lab3-4实验报告

姓名: 吴静 学号: 2113285 专业: 信息安全

控制变量:

```
const int MAXSIZE = 10240;
double MAX_TIME = CLOCKS_PER_SEC;
```

本次实验以 2. jpg 为测试文件。

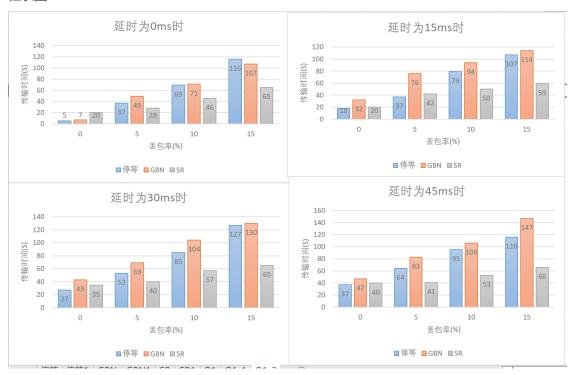
一、停等机制与滑动窗口机制性能对比

1. 单一变量: 丢包率

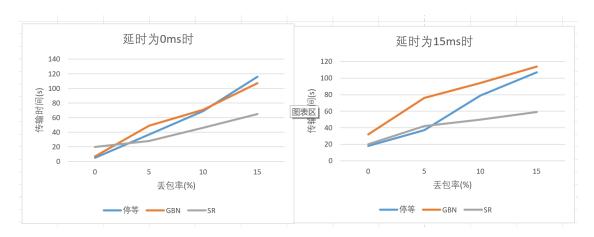
分别设置延时为0ms, 5ms, 10ms, 15ms, 在每个情况下设置丢包率分别为0%, 5%, 10%, 15%, GBN 和 SR 设置窗口大小为8, 进行测试, 得到图表如下:

• 纵坐标为传输时间

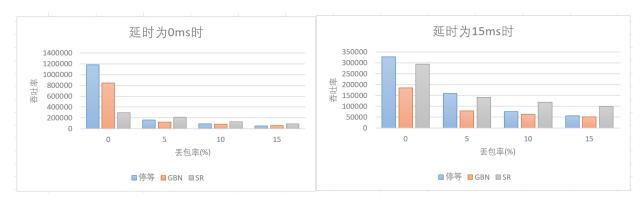
。 柱状图



。 折线图



• 纵坐标为吞吐率



分析如下:

- 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> SR > GBN;高丢包率情况下,SR 的性能最好,GBN 和停等协议的性能差不多,并且 GBN 的性能略微差于停等协议。
- 再观察折线图,发现随着丢包率上升,停等机制的传输时间上升速率大于 GBN 和 SR 的上升速率,推测 随着丢包率上升,停等机制的性能下降的更快。
- Q: 为什么 GBN 的总体效率表现不如停等协议?

猜测:

- 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 GBN 和停等协议传输速度并没有相差多少,但是 GBN 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 GBN 性能

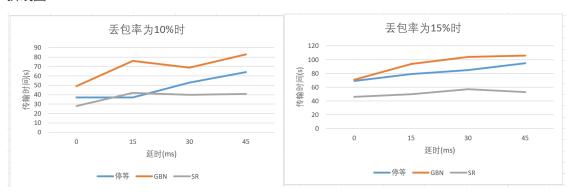
2. 单一变量: 延时

分别设置延时为0ms, 5ms, 10ms, 15ms, 在每个情况下设置丢包率分别为0%, 5%, 10%, 15%, GBN 和 SR 设置窗口大小为8, 进行测试, 得到图表如下:

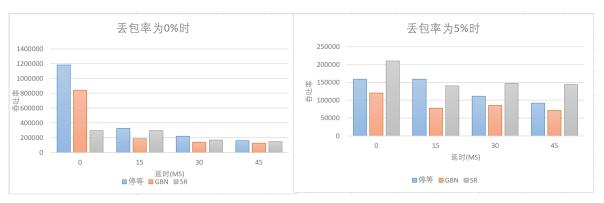
- 纵坐标为传输时间
 - 。 柱状图



o 折线图



• 纵坐标为吞吐率



分析如下:

- 观察柱状图,可以看出,在丢包率相同时,除丢包率为0%的极端情况下,三者的性能始终是: SR >停 等协议> GBN;同时三者随着延时的增加均处于稳定上升的趋势。
- 观察折线图,发现延时增加后,GBN 的传输时间上升的最快。
- Q: 理论上来说,停等机制需要每条消息单独等待时延和 RTT ,而窗口可以同时等待多条,那么不应该 是 GBN 总体性能大于停等协议吗,为什么和图中所示数据不符?

