计算机网络作业 1

NetRiver 1-滑动窗口协议

张煌昭, 1400017707, 元培学院

摘要—本次作业对滑动窗口协议中停等协议(Stop-and-Wait),回退 N 协议(Go-back-N),选择重传(Selective-Repeat)的发端进行了实现,并于 NetRiver 平台进行提交和 测试。本次报告使用 Overleaf L^AT_EX 在线平台编写¹,作业源码赋于报告之后。

I. 介绍

本次作业,要求使用 C/C++ 语言,在 NetRiver 的链路层虚拟环境中,实现停等协议,回退 N 协议,和选择重传协议的发送端。要求可以响应发送请求并正确得发送或等待,接收帧确认(ACK)和帧错误(NACK)并进行正确的应对,响应超时(Timeout)并进行相应的处理。

停等协议的具体要求以及实现详情见第 II节,回退 N 协议的具体要求及实现详情见第 III节,选择重传协议的具体要求及实现详情见第 IV节。

II. 停等协议

A. 要求

停等协议下, 1) 发送端每发送一个帧, 都必须等待收到该帧的 ACK 后, 才可以继续发送; 2) 在等待期间, 如果还有新的待发送的帧到来, 则进入等待队列等待, 直至可以继续发送时按队列顺序发送; 3) 当 ACK超过阈值时间未到, 则发送端默认超时, 重新发送之前发送的帧, 并等待该 ACK。上述情况均满足时, 停等协议可以正常运行。

本次作业下,发端系统通过以下函数实现停等协 议。

当发端系统需要发送时,调用函数,并设置 messageType 参数为 MSG_TYPE_SEND。函数将帧(即pBuffer 参数)存入发送队列中,若目前状态为可以发

¹本报告源码可通过以下 git 命令获得,

git clone https://git.overleaf.com/15853721gmnmbcjkdywj

送,则进行发送,并在发送后将状态切换为等待 ACK; 否则状态为等待 ACK,则该待发送帧在队列中等待,当等待状态结束(即接收到 ACK)后,等待队列中按队列顺序的第一个帧继续发送。

当发端系统收到 ACK 时,调用函数,并设置 messageType 参数为 MSG_TYPE_RECEIVE。函数 接收到 ACK,将状态切换为可以发送;若此时等待队列中仍有待发送的帧,则按队列顺序取第一个帧发送。

当发端系统超时时,调用函数,并设置 messageType 参数为 MSG_TYPE_TIMEOUT。函数接收超时,将最近发送过的帧重新发送。

B. 实现

按照 NetRiver 手册²定义消息类型和帧结构如下。

```
typedef enum {data,ack,nak} frame_kind;
typedef struct frame_head
{
    frame_kind kind;
    unsigned int seq;
    unsigned char data[100];
};
typedef struct frame
{
    frame_head head;
    unsigned int size;
};
```

由于整个发端存在两个状态——可以发送和等待ACK,因此在函数中使用静态的 bool 变量 send 对状态进行标记。当 send 为 true 时,代表可以发送;当 send 为 false 时,代表等待 ACK。

此外,由于发送过程中会需要等待,因此使用使用队列 sendList 作为等待队列。又由于停等协议本质上滑动窗口大小为 1,因此等待队列的第一个元素就是窗口中元素,不再需要额外的窗口。

根据调用参数 messageType 的不同分情况讨论: 1) 为 MSG TYPE SEND 时,首先将 pBuffer 转换为帧

²计算机网络实验系统实验指导书——NetRiver 系列

格式,存入队尾,若 send 为 false 则返回等待;否则可以发送,队首的帧发送后,将 send 置为 true。2)为 MSG_TYPE_RECEIVE 时,接收到队首帧对应的 ACK,将队首帧弹出,若队列中非空则继续发送队首帧。3)为 MSG_TYPE_TIMEOUT 时,出现超时,将队首元素重新发送并等待 ACK。

