

第九章作业 (2022-3-4)

★ P3

a.) 服务端平均发送比特率为 $\frac{H}{2}$

b.) Q 为 0 即客户端不缓冲任何字节. 当发送率与客户端收发的比特率时, 会出现播放不连续现象 (卡顿)

c.) 设 $q(t)$ 表示在时间 t 缓冲的字节数, 那当 $q(t) = Q$ 时即可开始播放.

$$\therefore \frac{HT}{2} > Q$$

$$\therefore q(t) = \int_0^t \frac{H}{T} s ds = \frac{Ht^2}{2T}$$

$$\text{即 } q(t) = 0, \text{ 当 } t = \sqrt{\frac{2QT}{H}}$$

d.) 当 $t = T$, $q(t) = \frac{HT}{2} = Q$, 为保证此时不会卡顿,

则对于 $t > T$ 时, $q(t+T) > 0$

$$\begin{aligned} \therefore q(t+T) &= \frac{H}{2} - rT + \int_0^t r(s) ds \\ &> \frac{H}{2} (T-t) + \int_0^t r(s) ds \end{aligned}$$

设 $t = nT + \Delta t$, $0 < \Delta t < T$,

$$\begin{aligned}\therefore q(nT) &> \frac{H}{2} (T - nT - \Delta t) + \frac{nHT}{2} + \frac{H\Delta t^2}{2T} \\ &= \frac{H}{2} (T - \Delta t + \frac{\Delta t^2}{T}) > 0\end{aligned}$$

e.) $q(t) = \frac{H}{2} t^2 - r(t - t_p)$, 当 $t_p < t < T$

可知当 $t = \frac{rT}{H}$ 时 $q(t)$ 取最小值

又当 $t_p > \frac{rT}{2H}$ 时, $q(t) \geq 0$

$$\text{又 } q(t) = Q$$

\therefore 当 $t_p < \frac{rT}{2H}$ 时, $Q = \frac{rT}{4H}$ 为最小值

f.) (不太懂)

★ P6

a) 由题可知, 实际的语音信息在封装后.
大小为 $160+h$ 字节. (160 为 payload 大小).

$$\therefore \text{传输率} = \frac{(160+h) \text{ 字节} \times 8 \text{ bit/字节}}{20 \text{ ms}} \times 1000 \text{ ms/s}$$
$$= (6400 + 40h) \text{ bps}$$

b), $h = 40$ 字节

★ P7 a) 设 $d^{(n)}$ 表示第 n 个采样

$$d^{(1)} = r_4 - t_4$$

$$d^{(2)} = u(r_3 - t_3) + (1-u)d^{(1)}$$

$$d^{(3)} = u(r_2 - t_2) + (1-u)d^{(2)}$$

$$d^{(4)} = u(r_1 - t_1) + (1-u)d^{(3)}$$

b)

$$d^{(n)} = u \sum_{j=1}^{n-1} (1-u)^j (r_j - t_j) + (1-u)^n (r_n - t_n)$$

$$c) \quad d^{(\infty)} = \frac{u}{1-u} \sum_{j=1}^{\infty} (1-u)^j (r_j - t_j)$$

$$= \frac{0.1}{1-0.1} \sum_{j=1}^{\infty} (1-0.1)^j (r_j - t_j)$$

$$= \frac{1}{9} \sum_{j=1}^{\infty} \left(\frac{9}{10}\right)^j (r_j - t_j)$$

由此可见 $d^{(\infty)}$ 是指数级的