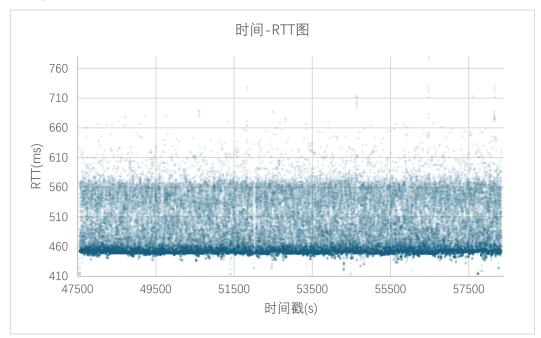
Check2 实验报告

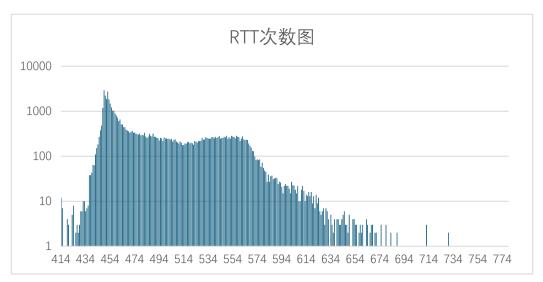
王昕浩 221502005

Analyzing data

- 1. 总共有 53515 条 ping 被发送,53257 条收到回复,送达率 53257/53515≈ 99.518%。
- 2. 最长的连续成功 ping 是从 icmp_seq=24398 到 icmp_seq=47227 的共 22830 条 ping。
- 3. 最长的连续丢包是从 icmp_seq=22076 到 icmp_seq=22255 的共 180 条 ping。
- 4. 以频率估计概率,
 - 当第 N 条收到回复时, 第 N+1 条收到回复的概率为(53256-8)/53256≈99.985%。 当第 N 条未收到回复时, 第 N+1 条收到回复的概率为 8/258≈3.101%。
 - 当第 N 条收到回复时,下一条收到回复的概率较总体概率略微增加,当第 N 条未收到回复时,下一条收到回复的概率较总体概率下降巨大。从此,我有较大把握认为丢包事件相互之间不独立,是突发性的(bursty)。
- 5. 最小的 RTT 为 414ms。
- 6. 最大的 RTT 为 779ms。
- 7. 如下图,其中为图表可读性,将每个数据点的透明度设置为90%,时间戳仅截取后五位。

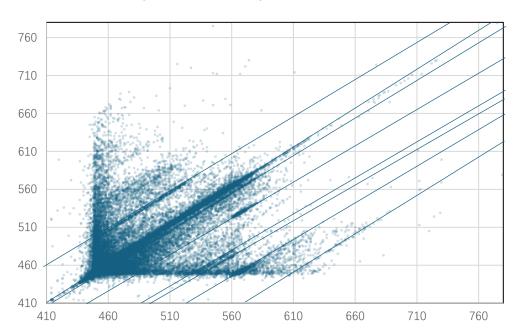


B. 如下图,其中为图表可读性,纵坐标设置为对数分布。该图近似泊松分布。



9. 如下图,其中为图表可读性,将每个数据点的透明度设置为80%。整个图表像一只燕子。从图可以看出本次RTT值与下次RTT值近乎线性相关。我认为在特定时刻,本次RTT与下次RTT成线性相关;在不同时刻,相关系数相同而回归直线截距不同。我在下图中描绘出了一族平行直线,大部分数据都沿着该族直线分布。

第N次RTT-第N+1次RTT图



10. 从此可以得到结论,丢包率与上个包是否丢失有关,本次 RTT 值也与上次 RTT 值相关。我认为这些都是因为当前丢包率与 RTT 值与当前网络拥塞情况相关,而网络拥塞情况可以用上次丢包概率与 RTT 值反应。因此网络行为和我预想的一样。令我意外的是第 N 次 RTT-第 N+1 次 RTT 图中数据不仅沿一条直线分布,而是沿一族多条平行直线分布。