Компьютерные сети, ДЗ #3

Азат Валеев

12 марта 2022 г.

№1

Пусть пакетов в потоке на данный момент нет.

Пусть пришло n-1 битов, $n \in [1,448]$. Пришёл наш бит (n-ый по счёту), тогда до отправки 56-байтового пакета ему "потребуется" подождать $\frac{56\cdot 8-n}{128\cdot 1024}$ секунд. Далее пакет отправляется $\frac{7\cdot 2^6}{2^{20}}=\frac{7}{2^{14}}\approx 0.00042724609$ с. Итого: $\frac{56\cdot 8-n}{128\cdot 1024}+0.00042724609+0.005=0.00542724609+\frac{448-n}{128\cdot 1024}$ с.

№2

В нашем случае N=11 (10 + 1 пакет, передающийся в данный момент), $d=t_{\text{ожидания}}+t_{\text{передачи}}=0.01+\frac{1}{100}=0.02$, поэтому $a=\frac{N}{d}=\frac{11}{0.02}=550$.

№3

а. Второй пакет отправится позже на $\frac{L}{R_s} + \frac{L}{d}$ секунд позже, соотвественно, на столько же после первого пакета

б. Да, второй пакет может находиться во входном буфере. Если первый пакет не дойдёт до хоста В, то второй пакет станет в очередь. Такое бывает если $\frac{L}{R_c} + \frac{L}{d}$ (время дохождения первого пакета до хоста B от маршрутизатора) > $\frac{L}{R_0} + \frac{L}{d}$ (время дохождения второго пакета до маршрутизатора. Отсюда получаем, что достаточно взять T= $\frac{L}{R_c} + \frac{L}{d} - \left(\frac{L}{R_s} + \frac{L}{d}\right) = \frac{L}{R_c} - \frac{L}{R_s}$

№4

a.
$$\Delta_1 = \frac{850000}{15 \cdot 2^{20}} = \frac{2^4 \cdot 5^5 \cdot 17}{15 \cdot 2^{20}} = \frac{5^4 \cdot 17}{3 \cdot 2^{16}} \approx 0.05404154459 \text{ c.}$$

$$\Delta_2 = \frac{850000}{100 \cdot 2^{20}} = \frac{2^4 \cdot 5^5 \cdot 17}{2^2 \cdot 5^2 \cdot 2^{20}} = \frac{5^3 \cdot 17}{2^{18}} \approx 0.00810623168 \text{ c.}$$

$$\Delta_2 = \frac{850000}{100 \cdot 2^{20}} = \frac{2^4 \cdot 5^5 \cdot 17}{2^2 \cdot 5^2 \cdot 2^{20}} = \frac{5^3 \cdot 17}{2^{18}} \approx 0.00810623168 \text{ c}$$

о. $t_{\text{avg задержка доступа}} = \frac{\Delta_1}{1 - \Delta_1 \cdot B} = \frac{5^4 \cdot 17}{3 \cdot 2^{16} \left(1 - \frac{5^4 \cdot 17}{3 \cdot 2^{16}} \cdot 2^4\right)} = \frac{5^4 \cdot 17}{3 \cdot 2^{16} - 2^4 \cdot 5^4 \cdot 17} \approx 0.39931599518 \text{ c.}$

$$t_{\text{avg JIBC}} = \frac{\Delta_2}{1 - \Delta_2 \cdot B} = \frac{5^3 \cdot 17}{2^{18} \left(1 - \frac{5^3 \cdot 17}{2^{18}} \cdot 2^4\right)} = \frac{5^3 \cdot 17}{2^{18} - 2^4 \cdot 5^3 \cdot 17} \approx 0.00931429272 \text{ c.}$$

 $t_{\text{ответа}} = t_{\text{avg задержка доступа}} + t_{\text{avg ЛВС}} + t_{\text{avg задержка Интернета}} = 0.39931599518 + 0.00931429272 + 3 = 3.4086302879$ с.

 $t_{
m orberta} = 0.6 \cdot$ задержка от сервера $+ 0.4 \cdot$ задержка от прокси $= 0.6 \left(\frac{\Delta_1}{1 - \Delta_1 \cdot 0.6B} + \frac{\Delta_2}{1 - \Delta_2 \cdot 0.6B} + 3 \right) + 0.4 \cdot \frac{\Delta_2}{1 - \Delta_2 \cdot 0.4B} = \cdots \approx 0.6 (0.11230551324 + 0.00879029054 + 3) + 0.4 \cdot 0.00854979398 = 1.87607739986$ с.