Home work 3

1.

$$5\;ms + rac{56\;bytes}{1\;Mbit/s} + rac{56\;bytes}{128\;Kbit/s} = 5\;ms + 0.448\;ms + 3.5\;ms = 8.948\;ms$$

2.

$$a = rac{N}{d} = rac{11 \; p}{10ms + rac{1 \; p}{100 \; p/s}} = rac{11 \; p}{0.01 \; s + 0.01 \; s} = 550 \; p/s$$

3.а. Второй пакет будет ждать в точности $\frac{L}{R_S}$ в начале, что сыграет единственную значимую роль.

3.б. Может, потому что первый пакет будет медленнее передаваться далее по второму каналу. Второй пакет войдет в очередь в момент времени $T+\frac{L}{R_S}+d$. Нужно, чтобы первый пакет уже успел обработаться, то есть, чтобы $T+\frac{L}{R_S}+d$ $d\geq \frac{L}{R_S}+\frac{L}{R_C}+d \implies T\geq \frac{L}{R_C}$

4.a.
$$\Delta=rac{85\cdot 10^4 bits}{15\cdot 10^6 bits/s}pprox 0.056 s$$

4.b.
$$rac{\Delta}{1-16\cdot\Delta}+3spprox 3.607s$$

4.с. Будем ходить в итоге в 4 из 10 случаев, то есть надо предыдущее число на 0.4 умножить и получить 1.4428s и еще прибавить походы в сервер, это $\frac{85\cdot 10^4bits}{100\cdot 10^6bits/s}=0.0085s$

Итого 1.4513s

Во всем 4 номере не вполне ясно, скорость доставки запроса и приема ли имеется в виду, имеется ли в виду что объект это только одна сущность или она объединяет и запрос и ответ, поэтому везде наверное значения могут отличаться в 2 раза. Я считал, что ничего умножать не надо и имеется в виду <<двусторонние>> и время и размеры.