

**计算机网络**

**课程实验报告**

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 实验名称 | 实验2：可靠数据传输协议**-**停等协议、**GBN**协议的设计与实现 | | | | | |
| 姓名 | 左镕畅 | | 院系 | 未来技术学院 | | |
| 班级 | 21R0361 | | 学号 | 2021110788 | | |
| 任课教师 | 刘亚维 | | 指导教师 | 刘亚维 | | |
| 实验地点 | G002 | | 实验时间 | 2024.04.23 | | |
| 实验课表现 | 出勤、表现得分(10) |  | 实验报告  得分(40) |  | 实验总分 |  |
| 操作结果得分(50) |  |
| 教师评语 | | | | | | |
|  | | | | | | |

****

|  |
| --- |
| 实验目的： |
| 1. 理解可靠数据传输的基本原理；掌握停等协议的工作原理；掌握基于UDP设计并实现一个停等协议的过程与技术。 2. 理解滑动窗口协议的基本原理；掌握GBN的工作原理；掌握基于UDP设计并实现一个GBN协议的过程与技术。 |
| 实验内容： |
| 1. 基于UDP设计一个简单的停等协议，实现单向可靠数据传输（服务器到客户的数据传输） 2. 模拟引入数据包的丢失，验证所设计协议的有效性； 3. 改进所设计的停等协议，支持双向数据传输 4. 基于所设计的停等协议，实现一个C/S结构的文件传输应用 5. 基于 UDP 设计一个简单的 GBN 协议，实现单向可靠数据传输（服务器到客户的数据传输） 6. 模拟引入数据包的丢失，验证所设计协议的有效性 7. 改进所设计的 GBN 协议，支持双向数据传输 8. 将所设计的 GBN 协议改进为 SR 协议 |
| 实验过程： |
| 首先设计GBN协议，将GBN协议的滑动窗口设置为1就可以得到停-等协议。之后在GBN协议的基础上，为每个分组都设置一个计时器，并修改超时重传函数，同时添加缓存，便可以得到SR协议。在实现了文件单向传输后，将服务器的发送代码添加至客户代码中，将客户的接收代码添加至服务器代码中，便可以支持双向传输了。  **GBN协议概览**  GBN协议又叫回退N步协议，如果某个报文段没有被正确的接收，那么从这个报文段到后面的报文段都要重新发送，在GBN协议中，返回某个ACK，则代表该ACK序号及其之前的报文段均已经收到。  对于服务器端：首先，服务器端等待客户端的请求，接收来自客户端的消息。当服务器端接收到客户端发来的数据传输请求-testgbn时，服务器端将数据分割成一个个数据报进行发送。发送数据报之后，服务端会开启计时器（只有一个计时器），并等待客户端的ACK信息。当收到客户端回复的ACK时，服务器端就能确认ACK及其之前的数据报均已收到，服务器端的发送窗口可以滑动，正常发送下一个数据报，计时器重新计时。若在计时器超时前没有收到ACK，则全部重传窗口内最大ACK之后的所有数据报。  其中计时器代码如下    超时处理函数如下    对于客户端：接收服务器端发送的数据报并返回确认信息ACK。通过随机数的方式可以模拟ACK丢失和数据报丢失，然后由服务器端检测超时重传的情况。  模拟丢失的函数如下    **GBN协议具体实现**  进入**客户端**后，当匹配到输入的是“-time”或者“-quit”则作为数据包发送给服务器端。如果匹配到输入是“-testgbn [X] [Y]”，则进入GBN传输阶段。  以下重点介绍“-testgbn [X] [Y]”输入时的过程  首先初始化数据包，把“testgbn [X][Y]”这段报文发到服务器端，并与服务器端进行握手，握手后服务器开始向客户传输数据  如图所示，case 0为等待握手阶段    case 1为等待数据接收阶段，在这使用刚刚提到的lossInLossRatio函数模拟数据丢失的情况。如果数据没有丢失且是期望接收的数据，则会制作ack并发送给服务器端。如果不是期望接收的数据，则发回上一个ack。