

南开大学

计算机网络实验报告

实验 3-4

姓名:李雅帆

学号: 2213041

年级: 2022 级

专业:信息安全

景目

一、实验要求	1
二、 停等机制与滑动窗口机制性能对比 (一) 单一变量: 丢包率	2
(二) 单一变量: 时延	
三、 滑动窗口机制中不同窗口大小对性能的影响	6
(一) 网络情况较好	
(二) 网络情况较差	. 9
四、 有拥塞控制和无拥塞控制的性能比较	11
(一) 单一变量: 时延	. 11
(二) 单一变量: 丢包率	. 13
五、总结	15

一、 实验要求

实验 3-4: 基于给定的实验测试环境,通过改变网络的延迟时间和丢包率,完成下面 3 组性能对比实验:

- 停等机制与滑动窗口机制性能对比;
- 滑动窗口机制中不同窗口大小对性能的影响;
- 有拥塞控制和无拥塞控制的性能比较。
- 本次实验以 2.jpg 为测试文件。
- 实验中丢包率的单位为%, 吞吐率的单位为 Byte/s, 时延的单位为 ms。实验过程主要通过 控制变量法进行性能对比测试。

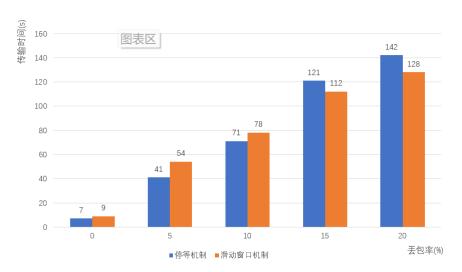


二、 停等机制与滑动窗口机制性能对比

(一) 单一变量: 丢包率

设置时延为 0, 改变丢包率, 比较停等机制和滑动窗口机制的时延和吞吐率。

1. 图形化分析



不同丢包率下传输时间对比柱状图

图 1: 时延为 0

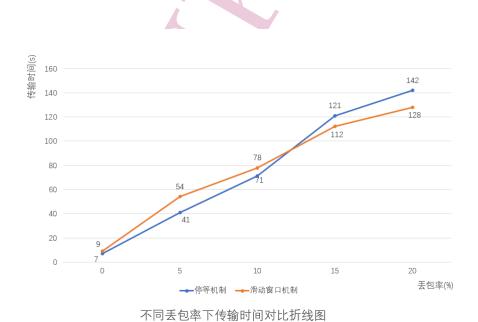
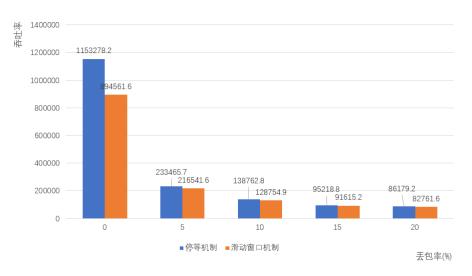
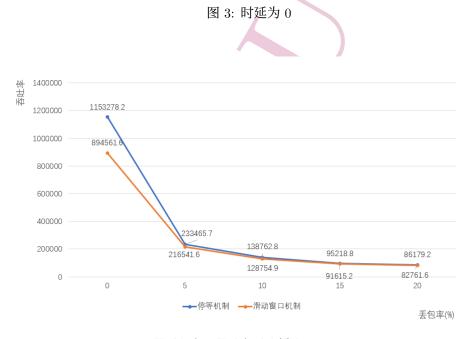


图 2: 时延为 0



不同丢包率下吞吐率对比柱状图



不同丢包率下吞吐率对比折线图

图 4: 时延为 0

- 传输总时长:观察柱状图,可以看出,在相同延时的情况下,低丢包率情况下,停等协议优于滑动窗口机制;高丢包率情况下,滑动窗口和停等协议的性能差不多,并且滑动窗口的性能略微差于停等协议。这是因为,由于滑动窗口采用的是 GBN 协议,当 丢包率较高时,由于 GBN 协议每次都要将发送缓存区中的分组全部重发,所以传输时间反而比停等协议更长。
- 吞吐率: 在无丢包的情况下, 停等机制的吞吐率高于滑动窗口机制。但随着丢包率的

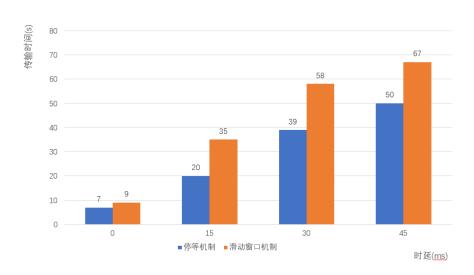
增加,两者的吞吐率都显著下降,且停等机制的下降幅度更大。

性能差异分析;在该实验条件下传输速度主要取决于接收端的接受速度,在发送端发送数据后,接收端需要等待和停等协议接近相同的超时时间接收丢失的包,因此滑动窗口和停等协议传输速度并没有相差多少,但是滑动窗口使得接收端不得不处理失序的包,所以耽误了更多的时间。更大的窗口意味着更高的重传代价,将大大降低滑动窗口性能。

