《Edge Cache Replacement Strategy for SVC-Encoding Tile-Based 360-degree Panoramic Streaming 》阅读整理

1、本篇介绍

Requerement:

- ultra-high bandwidth
- ultra-low Motion-to-Photon (MTP)delay (减少头部运动和视频渲染的延迟) 需要 MTP <= 20ms, 防止生理晕眩。

Problems to solve:

- 如何在有限缓存大小的边缘服务器的本地缓存中选择合适的视频
- 当缓存不足时应该替换哪个质量的tile

本文旨在通过研究基于SVC的 tile 360度视频编码的边缘缓存替换策略,提高缓存命中率,最大化用户的OoE。

这里规定:基础层可以独立解码,而增强层必须依赖于基础层解码

- 1. 因为低层视频块的请求量较大,当超过缓存容量时,低层视频块被驱逐的概率要比**高层视频块**小。
- 2. 如果数据块在用户的FoV中,它将具有较低的驱逐优先级。
- 3. 受欢迎度较高的块应该以较高的概率缓存
- **4.** 研究发现,替换一个大的内容块比替换多个小的内容块更能提高命中率。(考虑视频块大小)
- 5. An aging factor

最后的实验结果与LRU, LFU and GDSF相比较,更优。

2、系统架构

(1) 网络管理方案

客户端请求到达BS时, 先检测请求到的内容是否在缓存中:

- cache hit
- · cache miss

Our goal: increase the cache hit

(2) 360°视频模型

参数了解: N段视频,每段D秒,\$S-t\$ 是第t段视频,假设视频为每秒30帧,等矩形投影ERP. M tiles,每个tile根据SVC被编码到L个不同的质量层中,编码后的贴图称为chunk.

注: 所有chunk都有MPD文件, 一起储存在服务器上。

Adaption (自适应) Input 包括:

- 视频信息Video information
- Viewpoint: 来着用户以前的视角
- Network throughput: 网络吞吐量,从之前下载的块中测量
- Buffer status: 以秒为单位

Output: (调度策略)

- 视角
- 质量调整

3、方法提出

(1) 计算视频块的Cache Value

Cache Value: 缓存这个视频的可能性。越小越应该被替换掉。

$$H\left(t,C_{v,k,i,q}
ight)=C_{v,k,i,q}$$
段 视 频 在 时 间 t 的 $CacheValue$

$$H\left(t, C_{v,k,i,q}
ight) = \operatorname{clock} \ + P_{C_{v,k,i,q}}(t) imes rac{1}{\operatorname{size}_{C_{v,k,i,q}}} imes rac{L-q}{L} imes rac{1+isfov_{C_{v,k,i,q}}}{2}$$

解释1:

 $P_{C_{v,k,i,q}}(t)$ ह $\in C_{v,k,i,q}$ छ स्र स्र स म । t श क्र त स ह

$$P_{C_{v,k,i,q}}(t) = egin{cases} 1, & ext{if } n=1 \ 1 + \sum_{j=1}^{n-1} rac{1}{t-t_j}, & ext{if } n>1 \end{cases}$$

其中,n是这块被请求的次数,t_j是第j次被请求的时间,n越大,P越大。

解释2:

 $size_{C_{v,k,i,q}}$ 表示此块视频的大小

解释3:

L是等级数量, q是当前视频的等级。

解释4:

 $isfov_{C_{v,k,i,g}}$ 是一个表示是否在预测Fov内的bool值

解释5:

Clock 是 cache aging factor

当缓存空间不足以存储新块时,必须替换一个或多个缓存的视频块,以便为新块腾出空间。如果只需要更换一个视频块,则新视频块的时钟值设置为新视频块的缓存值H。否则,它被设置为所有被替换的视频块中最大的缓存值。

(2) SPLF (Size-Popularity-Layer-Fov)缓存替换策略

流程图形式表示

