

# Ligação de dados

Trabalho Laboratorial 1

Relatório

Rede de Computadores

Licenciatura em Engenharia Informática e Computação

Marco André Rocha

Ricardo André de Matos

up202004891@fe.up.pt

up202007962@fe.up.pt

#### Sumário

Este relatório foi realizado no âmbito da unidade curricular de Redes de Computadores (**RC**) e tem como incidência o primeiro trabalho que nos foi proposto e cuja principal meta era o desenvolvimento de uma aplicação robusta capaz de transferir dados entre duas máquinas através da porta série, tendo sido imperativa a implementação de um protocolo de comunicação.

Com este relatório visamos detalhar a implementação do trabalho bem como explicar os conceitos teóricos que foram postos em prática para o efeito, sendo de realçar que todas as metas que nos foram propostas foram alcançadas com sucesso.

## Introdução

O trabalho pode ser dividido em dois objetivos concretos: elaboração da camada do protocolo de ligação de dados (LL - Link Layer) e elaboração da camada de aplicação (AL - Application Layer).

O propósito do **LL** é fornecer um serviço robusto de comunicação entre duas máquinas ligadas através de um canal de transmissão - porta série. Em adição, o **LL** deve fornecer à camada superior (mais concretamente o **AL**) uma interface de uso de forma a garantir a independência entre camadas.

No que concerne ao **AL**, este deve assegurar um simples protocolo de aplicação que permita um serviço de transferência estável de ficheiros que é oferecido pela camada inferior.

Pretendemos com este relatório explicar os conceitos teóricos aplicados e esclarecer as abordagens que tomamos durante a implementação do trabalho. Nesse sentido, e seguindo a estrutura que nos foi proposta, este relatório conta com a estrutura infra-mencionada:

- Arquitetura blocos funcionais e interfaces;
- Estrutura do código APIs, principais estruturas de dados, principais funções e a sua relação com a arquitetura;
- Casos de uso principais identificação; sequências de chamada de funções;
- Protocolo de ligação lógica identificação e descrição da estratégia de implementação dos principais aspetos funcionais;
- Protocolo de aplicação identificação e descrição da estratégia de implementação dos principais aspetos funcionais;
- Validação descrição dos testes efetuados e apresentação de resultados;
- Eficiência do protocolo de ligação de dados caracterização estatística da eficiência do protocolo;
- Conclusões síntese de informação e reflexão sobre os objetivos de aprendizagem alcançados;

## Arquitetura

As duas camadas previamente mencionadas, **AL** e **LL**, encontram-se desenvolvidas nos ficheiros **application\_layer.c** e **link\_layer.c**, com ficheiros auxiliares **app\_layer\_utils.c** e **message.c**, respetivamente. Por sua vez, o **AL** atua como intermediário entre o utilizador e o **LL**, chamando as funções de interface oferecidas pelo **LL**.

O código, para além da divisão em duas camadas, está dividido também em dois blocos funcionais: emissor (Tx) e receptor (Rx). Ambos os blocos chamam funções das duas camadas desenvolvidas, todavia define-se uma distinção entre ambos, visto as funções llwrite() e llread() serem chamadas exclusivamente pelo Tx e Rx, respetivamente. Além disso, as funções llopen() e llclose() têm implementações diferentes para cada role para assegurar independência entre emissão e recepção.

## Estrutura do código

O código-fonte do programa encontra-se dividido em **6 ficheiros** consoante as camadas e funcionalidades implementadas. A cada um destes ficheiros está associado um header file, havendo também três header files para definir *macros* relevantes.

#### link\_layer.c

- llopen() responsável por estabelecer a conexão (e seus parâmetros) entre o Rx e o Tx.
- llwrite() responsável pela correta emissão dos dados por Tx para o Rx.
- llread() responsável pela válida leitura dos dados enviados por Rx.
- **llclose()** termina a ligação, dando reset aos parâmetros da serial port.

#### message.c

- sendAndWaitMessage() escreve uma trama para a serial port esperando por uma válida resposta que é validada através de uma máquina de estados (implementada com recurso a uma virtual table). O envio da trama está protegido por um temporizador, com um número fixo de tentativas definido no estabelecimento da conexão.
- **sendInformationFrame()** cria e envia uma trama de informação, na forma de um array de bytes, com os dados passados por parâmetro. Calcula o **BCC2** e faz o **byte stuffing** dos dados para evitar problemas de interpretação ao enviar a informação.
- readMessageWithResponse() -Lê uma trama até que a máquina de estados chegue a um estado final, podendo ser enviada uma resposta positiva ou negativa.