程序的 C/C++ 风格的伪代码如下所示。

```
int stud_slide_window_stop_and_wait(char *pBuffer,
                                int bufferSize,
                                UINT8 messageType)
   switch (messageType)
   {
   case MSG TYPE SEND:
       // 复制 pBuffer
       // 将帧加入队尾
       if (可以发送)
          // 发送队首的帧
          // 进入等待状态,不允许再发送
       break;
   {\color{red} \mathbf{case}} \  \, \mathbf{MSG\_TYPE\_RECEIVE:}
       // 弹出队首帧
       // 由等待状态进入可以发送状态
       if (队列非空)
          // 发送队首的帧
          // 进入等待状态,不允许再发送
      break:
   case MSG TYPE TIMEOUT:
       // 发送队首的帧
       // 进入等待状态,不允许再发送
       break;
   default:
       // 程序运行时,不会到达此处
       break;
```

III. 回退 N 协议

4 要求

回退 N 协议下,发送端具有等待队列和发送窗口, 1)发送端只有在发送窗口未满时才可以发送,若发送窗口已满则必须等待直至可以发送;2)接收某帧的 ACK,说明该帧之前发送的所有帧均已被收端正确接收,则将所有正确接收的帧从窗口中移出,若发送队列非空,则继续发送直至队列空或窗口填满;3)当 ACK 超过阈值时间未到,则发送端默认超时,重新发送窗口内的所有 帧,并等待 ACK。上述情况均满足时,回退 N 协议可以正常运行。

本次作业下,发端系统通过以下函数实现回退 N协议。

当发端系统需要发送时,调用函数,并设置 messageType 参数为 MSG_TYPE_SEND。函数将帧(即pBuffer 参数)存入发送队列中,若窗口未满,则发送该帧,并将其移入窗口中;否则不允许发送,在队列中等待。

当发端系统收到 ACK 时,调用函数,并设置 messageType 参数为 MSG_TYPE_RECEIVE。函数 接收到 ACK,将窗口中 ACK 对应的帧之前的帧全部 移出;若此时等待队列中仍有待发送的帧,则按队列顺序逐个发送直至队列空或窗口满。

当发端系统超时时,调用函数,并设置 messageType 参数为 MSG_TYPE_TIMEOUT。函数接收超时,将最近发送过的帧重新发送。

B. 实现

帧结构和帧类型同第II-A节。

定义发端需要使用的等待队列 queue<frame> sendList 和发送窗口 deque<frame> sendWindow。状态可以通过队列和窗口的填充情况进行判断,不需要额外的标记。

根据调用参数 messageType 的不同分情况讨论: 1) 为 MSG_TYPE_SEND 时,首先将 pBuffer 转换为帧格式,存入队尾,若窗口中元素个数大于等于窗口大小,则等待;否则可以发送,将队列中元素发送直至队列空或窗口满。2)为 MSG_TYPE_RECEIVE 时,接收到窗口内某帧对应的 ACK,将窗口内帧逐个弹出,直至弹出帧号对应 ACK 的帧,若等待队列非空,则按队列顺序发送,并将其移入窗口中,直至队列空或窗口满。3)为 MSG_TYPE_TIMEOUT 时,出现超时,将窗口中所有帧重新发送并等待 ACK。

考虑发送时的情况,由于在接收 ACK 时会自动地将窗口填充或将队列清空,因此在发送时只可能存在两种情况: a)窗口未满,队列空; b)窗口满,队列非空(或恰好为空)。只有 a)情况下会需要在发送时将队列中的帧发送,此时队列中仅仅有刚刚存入的新帧,即只有一帧,因此只需要发送队列中的一帧即可。