同样的，使用lossInLossRatio函数模拟ack丢失的情况。    在**服务端**运行之后，首先会绑定监听端口，监听客户端的命令执行函数，如果是“time”会返回时间，如果是“-quit”则退出程序  如果是“testgbn [X][Y]”则会开始与客户端进行握手，握手后向客户端发送数据    如代码所示，case2就是数据传输阶段。服务端首先调用函数seqIsAvailable()函数查看是否有空的序列号，如果有空的序列号说明窗口还有剩余，然后将当前序列号+1并封装到buffer[0]，将相应长度的分组放到buffer[1]，开始将数据包发送给客户端。发完之后curSeq++并对SEQ\_SIZE取模得到新的curSeq。接下来会等待ack，如果没有收到则会返回-1并计时器+1，知道超时进入超时重传函数。如果等到了期待的ack则会重置计时器  为了支持**双向数据传输**，代码将数据接收封装成了一个子线程，同时在服务端添加数据接收子线程。在服务器和客户启动时便会创建数据接收子线程，以检测发送来的数据。与此同时在客户端添加发送数据相关代码，至此便实现了双向数据传输功能。    **GBN协议理论补充（停-等协议同理）**  **GBN协议数据分组格式**   1. 序列号：Seq为一个字节，取值0-255 2. 数据：Data为实际要传输的数据 3. 结尾：最后一个字节放入0表示结尾     **确认分组格式**   1. 代码中使用ack数组维护了确认分组，其中curAck表示当前等待确认的ack， curSeq表示当前数据包的seq   **协议两端程序流程图（左为服务端，右为客户端）**    **协议典型交互过程：即上文所述的握手过程**  **数据分组丢失模拟验证方法：即上文所述lossInLossRatio函数**  **程序实现的主要类（或函数）及其主要作用**   1. getCurTime：获取并封装当前时间 2. seqIsAvailable：检查窗口是否满了 3. timeoutHandler：超时重传 4. ackHandler：ack确认函数，处理收到的ack 5. lossInLossRatio：模拟数据丢失   **UDP编程的主要特点：无连接、简单、快速、不可靠**  **停-等协议具体实现**  将GBN协议中的窗口大小（SEND\_WIND\_SIZE）改为1，GBN协议变为停-等协议，并且能实现双向数据传输。  **SR协议的具体实现**  SR协议只需要在GBN协议的基础上通过为每一个数据分组都增加计时器，同时增添缓存区以缓存那些乱序到达的数据  通过在接收方设置缓冲区，为每个报文段单独设置计时器的方式，实现如果某个报文段没有被正确接收但是后面的报文段被正确接收了，那么就只需要重发这一个报文段，而之前收到的乱序报文段存在缓存中。SR协议中返回的ACK为当前接收成功的报文段序号。  SR与GBN最大的区别是：对于SR协议，超时事件发生时，服务器端并不重传窗口内所有已发送的数据报，而是只发送窗口内那些没有收到ACK的数据报；对于客户端，收到哪个序号的数据包就返回哪个序号的ACK。即使前面有还没有收到的分组，也会将该组缓存下来，待收到按顺序的一组数据报时，将其交付给上层协议。  对于**服务端**，通过一维组counter为每个分组计时，通过二维数组cache缓存已发送的分组。当发送某个分组时，首先将它缓存至cache中，它的计时器启动，在接收到该分组的ack后关闭它的计时器并标记确认，如果窗口左侧的分组已确认收到，则移动窗口；若超时，则会重新发送cache中的该分组，并将计时器重置    对于**客户端**，同样使用二维数组cache缓存收到的分组。当分组失序到达时会在cache中进行缓存，缓存后发送ack，当cache中的分组有序时，从窗口最左开始将缓存中连续有序的分组写入文件，随后移动窗口    其它部分的实现与GBN协议相同，这里不做赘述 |
| 实验结果： |
| 采用演示截图、文字说明等方式，给出本次实验的实验结果。 |
| 问题讨论： |
| 对实验过程中的思考问题进行讨论或回答。 |
| 心得体会： |
| 结合实验过程和结果给出实验的体会和收获。 |