#### set\_st.c

- set\_lookup\_transitions() recebendo um estado da state\_machine e um código de retorno do decorrer da receção e processamento de um byte em função desse estado, retorna-se o estado para qual devemos ir a seguir.
- set\_entry\_state(), set\_flag\_state() ... definem a forma como reagir a um byte lido no estado apropriado tendo em conta o role do programa e o estado atual, mais propriamente se já estabelecemos conexão ou não.

#### utils.c

- stuffData() e unstuffData() Adiciona/Remove ESC bytes aos dados passados como argumento e que podem ser confundidos com bytes importantes: ESC e FLAG.
- BCC2() calcula o BCC de um dado array de dados aplicando operações XOR a cada linha do array sendo o valor resultante comparado com o BCC2 recebido.

## application\_layer.c

• applicationLayer() - usando as funções oferecidas pelo LL, abre a conexão e envia/recebe os dados dos ficheiros escolhidos, acabando por fechar a ligação no fim.

#### app\_layer\_utils.c

- makeCtrlPacket(), parseCtrlPacket() Processam tramas de controlo que são enviadas para demarcar o início e fim dos dados, contendo o nome e tamanho do ficheiro a enviar.
- makeDataPacket(), parseDataPacket() Servem para encapsulamento do AL das tramas de informação enviadas, indicando a quantidade de bytes que contém.
- sendFile(), rcvFile() Funções principais do AL e que asseguram a leitura de ficheiro e envio desses dados (Tx) e a recepção e escrita desses dados em ficheiro (Rx) com as funções llread() e llwrite(). Estas funções invocam as 4 funções de packets anteriores.

## Casos de uso principais

A aplicação deve ser compilada usando o *Makefile* incluído e para executar o programa deve-se usar os seguintes argumentos:

**Emissor:** ./main /dev/tty<porta> tx <ficheiro> **Recetor:** ./main /dev/tty<porta> rx <destino>

<porta> : Porta a ser usada na comunicação

<ficheiro>: Path do ficheiro a enviar

<destino> : Path onde guardar ficheiro a receber

Executa-se **Rx** primeiro para não haver uma trama perdida logo no início. De seguida, o **Tx** deve ser aberto e fica então estabelecida uma ligação pela porta série através da função **llopen()** (chamada por ambos os roles). Após isso, **Tx** começa a enviar através do **llwrite()** o ficheiro escolhido pelo utilizador e, por sua vez, simultaneamente, **Rx** recebe os conteúdos através da função **llread()** e vai escrevendo num ficheiro de destino. A transmissão é feita trama a trama até que todos os dados sejam transmitidos. Assim que **Tx** termina a transmissão de dados, **llclose()** é chamada por ambos os roles de modo a terminar a ligação corretamente.

Durante qualquer fase do processo acima descrito, caso **Rx** não obtenha resposta alguma durante 12s, o programa termina. De modo semelhante, o **Tx** tenta comunicar 3x com intervalos de 3s, e termina caso não obtenha resposta. De notar que estes valores são configuráveis com uso de *macros* e/ou na passagem do argumentos para o *aplicationLayer*.

# Protocolo de ligação lógica

### llopen()

Nesta fase é enviado um SET, com temporizador pelo Tx ao qual se espera receber um UA. O Rx fica portanto à espera de um SET ao qual responde com um UA. Em caso de problemas no recepcionamento do UA por parte do Tx, Rx poderá encontrar-se já noutra face do programa mas continuará a saber responder ao SET recebido.