(二) 单一变量: 时延

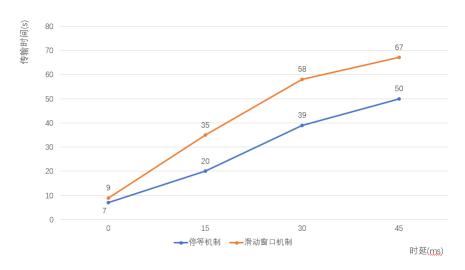
设置丢包率为 0, 改变时延, 比较停等机制和滑动窗口机制的时延和吞吐率。

1. 图形化分析



不同时延下传输时间对比柱状图 图表区

图 5: 丢包率为 0



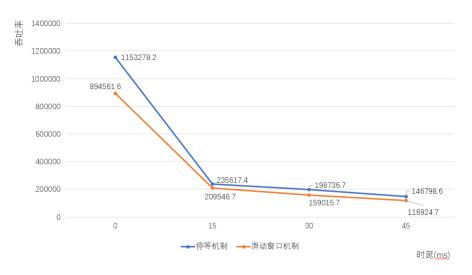
不同时延下传输时间对比折线图

图 6: 丢包率为 0



不同时延下吞吐率对比柱状图

图 7: 丢包率为 0



不同时延下吞吐率对比折线图

图 8: 丢包率为 0

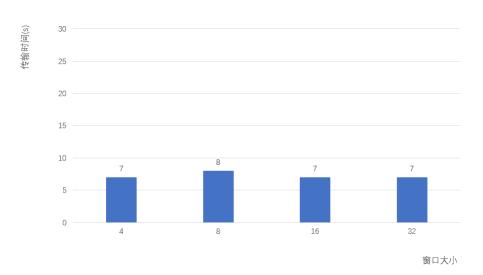
- 传输总时长:在无时延情况下,滑动窗口的传输总时长略长于停等机制。这是因为,当时延超过阈值时会发生超时重传现象,停等机制会重发该分组,但滑动窗口机制会重发窗口内所有未确认的分组,相对于停等机制效率会低。
- 吞吐率: 在无时延的情况下, 停等机制的吞吐率高于滑动窗口协议。但随着时延的增加, 两种协议的吞吐率都显著降低, 且下降幅度相似。这表明时延对两种协议的影响是类似的。
- 性能差异分析;在无时延的情况下,停等机制在吞吐率上优于滑动窗口。然而,随着时延的增加,两种协议的性能差异逐渐减小。这表明在高时延环境中,滑动窗口协议的稳定性稍好于停等机制。