猜测:

- 与"单一变量为丢包率"类似: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 GBN 和停等协议传输速度并没有相差多少,但是 GBN 使得接收端不得不处理失序的包,所以耽误了更多的时间。
- 在此条件下, GBN 处理的包多于停等机制,同时每个包处理的时间增加,所以会导致 GBN 的效率 大幅度降低。

总结

- 1. SR 的性能远大于 GBN 和停等机制
- 2. 理论上, GBN 的性能大于停等机制, 即滑动窗口机制比停等机制性能好。
 - 滑动窗口机制允许发送多条消息,同时等待对方回复的 ACK ,减少 RTT 的影响
 - o 在有延时的情况下, GBN 表现更好
 - 停等机制需要每条消息单独等待时延和 RTT , 而窗口可以同时等待多条
 - 。 丢包率大的时候, GBN 效率低于停等机制
 - 更大的窗口意味着更高的重传代价,大大降低性能
- 3. 在本次实验中,遇上了" GBN 实际性能低于停等机制"这一问题,原因可能是 GBN 的接收端需要处理更多的失序的包,导致时间被耽误的更多。

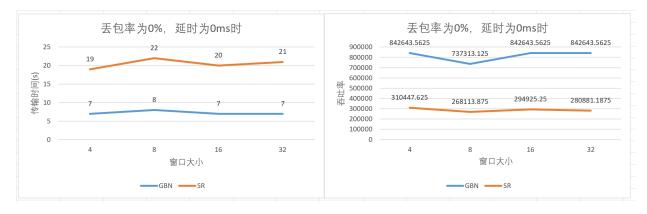
二、滑动窗口机制中不同窗口大小对性能的影响

由于窗口大小在网络情况不同时对滑动窗口机制性能的影响也不同,于是这里分成两种情况讨论:

- 网络情况较好时——延时0ms, 丢包率0%
- 网络情况较差时——延时30ms, 丢包率10%

1. 网络情况较好时

在丢包率为0%,延时为0ms的情况下进行实验。



分析如下:

- 在窗口大小由4增加到32的过程中, GBN 和 SR 的传输时间和吞吐率变化都不大。
- Q:理论上来说,更大的窗口可以允许同时发送更多条消息并同时等待对方的 ACK ,减少等待的周期数,但是为什么在本次实验中随着窗口大小增加性能并没有明显提高?

猜测:

- 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。
- 为什么本次实验中SR传输时间低于 GBN?

猜测:

与 SR 的实现有关,由于 SR 在发生丢包时很容易造成数据包的反复重传,于是在发送端发送数据包之后增加了 Sleep(10)的语句,导致发送端变慢。

2. 网络情况较差时

在丢包率为10%,延时为30ms的情况下进行实验。



分析如下:

- 在窗口大小由4增加到32的过程中,SR 的传输时间有所降低,吞吐率不断升高;但是 GBN 的传输时间不断升高,吞吐率不断降低。
- Q: 同为滑动窗口机制, 为什么 GBN 和 SR 的性能变化趋势相反?

猜测:与两者的原理不同:

- 。 GBN: 在窗口内一个包超时后,窗口内的所有已发送未确认的包都要进行重传,所以当丢包率较高,或者超时时间过短时,大的窗口会增加重传代价,使效率降低
- 。 SR: 窗口内每个包独立接受 ACK, 独立设置定时器, 所以一个包超时重传并不会影响窗口内的其他包; 相反, 窗口大了, 发送端能够发送的包增加, 等待的周期数减少, 性能增加。

总结

- 1. 网络情况较好的时候, GBN 和 SR 窗口大的效率更高
 - 更大的窗口可以允许同时发送更多条消息并同时等待对方的 ACK ,即减少等待的周期数 ,更好的应对时延问题
- 2. 网络情况较差时, GBN 的效率随着窗口的增大而降低, SR 的效率随着窗口的增大而增大
 - 。 与两者的实现原理不同:
 - GBN 的窗口大时, 丢包率较高会增加重传代价, 效率降低
 - SR 的窗口大时,发送端能够发送的数据增加,等待的周期数降低,效率增加

三、滑动窗口机制中相同窗口大小情况下,累计确认和选择确 认的性能比较

考虑到不同窗口大小对累计确认和选择确认的性能影响不同,这里同样采用两个窗口大小:8和32

1. 窗口大小为8

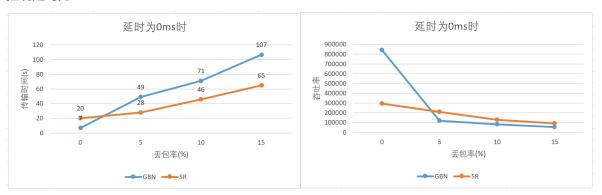
原始数据:

| 丢包 | | 0 | | E | | 10 | | 15 |
|----|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|
| | | 0 | | 5 | | 10 | | 15 |
| 延时 | GBN | SR | GBN | SR | GBN | SR | GBN | SR |
| 0 | 7 | 20 | 49 | 28 | 71 | 46 | 107 | 65 |
| 15 | 32 | 20 | 76 | 42 | 94 | 50 | 114 | 59 |
| 30 | 43 | 35 | 69 | 40 | 104 | 57 | 130 | 65 |
| 45 | 47 | 40 | 83 | 41 | 106 | 53 | 147 | 66 |
| | | | | | | | | |
| 丢包 | | 0 | | 5 | | 10 | | 15 |
| 延时 | GBN | SR | GBN | SR | GBN | SR | GBN | SR |
| 0 | 842643.6 | 294925.3 | 120377.7 | 210660.9 | 83077.54 | 128228.4 | 55126.21 | 90746.23 |
| 15 | 184328.3 | 294925.3 | 77611.91 | 140440.6 | 62750.05 | 117970.1 | 51741.27 | 99974.66 |
| 30 | 137174.5 | 168528.7 | 85485.58 | 147462.6 | 56716.39 | 103482.5 | 45373.12 | 90746.23 |
| 45 | 125500.1 | 147462.6 | 71066.33 | 143866 | 55646.27 | 111292.5 | 40125.88 | 89371.29 |
| | | | | | | | | |

为了防止另一个因变量对实验的影响,在控制变量进行分析时,取另一个变量为0的部分进行分析。

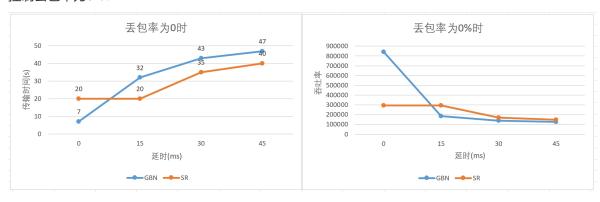
• 单一变量为"丢包率"

控制延时为0ms:



• 单一变量为"延时"

控制丢包率为0%:



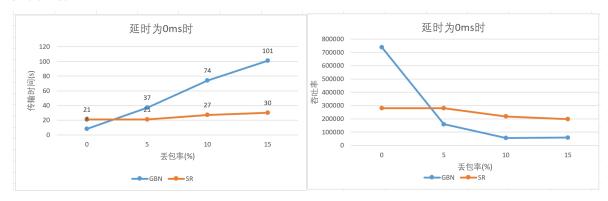
分析如下:

- 延时为0ms或者丢包率为0%的情况下,SR 效率低于 GBN , 这是由于 Sleep(10) 影响,与本身性能无关,于是舍弃不看。
- 在其他几种情况下,SR性能均明显优于GBN
- 从变化趋势来看:
 - 延时相同的情况下,随着丢包率上升, GBN 的传输时间和吞吐率的变化明显大于 SR ,故 GBN 被丢 包率的影响大于 SR 被丢包率的影响
 - 丢包率相同的情况下,随着延时的上升, GBN 的传输时间和吞吐率的变化与 SR 大致相当,略小于 SR 的变化趋势,故 SR 被延时的影响略大于 GBN 被延时的影响

2. 窗口大小为32

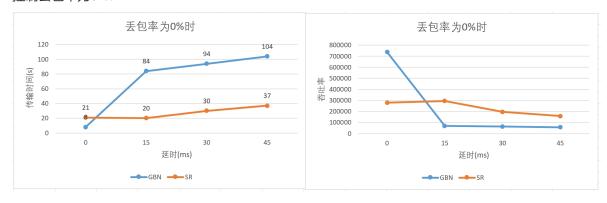
• 单一变量为"丢包率"

控制延时为0ms:



• 单一变量为"延时"

控制丢包率为0%:



分析如下:

- 延时为0ms或者丢包率为0%的情况下,SR 效率低于 GBN , 这是由于 Sleep(10) 影响 , 与本身性能无关,于是舍弃不看。
- 在其他几种情况下, SR 性能均明显优于 GBN
- 从变化趋势来看:
 - 延时相同的情况下,随着丢包率上升, GBN 的传输时间和吞吐率的变化明显大于 SR ,故 GBN 被丢 包率的影响大于 SR 被丢包率的影响

- 丢包率相同的情况下,随着延时的上升, GBN 的传输时间和吞吐率的变化与 SR 大致相当,略小于 SR 的变化趋势,故 SR 被延时的影响略大于 GBN 被延时的影响
- 结合两种窗口大小的各项数据,可以发现,即使窗口大小不同,但是 GBN 和 SR 随着延时和丢包率的变化趋势大致相同。

总结

- 1. 相同窗口大小情况下,累计确认性能低于选择确认
- 2. 相同窗口大小情况下,累计确认被"丢包率"影响大于选择确认,被"延时"影响略小于选择确认。