知乎

● 无障碍 「□ 写文章」

● 表障碍 □ □ 日文章

音视频 H264流媒体协议解析 RTP格式---用于网络发送



RTP封装= 12字节固定RTP包头 + 载荷 (NALU)

补充:针对IP网络的RTP打包方式。为原始的NAL打包格式,就是开始的若干字节(1,2,4字节)是NAL的长度,而不是start_code,此时必须借助某个全局的数据来获得编码器的profile,level,PPS,SPS等信息才可以解码。(AVCC格式)???

(一) RTP包头

前12字节固定 + (0~15)个32位的CSRC标识符

0	1	2	3	4	5	6	7	0	1	2	3	4	5	6	7	0	1	2	3	4	5	6	7	0	1	2	3	4	5	6	7
١	-	P	X	П	C	С		M		3	战化	扩线	型										序	号							_
_														H	ffe	戳															_
										F	11/1	源	标	贝律	ř(S	SR	Ci	den	tifi	er)											_
_										页	献	旗	示证	符	(0	SR	Ci	der	tifi	iers)			T							_

V (2bits): RTP协议的版本号, 当前协议版本号为2。

P(1bit): 填充标志,如果设置填充位P=1,在包尾将包含附加填充字节,它不属于有效载荷。填充的最后一个八进制包含应该忽略的八进制计数。某些加密算法需要固定大小的填充字节,或为在底层协议数据单元中携带几个RTP包。

X (1bit): 扩展标志,如果X=1,则在RTP报头后跟有一个扩展报头

CC(4bits): CSRC计数器,指示CSRC 标识符的个数。

M (1bit): 标记位(不同载荷含义不同,视频标记—帧的最后—个分片slice则=1.其他=0) PT (7bits): 载荷类型RTP_PAYLOAD_RTSP,记录后面资料使用哪种 Codec , receiver 端找 出相应的 decoder 解碼出來。例如H264=96

序列号(16bits): 用于标识发送者所发送的 RTP 报文的序列号(初始值随机),每发送一个报文,序号增加 1

时间戳(32bits): 时间戳反映了该 RTP 报文的第一个八位组的采样时刻。 接受者使用时间戳来计算延迟和抖动, 并进行同步控制。

SSRC(32bits): 区分是在和谁通信。值随机选择,参加同一视频会议的两个同步信源的SSRC要相同。

贡献源(CSRC)标识符(32bits): 每个CSRC标识符占32位,可以有0~15个。每个CSRC标识了包含在该RTP报文有效载荷中的所有特约信源。

RTP协议实际上是由实时传输协议RTP(Real-time Transport Protocol)和实时传输控制协议RTCP(Real-time Transport Control Protocol)两部分组成。

RTP 协议基于多播或单播网络为用户提供连续媒体数据的实时传输服务;

RTCP 协议是 RTP 协议的控制部分,用于实时监控数据传输质量,为系统提供拥塞控制和流控制。

(二) 回顾NALU类型

al_unit(NumBytesInNALunit) {	C	Descripto
forbidden_zero_bit	All	f(1)
nal_ref_idc	All	u(2)
nal_unit_type	(graph)	p(5) 112 =

F: 1 个比特

forbidden_zero_bit. 在 H.264 规范中规定了这一位必须为 0.

NRI: 2 个比特

 $nal_ref_idc.$ 取 00 ~ 11, 似乎指示这个 NALU 的重要性, 如 00 的 NALU 解码器可以丢弃它而不影响图像的回放. 不过一般情况下不太关心这个属性

Type: 5 个比特

nal_unit_type. 这个 NALU 单元的类型. 简述如下:

0 没有定义

1-23 NAL单元 单个 NAL 单元包.

24 STAP-A 单一时间的组合包

25 STAP-B 单一时间的组合包

26 MTAP16 多个时间的组合包

27 MTAP24 多个时间的组合包

28 FU-A 分片的单元

29 FU-B 分片的单元

30-31 没有定义

(三) 打包模式: 拆包 (1种) or 不拆包 (2种)

RTP单次发送有上限 2种RTP打包: 拆包or不拆包

在IP网络中,当要传输的IP报文大小超过【最大传输单元MTU】时就会产生IP分片情况。(若交给底层协议拆包容易出问题→→→主动拆分NALU再打包成RTP包后发送)

1.SDP文件描述和封包的关联

H264的RTP中有三种不同的封包模式 (Single NAL,Non-interleaved,Interleaved) 通过SDP参数中指定,如:

m=video 49170 RTP/AVP 98
a=rtpmap:98 H264/90000
a=fmtp:98 profile-level-id=42A01E; packetization-mode=1; sprop-parameter-sets=Z0IACpZ

1、packetization-mode决定封包模式:

当 packetization-mode 的值为 0 时或不存在时,必须使用单一 NALU 单元模式(无此字段时,缺省为0)当 packetization-mode 的值为 1 时必须使用非交错(non-interleaved)對包模式、 FU-A 当 packetization-mode 的值为 2 时必须使用交错(interleaved)對包模式、 FU-B

2、sprop-parameter-sets: SPS,PPS

这个参数可以用于传输 H.264 的序列参数集和图像参数 NAL 单元. 这个参数的值采用 Base64 进行编码. //若不用Base64则可能会有数据丢失 4 Į.

这个参数用于指示 H.264 流的 profile 类型和级别. 由 Base16(十六进制) 表示的 3 个字节.