三、 滑动窗口机制中不同窗口大小对性能的影响

(一) 网络情况较好

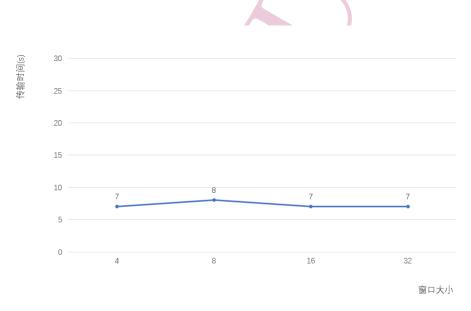
分析在网络环境较好时,在0时延和0丢包率条件下,滑动窗口大小对性能的影响。

1. 图形化分析



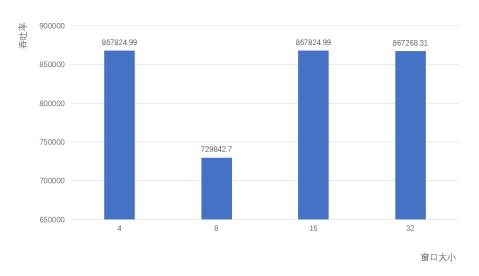
不同窗口大小传输时间对比柱状图

图 9

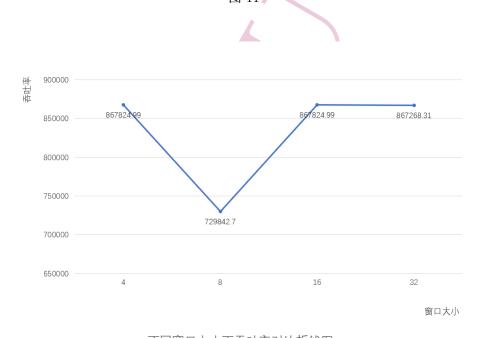


不同窗口大小下传输时间对比折线图

图 10



不同窗口大小下吞吐率对比柱状图



不同窗口大小下吞吐率对比折线图

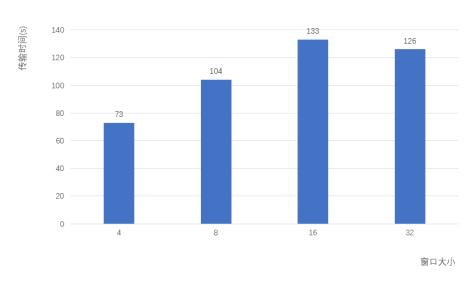
图 12

- 在窗口大小由 4 增加到 32 的过程中, 传输时间和吞吐率变化都不大。
- 分析: 当窗口大小较大时,制约传输速度的因素主要是接收端接收的速度。如果接收端接收的速度快,发送端接收到 ACK 的时间变短,当前窗口大小长时间不到最大窗口大小,窗口大小的效用就不显著,因此单纯的增大窗口大小无益于增加传输速度,提高性能。本身将每个数据包的大小增加,数据包的个数减少,以本次实验为例,总共传输了 576 个数据包,结果不显著。

(二) 网络情况较差

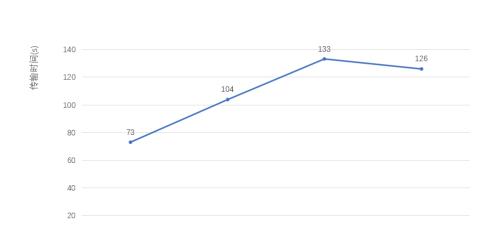
在丢包率为 10%, 延时为 30ms 的情况下进行实验。

1. 图形化分析



不同窗口大小下传输时间对比柱状图

图 13

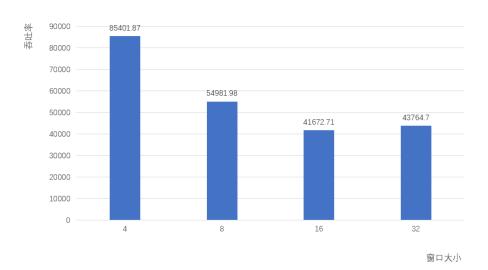


不同窗口大小下传输时间对比折线图

16

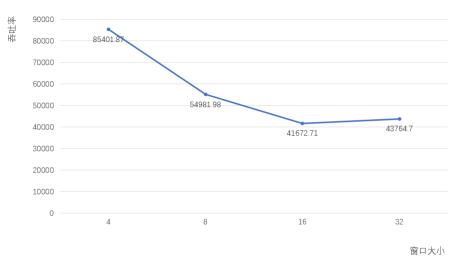
窗口大小

图 14



不同窗口大小下吞吐率对比柱状图





不同窗口大小下吞吐率对比折线图

图 16

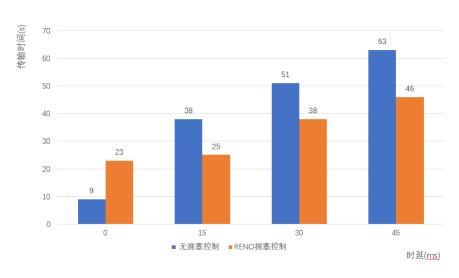
- 传输总时长: 网络情况较差时, 在窗口大小由 4 增加到 32 的过程中, 传输时间不断 升高。
- 吞吐率: 网络情况较差时,在窗口大小由 4 增加到 32 的过程中,传输时间不断升高。 吞吐率不断降低。

四、有拥塞控制和无拥塞控制的性能比较

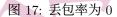
(一) 单一变量: 时延

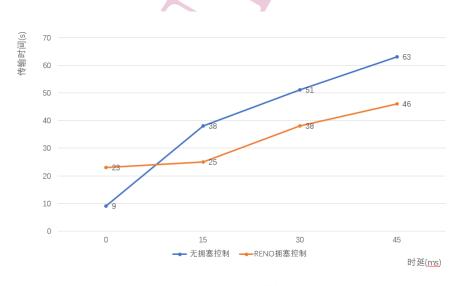
设置丢包率 0, 改变时延, 比较无拥塞控制和有拥塞控制的时延和吞吐率。

1. 图形化分析



不同时延下传输时间对比柱状图



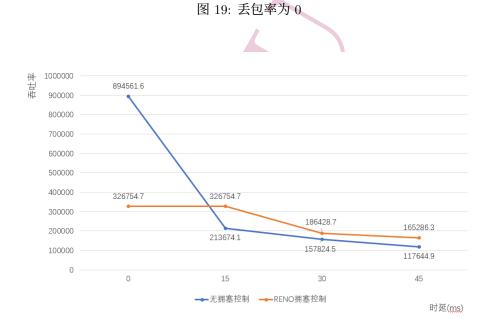


不同时延下传输时间对比折线图

图 18: 丢包率为 0



不同时延下吞吐率对比柱状图



不同时延下吞吐率对比折线图

图 20: 丢包率为 0

2. 结果分析

• 有拥塞控制的性能表现:

在低时延下,拥塞控制机制的影响较小,可以维持接近最大吞吐率,但同时能保证网络的稳定性。传输时长比较短,数据传输较为流畅。吞吐率接近带宽的最大值,表现较好。

• 无拥塞控制的性能表现:

在低时延的情况下,网络较为稳定,数据传输较为顺畅。由于没有拥塞控制的限制,吞吐率接近最大带宽,但无法保证长期稳定性。传输时长较长,吐率表现较好,但缺乏

对突发网络变化的适应性。

高时延无拥塞控制时, 传输时长显著增加。

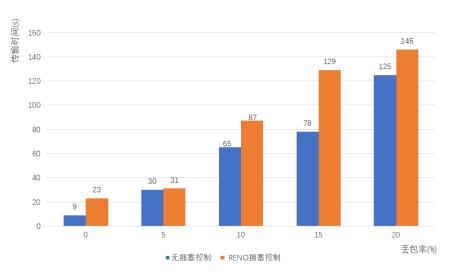
• 总结:

有拥塞控制性能均明显优于滑动窗口。有拥塞控制可以在下保持稳定,无拥塞控制在 高时延下性能大幅下降,吞吐率和传输时长受丢包影响较大,但在低时延情况下,吞 吐率较高。

(二) 单一变量: 丢包率

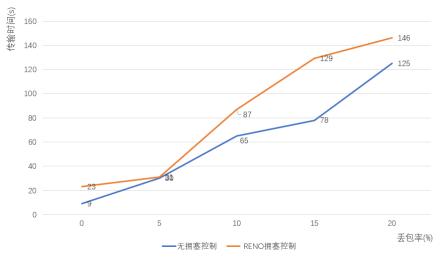
设置时延 0, 改变丢包率, 比较无拥塞控制和有拥塞控制的时延和吞吐率。

1. 图形化分析

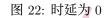


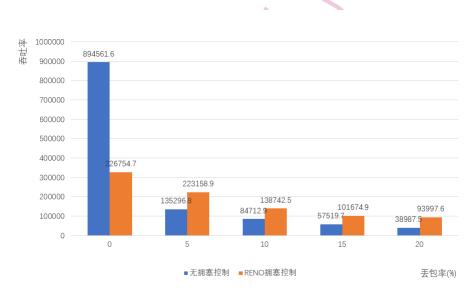
不同丢包率下传输时间对比柱状图

图 21: 时延为 0



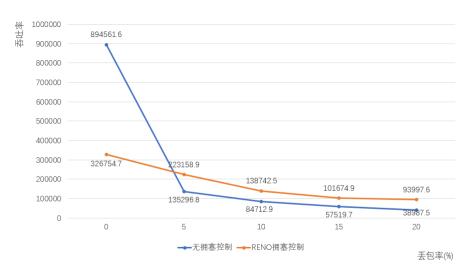
不同丢包率下传输时间对比折线图





不同丢包率下吞吐率对比柱状图

图 23: 时延为 0



不同丢包率下吞吐率对比折线图

图 24: 时延为 0

- 短期或低丢包环境下,无拥塞控制可以取得更高的瞬时吞吐率和更短的传输时间;Reno 虽不及其,但依然能保证较高效率。
- 高丢包场景, 无拥塞控制极易导致大量重传, 实际可用吞吐率往往锐减; Reno 可以自行调节, 提供较为稳定的性能。Reno 则会在慢启动后逐步探测带宽, 尤其在检测到潜在丢包时就会减小拥塞窗口, 所以其最终吞吐率略低, 传输耗时相对更长。
- 有拥塞控制的传输时间更可控,长时间运行更平稳。

五、 总结

- 滑动窗口机制相较于停等机制,能显著提高吞吐率,特别是在网络延迟和丢包较高的环境下;
- 滑动窗口大小对性能有较大影响,过大或过小的窗口都可能导致性能下降,最佳窗口大小应根据具体网络情况进行调整;
- 拥塞控制对于提高网络稳定性和吞吐率至关重要,能够有效避免网络拥塞,减少丢包,提高传输效率。