De mencionar que a porta série é aberta e configurada nesta função. sendo também importante referir que foi configurada com o **VTIME** a 1 e o **VMIN** a 0, para que o read não seja bloqueante.

```
// Set new port settings
if (tcsetattr(fd, TCSANOW, &newtio) == -1)
{
    perror("tcsetattr");
    exit(-1);
}

// Set up the connection between Tx and Rx

if (connectionParameters.role == LlRx)
{
    if (readMessageWithResponse(fd) < 0)
    {
        DEBUG_PRINT("Connection attempt to rx failed\n");
        return -1;
    }

    set_rx_ready();
}

if (connectionParameters.role == LlTx)
{
    unsigned char cmd[5] = {FLAG, ADDR_ER, SET, BCC(ADDR_ER, SET), FLAG};
    if (sendAndWaitMessage(fd, cmd, 5) < 0)
    {
        DEBUG_PRINT("Connection attempt to tx failed\n");
        return -1;
    }

    set_tx_ready();
}</pre>
```

## llwrite()

Nesta função é enviado uma trama de informação em que o campo de dados é recebido por argumento. A função <u>sendInformationFrame</u>, como referido acima, é responsável por criar e enviar a trama de informação de forma correta. Caso tenha **ocorrido um REJ** (return > 0), então tenta-se enviar de novo a trama um certo número de vezes. Em caso de a trama ter sido transmitida de forma correta, e sido recebido o **RR correto**, então retorna-se corretamente da função. Caso contrário, considera-se que a ligação está instável, não sendo possível uma transmissão sólida.

### llread()

Nesta função é lido um pacote de dados. A função <u>readMessageWithResponse</u> é chamada para tal. Existem 3 casos: 1) a informação lida corresponde a um pacote anterior e a função <u>readMessageWithResponse</u> envia um RR(i) com i igual ao pacote que esperava receber e continua a sua leitura, de forma a que o **llread()** só retorna quando tiver o pacote na ordem correta. 2) Se a informação lida estiver errada, o BCC2 alerta-nos disso e envia-se um REJ do n° de pacote correspondente. 3) No caso de a informação estiver correta envia-se um RR para o pacote seguinte.

```
int llread(unsigned char *packet)
{
    static int r_packet = 0;
    set_rcv_packet_nr(r_packet);
    int r = readMessageWithResponse(fd);

    if (r > 0) // if rcv data is correct
    {
        r_packet = (r_packet + 1) % 2;
        DEBUG_PRINT("readMessage > 0 with r_packet = %d\n", r_packet);

        unsigned char cmd[5] = {FLAG, ADDR_ER, RR(r_packet), BCC(ADDR_ER, RR(r_packet)), FLAG};
        write(fd, cmd, 5);

        DEBUG_PRINT("Returning data from packet\n");
        return get_data(packet);
    }
    else if (r < 0) // BCC2 is not ok
    {
        unsigned char cmd[5] = {FLAG, ADDR_ER, REJ(r_packet), BCC(ADDR_ER, REJ(r_packet)), FLAG};
        write(fd, cmd, 5);
        DEBUG_PRINT("REJ was sent\n");
        return 0;
    }

    DEBUG_PRINT("LL read return 0\n");
    return -1;
}</pre>
```

#### llclose()

Esta função tem o propósito de terminar a ligação entre os dois programas. Para tal, **Tx** envia um comando **DISC** que deverá receber outro comando **DISC** como resposta e ao qual responde com um **UA** final (uso de <u>sendAndWaitMessage</u> e <u>readMessageWithResponse</u>). Por fim, são repostas as configurações anteriores da serial port.

## Protocolo de aplicação

O AL deve ser simples e conceder uma interface ao utilizador, utilizando as 4 funções de interface fornecidas pelo LL, sendo responsável por: ler ficheiros a transmitir, escrever ficheiros de destino e construir pacotes de controlo e de dados. Para tal, após estabelecida uma ligação, as funções sendFile() e rcvFile() são chamadas consoante o role para efetivamente executar a transferência do ficheiro.

```
// Open connection between TX and RX
if (llopen(connectionParameters) < 0)
{
    printf("Connection couldn't be established.\n");
    return;
}

printf("\nA connection was established.\n");

if (connectionParameters.role == LlTx)
    if (sendFile(filename) < 0)
    {
        printf("File sending failed.\n");
        return;
    }

if (connectionParameters.role == LlRx)
        if (rcvFile(filename) < 0)
        {
            printf("File receiving failed.\n");
            return;
        }

printf("File transfer complete. Starting to close connection...\n");

if (llclose(1) < 0)
{
            printf("The closing of the connection failed.\n");
            return;
}

printf("Connection closed.\n");</pre>
```

#### sendFile()

Abaixo segue-se a sequência de ações executadas pela função **sendFile()** e chamadas a funções auxiliares:

- Abre o ficheiro a enviar (al\_open\_tx());
- Cria e envia trama de controlo inicial (makeCtrlPacket()) na qual se encontram o nome e tamanho do ficheiro a enviar:
- Leitura e envio do ficheiro em tramas de informação (através de **llwrite()**); construídas através da função **makeDataPacket()**;
- Envia trama de controlo final e fecha ficheiro lido (al\_close\_tx());

#### rcvFile()

Abaixo segue-se a sequência de ações executadas pela função **rcvFile()** e chamadas a funções auxiliares:

- Espera receber a trama de controlo inicial e fazer o seu parsing com a função parseCtrlPacket() de onde extrai o nome e tamanho do ficheiro a receber;
- Abre o ficheiro onde escrever os conteúdos a serem recebidos (al\_open\_rx());
- Recebe as múltiplas tramas de informação que compõem o ficheiro através do **llread()** e faz o seu parsing com **parseDataPacket()**;
- Escreve os dados extraídos do parsing anterior no ficheiro (writeToFile());
- Indica a percentagem do processo de transferência pendente calculando o número de bytes já recebidos e os que ainda faltam receber;
- Espera receber a trama de controlo final e fecha ficheiro escrito (al\_close\_rx());

Durante a transferência do ficheiro é usado um número de série em ambas as funções rcvFile() e sendFile() de modo a assegurar o envio e recepção sequencial das tramas. Caso se detectem erros na sequência ou algumas das funções llread() ou llwrite() falhem por algum motivo alheio ao AL, a transferência cessa.

## Validação e Eficiência do protocolo de ligação de dados

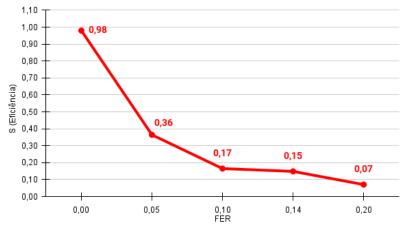
No sentido de avaliar a eficiência do programa desenvolvido, foram efetuados vários testes variando diversos parâmetros (variando apenas 1 e mantendo os restantes constantes em cada caso):

- Envio de vários ficheiros com diferentes tamanhos (principalmente 11 KB e 1.2MB)
- Geração de ruído no BCC1 e no BCC2 com FER de 0, 5, 10, 15 e 20 %
- Bloqueio da ligação por cabo das porta série
- Diferentes Baudrate 4800, 9600, 19200, 38400
- Diferentes tamanhos da trama de informação 50, 500, 1000, 1500
- Diferentes tempos de propagação (simulados) 2 até 8 ms, valores baixo mas que revelam a rápida perda de eficiência

#### Variação do FER

O FER tem um grande impacto na eficiência do protocolo. Um erro gerado no BCC1 força a timeout e ausência de resposta do Rx causando uma espera de 3s para nova tentativa. Um erro no BCC2 será mais rápido de recuperar pois apenas causam o reenvio imediato da trama. Testou-se então o programa com erros tanto no BCC1 como no BCC2, em conjunto.

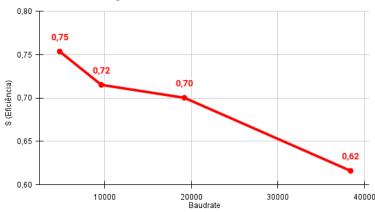
#### Eficiência com variação de FER



## Variação do baudrate

Com este gráfico verificamos que o aumento da capacidade de ligação (baudrate) leva a uma queda não muito significativa da eficiência.

Eficiência com variação de baudrate



## Variação do tamanho de I tramas

Quanto maior o tamanho da trama de informação maior a eficiência do programa. Isto verifica-se porque serão feitos menos envios de tramas contendo cada uma destas mais informação, levando a que timeout ocorra menos vezes.

Eficiência com variação de tamanho de trama I



#### Variação do tempo de propagação

Variando o tempo de propagação diminui-se a eficiência do programa. Isto deve-se ao facto de a aplicação passar mais tempo em idle sem enviar tramas (tempo morto) uma vez que simulamos artificialmente o delay de envio recorrendo à função usleep().

