# 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  $\frac{L}{R_s}$  секунд позже, соотвественно, на столько же после первого пакета он
- б. Да, второй пакет может находиться во входном буфере. Рассмотрим две ситуации:
  - $R_s < d$ , тогда оставание второго пакета от первого равно  $\left(\frac{L}{R_s} \frac{L}{d}\right) + \frac{L}{d} = \frac{L}{R_s}$ .
  - $R_s < d$ , аналогично, оставание второго пакета от первого равно  $\frac{L}{R_s} + \left(\frac{L}{d} \frac{L}{R_s}\right) = \frac{L}{d}$ .

Таким образом, отставание равно  $\frac{L}{\max(R_s,d)}$ , и если  $R_c < \max(R_s,d)$ , то имеет иместо задержка, равная  $\frac{L}{R_c}$  —  $\frac{L}{\max(R_s,d)}$ . Именно таким стоит взять T для предотвращения образования очереди.

## **№**4

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

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

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

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

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

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

$$t_{
m othera} = 0.6 \cdot$$
 задержка от сервера  $+ 0.4 \cdot$  задержка от прокси  $= 0.6 \left( \frac{\Delta_1}{1 - \Delta_1 \cdot 0.6B} + \frac{\Delta_2}{1 - \Delta_2 \cdot 0.6B} + 2 \right) + 0.4 \cdot \frac{\Delta_2}{1 - \Delta_2 \cdot 0.4B} = \cdots \approx 0.6 (0.11230551324 + 0.00879029054 + 2) + 0.4 \cdot 0.00854979398 = 1.27607739986 \text{ c.}$