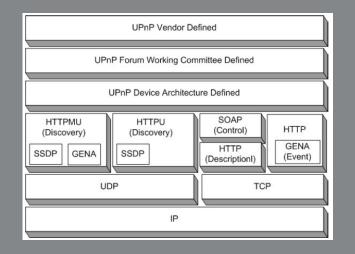
平均随机发送400个包,即可让 穿透成功率达到91%

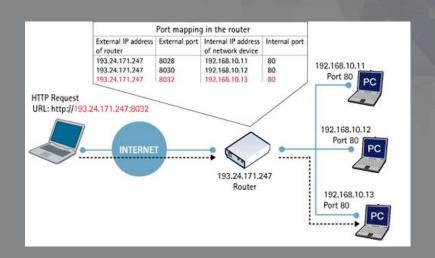


UPnP (Universal Plug and Play)









WANIPConnection => AddPortMapping() IGD Device => Service: WANPPPConnection

LAN内部主机主动申请建立到WAN的Full Cone型端口映射







启动慢

从初始速度增加到理想速度,即便是倍增也要好几个回合。



拥塞控制差

加性增乘性减,导致带宽不均,且利用率最多只达75%。



抗抖动、抗丢包差

丢包率超20%,基本就废了。



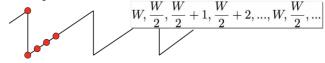
重传歧义

不能确定重传包是真丢了传回来,还是之前的包没丢延迟到的

TCP Modelling: The "Steady State" Model

The model: Packet size *B* bytes, round-trip time *R* secs, no queue.

- A packet is dropped each time the window reaches W packets.
- TCP's congestion window:



- The maximum sending rate in packets per roundtrip time: $\ensuremath{\mathit{W}}$
- The maximum sending rate in bytes/sec: WB/R
- The average sending rate T: T = (3/4)WB/R
- The packet drop rate p: $p = \frac{1}{\frac{3}{8}W^2}$
- The result: $T = \frac{\sqrt{6}B}{2R\sqrt{p}} = \frac{\sqrt{3/2}R}{R\sqrt{p}}$

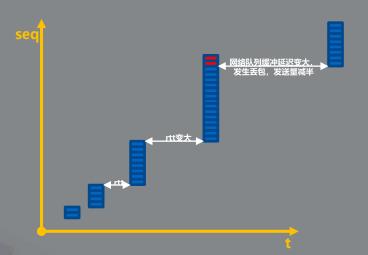


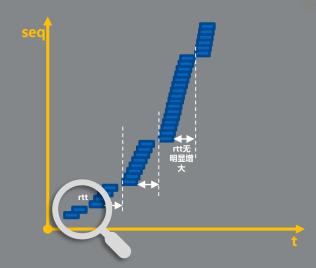
问题简化:在一个窗口内,计算出了下一次rtt要发生的数据量,怎么发送?

比如:假设rtt=40ms,发送速率8Mbps,每包1kB,则需要发送40个包,怎么发?

方法一: 突发式一次性全送交网络发完

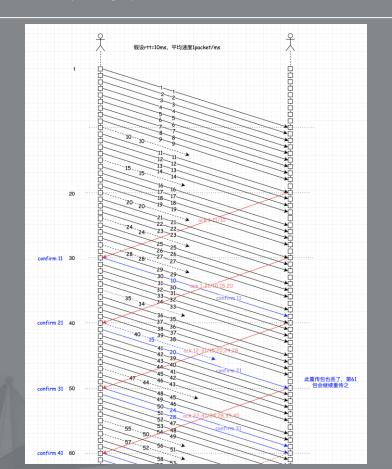
方法二:均匀地每隔1ms,送交网络一个包





Pacing发送更能真实表达发送速率的意义,更贴近真实网络, 其在消除发送队列缓存延迟方面表现出色,发送更加平稳





每包有两个序号:

- 包序号
- 内容序号

当遇到丢包时,发送方以新的 包序号重传,而该包的内容序 号不变

精妙之处:

每次收到ACK,即便ACK里面有丢 包,之前的窗口也会一滑而过,丢 失的包在新窗口以新包序号重传





- ▶ 有了XNTP所提供的可靠传输,相当于"有了TCP"。顺势在其上构建HTTP语义
- ➤ 不仅实现了HTTP基本语义,还实现了HTTP 2的多路复用
- ➤ 不仅实现了HTTP Client,还实现了HTTP Server

"一切皆废货"——以附还简单哲学

自此,XP2P/PCDN 沦为此框架下的第 一个应用服务



P2P的必要条件-切片



北京 2019

遨游"视"界 做你所想 Explore World, Do What You Want

Why?

- 全网对等节点,要有统一的数据块一致 性,这是能进行P2P前提需求

点播:

- 可以按照offset制定数据块,比如: 1MB一片
- 可以按照播放时长制定,比如:1秒的 数据一片

直播:

- 不能够按照offset制定数据块
- 可以按照dts制定,比如: $Piece_i = \{dts \in [1000i, 1000(i+1)), dts$ 为解码时间戳}
- 将数据变为私有协议格式,插入切片边界信息
- 将直播数据预先切好分片文件,以分片格式去分发,如 HLS、Dash



一部电影,长度、时长固定,拆分切片很方便

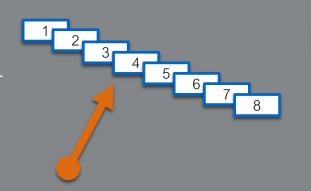


腾讯云

直播而言,新内容稍纵即逝,全网用户有差别随机位置开始起播

HLS, Dash

• 天生就是切片segment,不需再切片



5

6

3

? 问题:

- □ 带宽不均匀□ 前进需要节奏
- 每次还要客户端去请求

8

FLV、FMP4

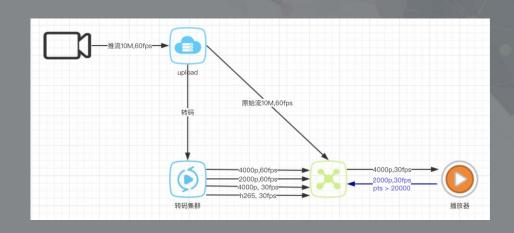
- 突破在原始直播流上无法进行切片的限制
- 对直播流无任何损害,其mux、codec内 容都不变,就算不使用p2p,直播流也可 无缝送交播放器直接播放



flv流

HLS, Dash

• 为自适应码率而生



FLV、FMP4-怎么办?

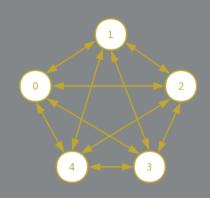
- 切换码率,无非就是将解码器等信息重置,再交给播放器
- P2P SDK感知网络带宽,自适应切换码率,且内容连续无缝切换
- 配合腾讯云播放器,可以做到无感知、无缝切换,通过事件告知view层切换到了目标目标
- 而SDK内部还是使用类似长连接单请求来获取数据



P2P网络拓扑结构



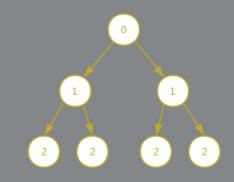
遨游"视"界 做你所想 Explore World, Do What You Want



平均分流模型

把一道流均分成5份,每个节点平均负责 一份,并分享给其他4个peer,其他peer 亦然

各节点带宽平摊效果好,各节点间播放观 看无明显时差

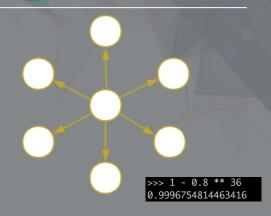


树状模型

由顶层节点获取源数据,一带二,二带四 地层层分享给子节点

随着层数的增加,虽能达到更高的分享率,但缺点也很明显:

- 有一半的底层叶子节点无法贡献数据, 也就无法均摊带宽,父节点带宽压力大
- 上层节点离开产生的影响大
- 底层节点与顶层节点有明显时差



网状模型

每个节点都极少自主请求源数据,按需向 周围节点请求,考虑到子节点的子节点数 量是级数增加的,所有总能从子节点拿到 缺少的数据

- 此模型经验证能达到很高的分享率,但 是要求很高的延迟,故十分适用于高延 迟直播
- 此模型需要比较高频的相互信息交换



01 / XP2P简介 peer-to-peer对等网络

02 XP2P产品功能
为企业减负,为观众增收

03 / XP2P的应用场景 直播、点播、大文件分发

04 / XP2P的思考与展望





直播

尤其适用于大型直播活动。 卡顿、首屏均要优于CDN网络加速



节省带宽,不输于CDN的体验



文件

类似于BT文件下载。 下载速度更快, 存储成本更低





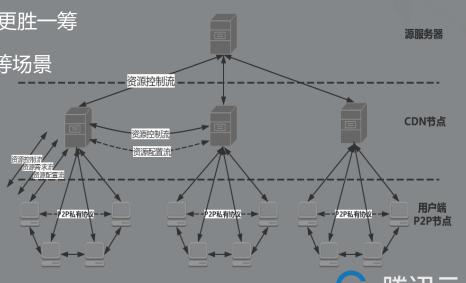
实现了某种程度的多播协议,优化直播带宽传输,即降低 网络负载,又降低带宽成本

✓ 4K视频加速:有P2P的助力,4K体验将更胜一筹

✓ 大型直播活动,如赛事、春节联欢晚会等场景

✓ 短视频、常规视频P2P分发

✓ 简单服务







云官网控制台启用直播,并配好 P2P加速域名。



接入P2P SDK,包体积小,接入简单。



发布上线,观察数据,反馈效 果,极致优化体验。



快速响应需求,稳定运行,不出 故障。



01 / XP2P简介 peer-to-peer对等网络

02 XP2P产品功能
为企业减负,为观众增收

03 / XP2P的应用场景 直播、点播、大文件分发

04/ XP2P的思考与展望























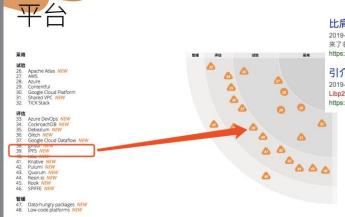


- > 4K
- > 5G
- > IPv6
- > 边缘计算、盒子加速
- > 区块链
- > 标准化









比肩IPFS和Filecoin,为什么说libp2p将成为区块链和物联网...

2019-6-20·10月20日,在由晨雾料技主办的中国IPFS开发者沙龙上,晨雾料技的联合创始人徐潇,他带来了名为《libp2p详解》的主题演讲。 libp2p为什么重要呢? 今年7月份 ... https://www.8btc.com/article/294956 *

引介 | 为什么 ETH2.0 要选择 libp2p? | 闪马块讯

2019-4-10 如果你有持续关注Polkadot、Ethereum2.0或Substrate的开发近况,你应该听说过libp2p。 Libp2p是一个便开使用者开发去中心化点对点应用的网络框架,它原先是 ... https://shame.pro/tutoria/8439.html

最终,可能会回归最初的愿望:

彻底去中心化!



遨游"视"界 做你所想 Explore World, Do What You Want

Thank you







