Кузнец Антон 02/03/2023

Задание 1

Посмотрим на последний пакет в очереди: он начнет передаваться, после дого как P-1 пакет перед ним пройдут через первое соединение, т.е. через $\frac{(P-1)L}{R}$.

Дальше этот пакет пройдет от источника к приемнику через $\frac{N}{R}$.

Итого общая задержка прохождения всех пакетов составит: $(N+P-1)\frac{L}{R}$

Задание 2

Будем считать, что для передачи файл будет разбит на P пакетов.

Посмотрим на время прохождения пакета размером L Кбит через первый канал t_1 и на время прохождения оставшихся двух t_2 .

$$t_1 = \frac{L}{200}$$
 сек; $t_2 = \frac{L}{1200}$ сек $(t_1 > t_2)$

Получается, что пакеты будут образовывать очередь только на первом канале. (пока пакет проходит через первый канал, предыдущий пакет успевает дойти пункта Б)

Таким образом, получаем, что суммарная задержка составит $P \cdot \frac{L}{V_1} + \frac{L}{V_2} + \frac{L}{V_2}$, где L- размер одного пакета, равный $\frac{5}{P}$ Мбайт.

Тогда суммарная задержка составит: $204.8 + \frac{200}{6P}$

Задание 3

В сети могут работать не более 20 пользователей, т.к. каждому пользователю необходима скорость 100 Кбит/с, а пропускная способность канала составляет 2 Мбит/с.

Тогда вероятность одновременной передачи данных 12 или более пользователями будет: $\textstyle\sum_{k=12}^{20} {k \choose 60} (\frac{1}{5})^k (\frac{4}{5})^{60-k} = 0.5465568072$

Задание 4

Задержка передачи файла $t(S) = \frac{X}{S} \frac{80+S}{R} + 2 \frac{80+S}{R}$ (аналогично смотрим на последний пакет) $t(S) = \frac{80X}{SR} + \frac{X}{R} + \frac{160}{R} + \frac{2S}{R}$ минимизируем это по S, для этого минимизируем по S ту часть, которая от S зависит: $\frac{80X}{SR} + \frac{2S}{R}$.

$$\begin{split} \frac{\partial t}{\partial S} &= -\frac{80X}{R} \frac{1}{S^2} + \frac{2}{R}. \\ -\frac{80X}{R} \frac{1}{S_{min}^2} + \frac{2}{R} &= 0 \\ S_{min} &= \sqrt{40X} \end{split}$$

Задание 5

$$\frac{IL}{R(1-I)} + \frac{L}{R} = \frac{L}{R} \frac{I + (1-I)}{(1-I)} = \frac{L}{R} \frac{1}{(1-I)} = \frac{L}{R} \frac{1}{(1-a\frac{L}{R})}$$