Eficiência com variação de tempo de propagação



Focando agora numa visão mais teórica sobre o protocolo utilizado para controlo de erros nas tramas de informação (Stop & Wait), após o envio de cada trama, Tx aguarda resposta de confirmação (RR) pelo Rx. Caso este último detecte erros na parte dos dados da trama de informação recebida, é necessário que a trama seja novamente enviada, pelo que uma resposta negativa é retornada (REJ). Só após receber resposta é que Tx deve enviar outra trama, podendo esta ser a seguinte da sequência, em caso de RR, ou a mesma em caso de REJ. Para o Rx conseguir identificar que trama está a receber, estas encontram-se numeradas alternando valores 1 e 0 no campo de controlo.

Caso **Tx** não receba resposta, quer porque a trama não chegou a **Rx** ou a resposta deste não retornou ao emissor, **Tx** deve assegurar um mecanismo de reenvio por tentativas após 3s segundos e, por fim, após 3 tentativas, dar timeout e **Tx** termina então o programa unilateralmente. O mesmo sucede do lado do Rx que termina por timeout após não receber comunicação em 12s.

#### Conclusões

#### Síntese

Este projeto tinha como principal finalidade a implementação de um protocolo de ligação de dados entre duas máquinas através de uma porta série.

Foi de fulcral importância a identificação da necessidade de isolamento entre as duas camadas, AL e LL, a desenvolver, tendo estas, por sua vez, funcionamento e responsabilidades independentes. Em adição, a camada LL, por ser inferior, deve oferecer uma interface de uso à camada superior, AL, sendo isso assegurado através das 4 funções llopen(), llwrite(), llread() e llclose().

No mesmo sentido, para além de divisão em duas camadas, o programa deve apresentar dois blocos funcionais distintos (**Tx** e **Rx**) que invocam diferentes funções conforme o role desempenhado.

O LL encarrega-se da comunicação efetiva pela porta série através da construção de tramas, seu envio e receção, resposta a tramas, byte stuffing/destuffing, detecção e atuação sobre erros, etc. Por sua vez, o AL serve de simples intermediário entre o utilizador e o LL, fazendo uso das 4 funções disponibilizadas pelo LL, permitindo ler/escrever os ficheiros enviados/recebidos conforme se atue como Tx ou Rx, respetivamente.

No sentido de avaliar a eficiência do programa desenvolvido, foram efetuados vários testes que comprovaram a eficiência e também a robustez a erros do código desenvolvido e que foram de encontro ao que seria esperado.

#### Reflexão

O trabalho foi concluído com sucesso tendo os objetivos principais que nos foram preconizados sido cumpridos tal como, julgamos nós, todos os objetivos secundários.

Este projeto laboratorial muniu-nos de conhecimentos práticos no que concernem protocolos de aplicação e ligação de dados, subjacente estrutura e mecanismos no envio/ receção de dados, bem como incidir sobre o respetivo processo de encapsulamento e isolamento de camadas. Em adição, podemos igualmente afirmar que foram consolidados conceitos teóricos previamente lecionados nas aulas teóricas, culminando no enriquecimento do nosso conhecimento no domínio das redes de comunicação.

# Anexo - Código

## link\_layer.c

```
int llopen(LinkLayer connectionParameters)
   fd = open(connectionParameters.serialPort, O RDWR | O NOCTTY);
  connectionParameters_cpy = connectionParameters;
      perror(connectionParameters.serialPort);
```

```
perror("tcsetattr");
    set rx ready();
    if (sendAndWaitMessage(fd, cmd, 5) < 0)</pre>
    set_tx_ready();
static int w packet = 0;
    ret = sendInformationFrame(fd, buf, bufSize, w_packet);
        w_packet = (w_packet + 1) % 2;
        DEBUG_PRINT("\nW_PACKET ::: %d\n", w_packet);
```

```
} while (numTries < connectionParameters_cpy.nRetransmissions);</pre>
set_rcv_packet_nr(r_packet);
int r = readMessageWithResponse(fd);
    r_packet = (r_packet + 1) % 2;
    DEBUG_PRINT("readMessage > 0 with r_packet= %d\n", r_packet);
    return get_data(packet);
       unsigned char cmd[5] = {FLAG, ADDR_ER, REJ(r_packet), BCC(ADDR_ER, REJ(r_packet)),
    if (sendAndWaitMessage(fd, cmd, 5) < 0)</pre>
```

```
sleep(1);
   int r = readMessageWithResponse(fd);
   double time_spent = (end.tv_sec - begin.tv_sec) +
   printf("TIME TO FINISH: %f\n", time_spent);
close(fd);
```