程序的 C/C++ 风格的伪代码如下所示。

```
int stud_slide_window_back_n_frame(char *pBuffer,
                              int bufferSize,
                              UINT8 messageType)
   switch (messageType)
   {
   case MSG_TYPE_SEND:
      // 复制 pBuffer
      // 将帧加入队尾
      if (窗口内帧数 < 窗口大小)
          // 发送队首的帧
          // 将该帧从队首移至窗口尾
      break;
   case MSG_TYPE_RECEIVE:
      // 复制 pBuffer
       /* 将窗口中ACK帧号前的等待确认的帧清空 */
      while(窗口非空 && 窗口首帧号!= ACK帧号)
          // 弹出窗口首帧
      if (窗口非空)
          // 弹出窗口首帧
      while (窗口内帧数 < 窗口大小 && 队列非空)
          // 发送队首的帧
          // 将该帧从队首移至窗口尾
      break;
   {\color{red} \mathbf{case}} \  \, \mathbf{MSG\_TYPE\_TIMEOUT};
      /* 重新发送窗口中所有帧 */
      for (iter = 窗口首帧; iter != 窗口尾帧; iter++)
          // 发送iter帧
      break:
   default:
      // 程序运行时,不会到达此处
      break;
   }
```

IV. 选择重传协议

A. 要求

选择重传协议下,发送端具有等待队列和发送窗口,1)发送端只有在发送窗口未满时才可以发送,若发送窗口已满则必须等待直至可以发送;2)接收某帧的 ACK,说明该帧之前发送的所有帧均已被收端正确接收,则将所有正确接收的帧从窗口中移出,若发送队列非空,则继续发送直至队列空或窗口填满;3)接收某帧的 NACK,说明接收端发现该帧出错,则在窗口中找到出错帧并重新发送;4)当 ACK 超过阈值时间未到,则发送端默认超时,重新发送窗口内的所有帧,并

等待 ACK。上述情况均满足时,选择重传协议可以正常运行。

本次作业下,发端系统通过以下函数实现选择重传 协议。

当发端系统需要发送时,和接收到 ACK 时,采取的动作同第III-A节。

当发端系统接收到 NACK 时,调用函数,并设置 messageType 参数为 MSG_TYPE_RECEIVE。函数接收 NACK,从发送窗口中找到出错的帧并将其重新发送。

当发端系统超时时,调用函数,并设置 messageType 参数为 MSG_TYPE_TIMEOUT。函数接收超时,将最近发送过的帧重新发送。

B. 实现

帧结构和帧类型,以及等待队列和发送窗口同第IV-B节。

根据调用参数 messageType 的不同分情况讨论:
1) 为 MSG_TYPE_SEND 时,首先将 pBuffer 转换为帧格式,存入队尾,若窗口中元素个数大于等于窗口大小,则等待;否则可以发送,将队首帧发送。2) 为 MSG_TYPE_RECEIVE,且帧类型为 ACK 时,将窗口内帧逐个弹出,直至弹出帧号对应 ACK 的帧,若等待队列非空,则按队列顺序发送,并将其移入窗口中,直至队列空或窗口满。3) 为 MSG_TYPE_RECEIVE,且帧类型为 NACK 时,遍历窗口寻找出错帧,并将其重新发送,若等待队列非空,则按队列顺序发送,并将其移入窗口中,直至队列空或窗口满。4) 为 MSG_TYPE_TIMEOUT 时,某一帧出现超时,遍历窗口寻找超时帧,并将其重新发送。

程序的 C/C++ 风格的伪代码如下所示。

```
// 发送队首的帧
      // 将该帧从队首移至窗口尾
   }
   break;
case MSG_TYPE_RECEIVE:
   // 复制 pBuffer
   if (ACK)
      /* 将窗口中ACK帧号前的等待确认的帧清空 */
      while(窗口非空 && 窗口首帧号!= ACK帧号)
        // 弹出窗口首帧
      if (窗口非空)
        // 弹出窗口首帧
   }
   else if (NACK)
   {
      /* 寻找窗口中出错帧 */
      for (iter = 队首帧; iter != 队尾帧; iter++)
         if (iter帧号 == 出错帧号)
            // 重新发送 iter帧
            break;
   }
   else
      // 程序运行时,不会到达此处
     pass;
   /* 填充窗口 */
   while (窗口内帧数 < 窗口大小 && 队列非空)
      // 发送队首的帧
      // 将该帧从队首移至窗口尾
   break;
case MSG_TYPE_TIMEOUT:
   /* 寻找窗口中超时帧 */
   for (iter = 窗口首帧; iter != 窗口尾帧; iter++)
      if (iter帧号 == 超时帧号)
         // 重新发送 iter帧
         break;
   break;
default:
   // 程序运行时,不会到达此处
   break;
}
```

