## Домашняя работа 5 - Задачки

1. (a) Для передпачи данных сначала надо совершить тройное рукопожатие. После зарооса все данные будут передоваться одновременно, так как у нас есть 10 каналов и ответов будет 10. Значит необходимое время

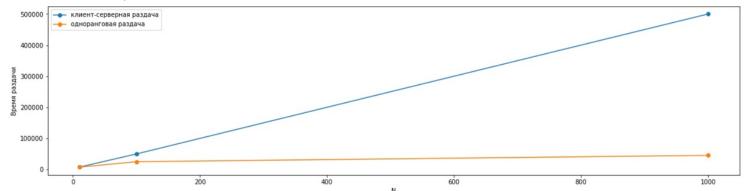
$$(3\frac{200}{150} + \frac{10^5}{150} + 4\frac{10}{300 \cdot 10^6}) + (3\frac{200}{15} + \frac{10^5}{15} + 4\frac{10}{300 \cdot 10^6}) \approx 7377 \text{сек}$$

(b) При постоянном HTTP соединении тройное рукопожание надо сделать 1 раз, но передача бедет через весю линию. Значит необходимое время

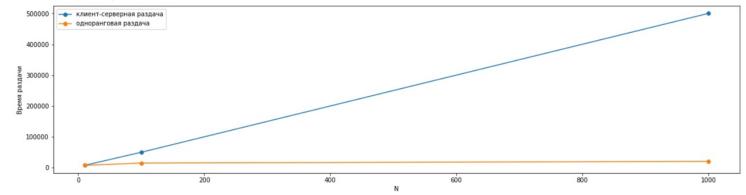
$$(3\frac{200}{150} + \frac{10^5}{150} + 4\frac{10}{300 \cdot 10^6}) + 10 \cdot (\frac{200}{150} + \frac{10^5}{150} + 2\frac{10}{300 \cdot 10^6}) \approx 7351 \text{сек}$$

Существенной разницы во времени нет.

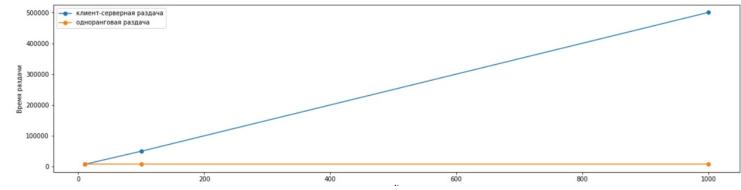
**2.** u = 300 Кбит/c



u = 700 Кбит/c



u=2 Мбит/c



- **3.** (a) Нужное время получим если раздать пропускную способность пирам по  $\frac{u_s}{N}$ . Стоит заметить, что это меньше  $d_{min}$  и все пиры будут успевать принимать данные.
- (b) Нужное время получим если дать каждому хотябы  $d_{min}$ , тогда если скорость везде будет больше этой, то самый медленный приём обусловит  $\frac{F}{d_{min}}$ 
  - (с) Понимаем, что в обоих предыдщих пунктах мы получали минимальное время

при данных условиях, осталось проверить, что при определённых условиях достигается необходимый нам максимум. Если  $\frac{u_s}{N}\leqslant d_{min}$ , тогда  $\frac{FN}{u_s}\geqslant \frac{F}{d_{min}}$ . И если Если  $\frac{u_s}{N}\geqslant d_{min}$ , тогда  $\frac{FN}{u_s}\leqslant \frac{F}{d_{min}}$ . Что и требовалось доказать.