南副大學

计算机网络实验报告

实验 3-4



专	业	信息安全	
学	号	2113662	
姓	名	张丛	
班	级 _	信安一班	

一、实验目的

基于给定的实验测试环境,通过改变延时和丢包率,完成下面3

组性能对比实验:

- (1) 停等机制与滑动窗口机制性能对比;
- (2) 滑动窗口机制中不同窗口大小对性能的影响(累计确认和选择确认两种情形);
- (3) 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。

二、实验要求

- ➢ 控制变量法: 对比时要控制单一变量(算法、窗口大小、延时、 丢包率)
- ➤ Router: 可能会有较大延时, 传输速率不作为评分依据, 也可 自行设计
- ➤ 延时、丢包率对比设置:要有梯度(例如 30ms,50ms, ···; 5%, 10%, ···)
- ➤ 测试文件: 必须使用助教发的测试文件(1.jpg、2.jpg、3.jpg、helloworld.txt)
 - ▶ 性能测试指标: 时延、吞吐率, 要给出图、表并进行分析

三、实验内容

图表分析中用文件**传输的时间**来标志性能。

也因为对于相同的文件来说,也是由时间来计算传输速率和吞吐

率的。

统计传输时间的代码如下:

```
int time_begin = clock();
send_buffer((char*)(filename.c_str()), filename.length()); //文件名
send_buffer(buffer, len); //文件内容
int time_end = clock();

cout << filename << "文件传输完毕" << endl;

int time = (time_end - time_begin) / CLOCKS_PER_SEC;
cout << "传输时间: " << time << endl;
if (time != 0)
{
    double kbps = ((len * 8.0) / 1000) / time;
    cout << "吞吐量: " << kbps << " kbps" << endl;</pre>
```

使用提供的路由器来控制丢包率和时延:



1.停等机制与滑动窗口机制性能对比

丢包率变化

控制变量:

传输 1.jpg

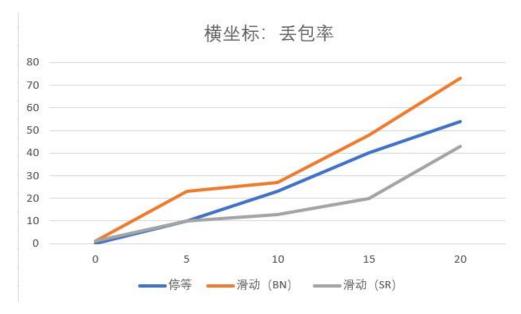
时延: 5ms

滑动窗口大小: 10

收集的数据:

丢包率	0	5	10	15	20
停等	0	10	23	40	54
滑动 (BN)	1	23	27	48	73
滑动 (SR)	1	10	13	20	43

用上面的数据在 Excel 绘制折线图(纵轴为传输时间):



结论:

在时延相等的情况下,停等机制和滑动窗口机制的性能都会随丢

包率的升高而变差。

在我的实验中,**时延相同丢包率相同的情况**下,三者的性能是: **选择确认>停等机制>累积确认**

这里似乎值得分析,因为正常情况下我们会认为,滑动窗口机制 比停等机制更快,因为滑动窗口机制允许发送方连续发送多个数据包, 提高了网络的利用率。

我先回头检查代码和日志,确认我实现的停等机制和累计重传是符合要求的。

选择重传比停等机制快很容易理解,选择重传既可以一次发送多个数据包,超时重传时也只需要重传丢失的数据包。

为什么我这里的累积确认会比停等快? 个人分析认为:

- 1. 自己编写的累积确认程序只实现了基本的内容,实际运用中肯定会有各方面的优化。
- 2. 在实验中,是在环回地址(127.0.0.1)中,本地给本地传输文件,**往返时延(RTT)极短**,停等机制不需要等待很长时间来接收确认,也就相对来说提高了停等机制的网络利用率。

而对于累积确认,一旦丢包,需要重传整个窗口的数据包, 使得本不怎么占据优势更加雪上加霜。且丢包率越高,性能越差。

(书上说设计流水线就是为了提高信道利用率。)

3. 在累积确认中,对发送窗口进行的维护等等,可能会消耗一定的时间。(因为在丢包率为0时,停等都还是快一丁点儿。)

时延变化

控制变量:

传输 1.jpg

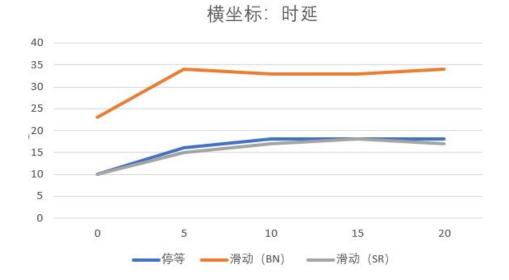
丢包率: 5%

滑动窗口大小: 10

收集的数据:

时延	0	5	10	15	20
停等	10	16	18	18	18
滑动 (BN)	23	34	33	33	34
滑动 (SR)	10	15	17	18	17

用上面的数据在 Excel 绘制折线图(纵轴为传输时间):



结论:

与丢包率的变化不同,随时延的增加,传输时间**先增加**,后面就**趋于稳定**。

因为设置的延时到了一定的值,影响传输时间的主要因素可能就

不是这个延时了。

2.滑动窗口机制中不同窗口大小对性能的影响

回退N步

控制变量:

传输 1.jpg

丢包率: 5%

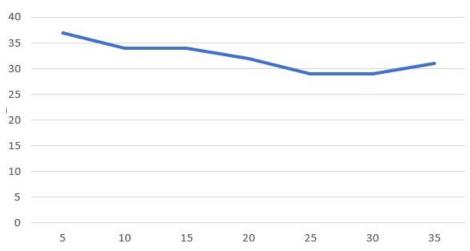
时延: 5ms

收集的数据:

窗口大小	5	10	15	20	25	30	35
BN传输时间	37	34	34	32	29	29	31

用上面的数据在 Excel 绘制折线图(纵轴为传输时间):

窗口大小--BN传输时间



可以看到, 总体趋势是, 随窗口的变大, 累积确认的传输时间是

变小的(性能更好),但过大时(35 及以上),传输时间又会多一点。

一方面,窗口变大也就是增加流水线,提高网络利用率;但窗口过大,也意味着超时重传时的数据包数量会很多,导致性能的下降。

在课上我们也学过慢启动,在连接刚开始的时候,通过逐渐增大发送方的窗口大小来快速适应网络的带宽,找到适当的发送速率,以便有效地利用可用的带宽,同时避免引起网络拥塞。(虽然并不是一定要在累积确认里面。)

选择重传

控制变量:

丢包率: 5%

时延: 5ms

若传输 1.jpg, 得到的数据为:

窗口大小	5	10	15	20	25	30
SR传输时间	16	15	16	15	14	13

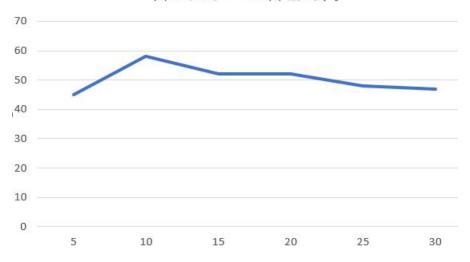
可见传输时间基本稳定(因为传输很快)。

传输 2.jpg, 收集的数据:

窗口大小	5	10	15	20	25	30
SR传输时间	45	58	52	52	48	47

用上面的数据在 Excel 绘制折线图(纵轴为传输时间):

窗口大小一 SR传输时间



可见,随窗口变大,SR的传输时间先变大,然后又减小(略趋于平缓)。

对于时间减小的阶段应该比较容易解释,流水线增加,信道利用率提高,性能好。

多次实验中, 窗口从 5 到 10 这一段, 传输时间都是会变大的, 包括传输 3.ipg 等等。

猜测是此时引入的额外开销会大于利用率的提高。但额外的开销能是什么呢?在设计的选择确认中,似乎能列举的也只是,窗口维护、缓存区的维护、丢包重传,至于往返时延和路由器设置的时延都是固定的。

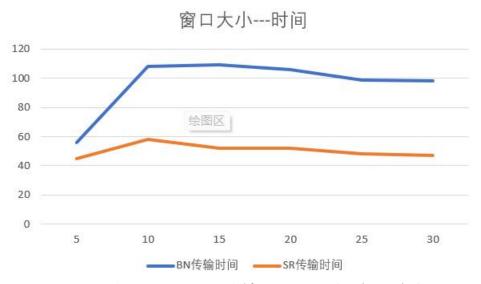
3. 累计确认和选择确认的性能比较

传输文件: 2.jpg, 时延 5ms,丢包率 5%

数据:

窗口大小	5	10	15	20	25	30
BN传输时间	56	108	109	106	99	98
SR传输时间	45	58	52	52	48	47

折线图:



可见,在窗口大小相同的情况下,选择确认总优于累积确认。

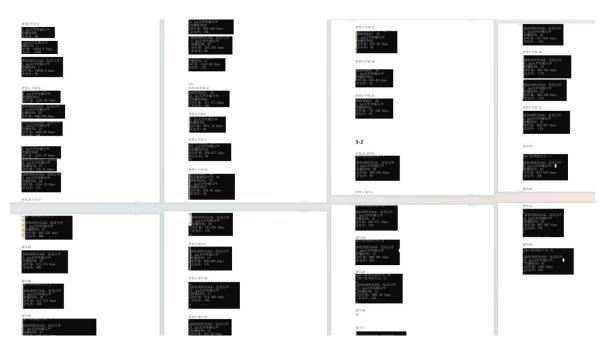
都利用流水线提高了网络利用率, 但选择确认不需要无用的重传, 所以优。

但既然如此选择确认如此优秀,生活中都用选择确认不就好了。 在写实验 3-3 的代码时我发现,在发送端除了维护窗口外,在接收端 还需要添加对缓存数据包的维护(对 3-2 来说),显然在实际中会更 复杂。

也就是说,选择确认在传输性能方面具有优势(特别是丢包率大的网络),但在部署方面可能有更多的要求。而累积确认相对简单易实现,对于一些网络环境来说,可能更容易管理。

四、思考与总结

实验过程的数据收集:



且文件 3.jpg, helloworld.txt 也都传输过,得出的图表和结论都一致。

实验中的有些结论并不符合我一开始的预想,本着实事求是的原则,进行了多次反复实验,进行记录,最后对观察的结果尝试着分析。

不过想来,不完全符合想象倒是正常的,实际和理论知识有所区别,个人实验和实际又有所区别,且个人实验也没有反复优化。

实验本就是让我们分析验证、锻炼思维、引导我们自主思考。我也希望我确实能够做到这一点。