V. 代码

本次作业详细代码请见附录部分。各部分均在注 释中进行详细说明和解释。



附录

```
#include "sysinclude.h"
#include<queue>
using namespace std;
extern void SendFRAMEPacket(unsigned char* pData, unsigned int len);
#define WINDOW_SIZE_STOP_WAIT 1
#define WINDOW_SIZE_BACK_N_FRAME 4
// Suggested in the handbook of NetRiver
typedef enum {data,ack,nak} frame_kind;
typedef struct frame_head
    frame\_kind \ kind;
    unsigned int seq;
    unsigned int ack;
    unsigned char data[100];
};
typedef struct frame
{
    frame_head head;
    unsigned int size;
};
// Queue and Window
queue<struct frame> sendList;
deque<struct frame> sendWindow;
* \ \mathit{Stop-and-Wait} \ \mathit{Protocol}
int stud_slide_window_stop_and_wait(char *pBuffer, int bufferSize, UINT8 messageType)
{
    static bool send = true; // A flag to tag if it is available to send
    struct frame f;
    switch(messageType)
        // To send a new frame
        case MSG TYPE SEND:
            // Push the frame into the queue
            memcpy(\&f, pBuffer, sizeof(f));
            f.size = bufferSize;
            sendList.push(f);
            // If it is available to send
            if (send)
            {
                // Send the first frame in the queue.
                // (There is at least one frame in the queue.)
                f=sendList.front();
                SendFRAMEPacket((unsigned char*)(&f),f.size);
                // Because of the Stop&Wait protocol, after sending one frame,
                /\!/ the sender cannot send any new frames, until it receives an ACK.
                send = false;
            }
            break;
        // To receive an ACK
        case MSG_TYPE_RECEIVE:
```

```
// The first frame is received. Pop it.
            sendList.pop();
            // Sending is available.
            send = true;
            // If there are still frames in the queue, continue to send.
            if (!sendList.empty())
                f=sendList.front();
                SendFRAMEPacket((\,unsigned\ char\,*)(\&\,f\,)\,,f\,.\,siz\,e\,)\,;
                send = false;
            }
            break;
        // To handle a timeout exception
        case MSG_TYPE_TIMEOUT:
            // Send the first frame in the queue again.
            f = sendList.front();
            SendFRAMEPacket((unsigned char*)(&f),f.size);
            send = false;
            break:
        // Shouldn't come to default!
        default: break;
    }
    return 0;
* Back-N Protocol
int stud_slide_window_back_n_frame(char *pBuffer, int bufferSize, UINT8 messageType)
    // Because in BackN protocol the sender sends all frames left
    // in the window, the send flag is not necessary anymore.
    struct frame f;
    switch(messageType)
    {
        // To send a new frame
        {\color{red} \mathbf{case}} \  \, \mathbf{MSG\_TYPE\_SEND} :
            // Push the frame into the queue.
            memcpy(&f,pBuffer,sizeof(f));
            f.size = bufferSize;
            sendList.push(f);
            // If there are still spare places in the window,
            // send this frame and push it into the window.
            if(sendWindow.size() < WINDOW_SIZE_BACK_N_FRAME)
                f = sendList.front();
                sendWindow.push_back(f);
                SendFRAMEPacket((unsigned char*)(\&f),f.size);\\
                // The frame waits for its ACK in the window.
                sendList.pop();
            }
            break;
        // To receive an ACK
        {\color{red}\mathbf{case}}\  \, \mathbf{MSG\_TYPE\_RECEIVE:}
            memcpy(&f, pBuffer, sizeof(f));
            // Pop all frames in the window, whose number is
            // lower than or equal to the ACK.
```