第一个字节表示 H.264 的 Profile 类型, 第三个字节表示 H.264 的 Profile 级别

每个打包方式允许的NAL单元类型总结(yes = 允许, no = 不允许, ig = 忽略) Type Packet Single NAL Non-Interleaved Interleaved Unit Mode Mode Mode 0 undefined ig 1-23 NAL unit yes 24 STAP-A no 25 STAP-B no 26 MTAP16 no 27 MTAP24 no 28 FU-A no 30-31 undefined ig no no yes yes yes yes yes yes yes yes no no no

```
usingle NAL unit packet 单包(1个RTP包:1个NALU)
uaggregation packets 聚合(组合)包(1个RTP包:多个NALU, 提高传输效率), 需要解包时在重组。
uSTAP (Single-time aggregation packet)
     STAP-B

⊕ MTAP (Multi-time aggregation packet)

    MTAP16
      MTAP24
®Fragmentation Unit 拆包处理【一个NALU→多包 NALU>最大传输单元MTU】
     FU-A //非交错模式
FU-B //交错模式
```

2.单一NALU的RTP包

对于 NALU 的长度小于 MTU 大小的包, 一般采用单一 NAL 单元模式.

对于一个原始的 H.264 NALU 单元常由 [Start Code] [NALU Header] [NALU Payload] 三部分组 成, 其中 Start Code 用于标示这是一个NALU 单元的开始, 必须是 "00 00 00 01" 或 "00 00 01", NALU 头仅一个字节, 其后都是 NALU 单元内容. 打包时去除 "00 00 01" 或 "00 00 00 "01" 的 开始码, 把其他数据封包的 RTP 包即可.

如有一个 H.264 的 NALU 是这样的:

[00 00 00 01 67 42 A0 1E 23 56 0E 2F ...] 这是一个序列参数集 NAL 单元. [00 00 00 01] 是四个 字节的开始码, 67 是 NALU 头, 42 开始的数据是 NALU 内容.

封装成 RTP 包将如下:

[RTP Header] [67 42 A0 1E 23 56 0E 2F]

即只要去掉 4 个字节的开始码就可以了.

3.组合NALU的RTP包

其次,当 NALU 的长度特别小时,可以把几个 NALU 单元封在一个 RTP 包中.

这里只介绍STAP-A模式,如果是STAP-B的话会多加入一个DON域,另外还有MTAP16、

例: 如有一个 H.264 的 NALU 是这样的:

[00 00 00 01 67 42 A0 1E 23 56 0E 2F ...]

[00 00 00 01 68 42 B0 12 58 6A D4 FF ...]

封装成 RTP 包将如下:

[RTP Header] [78 (STAP-A头,占用1个字节)] [第一个NALU长度(占用两个字节)] [67 42 A0 1E 23 56 0E 2F] [第二个NALU长度 (占用两个字节)] [68 42 B0 12 58 6A D4 FF ...]

4.分片NALU的RTP包: FU_indicator和FU_head (RTP分包时的包头)

当NALU的长度超过MTU时,就必须对NALU单元进行分片封包。也称为Fragmentation Units(FUs).

FU-A的分片格式:数据比较大的H264视频包,被RTP分片发送。12字节的RTP头后面跟随的就是 FU-A分片

```
FU_indicator:
```

禁止位

NRI 重要标识位 即拆包的nalu自身的NRI ---- F与NRI 保存了 NALU的前3位 type RTP打包头类型,FU-A时type=28

FU header:

- S 开始位 1表示分片NAL单元的开始,反之=0
- 结束位 1表示分片NAL单元的结束,反之=0。

R 保留位 必须为0,接收者必须忽略该位。 type NALU数据类型 NALU_header ---- 保存了 NALU 类型 (即NALU的后5 (分)

例:

0x7C85=01111100 10000101 (开始包)

0x7C05=01111100 00000101 (中间包)

0x7C45=01111100 01000101 (结束包)

如有一个 H.264 的 NALU 是这样的:

[00 00 00 01 65 42 A0 1E 23 56 0E 2F ... 02 17 C8 FD F1 B9 C7 53 59 72 ... CB FF FF F4 1A D5 C4 18 A8 ... F1 B9 C7 1D A5 FA 13 0B ...]

封装成 RTP 包将如下(注意:下面去掉了开始码和NALU头部,但是在FU_header的type存

```
[ RTP Header ] [ 7C 85 42 A0 1E 23 56 0E 2F ...]
[ RTP Header ] [ 7C 05 02 17 C8 FD F1 B9 C7 53 59 72 ...]
[ RTP Header ] [ 7C 05 CB FF FF F4 1A D5 C4 18 A8 \dots]
[ RTP Header ] [ 7C 45 F1 B9 C7 1D A5 FA 13 0B \dots]
```

拆包和解包:

发送端一拆包: NAL_header与分片后的FU的单元头有如下关系: NAL_header前三位为FU_indicator的前三位 NAL_header后五位为FU_header的后五位 接收端一解包:将所有的分片包组合还原成原始的NAI包

nal_unit_type = (fu_indicator & 0xe0) | (fu_header & 0x1f)

FFmpeg/WebRTC/RTMP/NDK/Android音视频流媒体高级开发 学习资料、教学视频和学 习路线图 有需要的可以自行添加学习交流群

发布于 2022-03-01 17:37

网络发展 流媒体 RTP

写下你的评论。





还没有评论,发表第一个评论吧

推荐阅读





▲ 赞同 2 ▼ ● 添加评论 🖈 分享 ● 喜欢 🛖 收藏 🚨 申请转载 …

1