计算机网络作业 1

```
// Big endien - Small endien
                sendWindow.pop\_front();
            if (!sendWindow.empty())
                sendWindow.pop_front();
            // Fill the window with frames in the waiting list,
            // and send all these frames
            while(sendWindow.size()<WINDOW_SIZE_BACK_N_FRAME && !sendList.empty())</pre>
                 f=sendList.front();
                sendWindow.push_back(f);
                SendFRAMEPacket((unsigned char*)(&f),f.size);
                sendList.pop();
            }
            break;
        // To handle a timeout exception
        case MSG_TYPE_TIMEOUT:
            // Resend all frames
            for(deque<struct frame>::iterator iter = sendWindow.begin(); iter != sendWindow.end(); ++iter)
                SendFRAMEPacket((unsigned char*)&(*iter),iter->size);
        // Shouldn't come to default!
        default: break;
    }
    return 0;
}
  Selective Repeat
int stud_slide_window_choice_frame_resend(char *pBuffer, int bufferSize, UINT8 messageType)
    struct frame f;
    switch(messageType)
        // To send a frame
        case MSG_TYPE_SEND:
            //\ \textit{Push the frame into the queue}\,.
            memcpy(\&f, pBuffer, sizeof(f));
            f.size=bufferSize;
            sendList.push(f);
            // If there are still spare places in the window,
            // send this frame and push it into the window.
            if (sendWindow.size() < WINDOW_SIZE_BACK_N_FRAME)
                 f=sendList.front();
                sendWindow.push_back(f);
                SendFRAMEPacket((\,unsigned\ char^*)(\&\,f\,)\,,f\,.\,size\,)\,;
                 sendList.pop();
            }
            break;
        // To receive an ACK/NACK
        case MSG_TYPE_RECEIVE:
            memcpy(\&f, pBuffer, sizeof(f));
            // If it is an ACK...
            if(ntohl(f.head.kind) == ack)
            {
                // Pop all frames in the window, whose number is
                 // lower than or equal to the ACK.
```

计算机网络作业 1

```
while (!sendWindow.empty() && ntohl(sendWindow.begin()->head.seq) != ntohl(f.head.ack))
                 // Big endien - Small endien
                sendWindow.pop\_front();
             if (!sendWindow.empty())
                sendWindow.pop_front();
        }
        // Otherwise, it is an NACK
        else if(ntohl(f.head.kind) == nak)
             // Find the wrong frame
            for(deque<struct frame>::iterator iter = sendWindow.begin(); iter != sendWindow.end(); ++iter)
                 if(ntohl(f.head.ack)==ntohl(iter->head.seq))
                 {
                     SendFRAMEPacket((unsigned char*)\&(*iter), iter->size);\\
                 }
        // Fill the window with frames in the waiting list,
        // and send all these frames.
        while (sendWindow.size()<WINDOW_SIZE_BACK_N_FRAME && !sendList.empty())</pre>
        {
                 f=sendList.front();
                sendWindow.push\_back(f);
                 sendList.pop();
                SendFRAMEPacket((unsigned char*)(&f),f.size);
        }
        break;
    // To handle a timeout exception
    {\color{red}\mathbf{case}}\ \mathbf{MSG\_TYPE\_TIMEOUT};
        // Wrong frame sequence number
        unsigned int seq;
        memcpy(&seq,pBuffer,sizeof(seq));
        // Find the wrong frame and resend it.
        for(deque<struct frame>::iterator iter = sendWindow.begin(); iter != sendWindow.end(); ++iter)
            if(ntohl(seq) = ntohl(iter->head.seq))
            {
                SendFRAMEPacket((unsigned char*)(&(*iter)),iter->size);
                 break;
            }
        break;
    // Shouldn't come to default!
    default: break;
}
return 0;
```