#### message.c

```
#include "message.h"

extern int (*set_state[])(unsigned char c);
static int (*set_state_fun)(unsigned char c);

int alarm_flag = 0;
static int rcv_paket_nr = 0;

static int nRtr;
static int timeout;

void alarm_handler()
{
    alarm_flag = 1;
}
```

```
void set_rcv_packet_nr(int rcv_paket)
  rcv_paket_nr = rcv_paket;
int sendAndWaitMessage(int fd, unsigned char *msg, int messageSize)
          int restToWrite = messageSize - ret;
          bytes = read(fd, &buf, 1);
          if (bytes == 0)
```

```
if (get_set_state() == EXIT_SET_STATE)
cmd[2] = CTRL_S(packet);
memcpy(cmd + 4, data, dataSize);
int ret = sendAndWaitMessage(fd, stuffed cmd, dataSize + 6 + n mis flags);
```

```
unsigned char bytes;
    bytes = read(fd, &buf, 1);
    if (bytes == 0)
```

```
else if (get_control() == CTRL_S(0) || get_control() == CTRL_S(1))
                      if (get_control() != CTRL_S(rcv_paket_nr))
                               unsigned char cmd[5] = {FLAG, ADDR_ER, RR(rcv_paket_nr), BCC(ADDR_ER,
RR(rcv_paket_nr)), FLAG};
                      return get data size();
                  else if (get_control() == DISC)
                      if (sendAndWaitMessage(fd, cmd, 5) < 0)</pre>
```

#### set\_st.c

```
#include "set_st.h"

unsigned char msg[5] = {0};

static unsigned char sdata[BUF_SIZE];

static int data_size = 0;
```

```
set_entry_state, set_flag_state, set_a_state, set_c_state, set_bcc_state, set_stop_state,
      msg[0] = c;
int set flag state(unsigned char c)
      msg[2] = c;
```

```
if (memcmp(&c, &validation, 1) == 0)
   msg[3] = c;
   if (msg[2] == CTRL_S(1) || msg[2] == CTRL_S(0))
```

```
msg[3] = usData[usSize - 1]; // BCC2
if (memcmp(\&bcc2, (msg + 3), 1))
```

```
memcpy(dt, usData, usSize - 1);
```

```
void set_tx_ready()
{
    // TX can recieve RR
    tx_ready_to_send = 1;
}
void set_rx_ready()
{
    rx_RR = 1;
}
int is_tx()
{
    return tx_ready_to_send;
}
int is_rx()
{
    return rx_RR;
}
```

#### utils.c

```
finclude "utils.h"

int countProblematicFlags(unsigned char *data, int dataSize)
{
   int n_misleading_flags = 0;
   for (int i = 0; i < dataSize; i++)
   {
      if (data[i] == FLAG || data[i] == ESC)
        {
            n_misleading_flags++;
      }
   }
   return n_misleading_flags - 2;
}

int stuffData(unsigned char *data, int dataSize, unsigned char *stData, int stSize)
{
   stData[0] = FLAG;
   stData[stSize - 1] = FLAG;
   for (int i = 1, j = 1; i < dataSize - 1; i++, j++)
   {
      if (data[i] == FLAG)
        {
        stData[j++] = ESC;
        stData[j] = XOR_FLAG;
   }
}</pre>
```

## application\_layer.c

```
#include "application_layer.h"
void applicationLayer(const char *serialPort, const char *role, int baudRate,
  LinkLayerRole LRole = (!strcmp(role, "tx")) ? LlTx : LlRx;
   strcpy(connectionParameters.serialPort, serialPort);
       if (sendFile(filename) < 0)</pre>
   if (connectionParameters.role == LlRx)
```

app\_layer\_utils.c

```
#include "app_layer_utils.h"
FILE *fp_tx = NULL;
FILE *fp_rx = NULL;
void al_close_rx()
int al_open_tx(const char *filename_tx)
  fp_tx = fopen(filename_tx, "r");
void al_open_rx(const char *filename_rx)
int readFromFile(unsigned char *message_send, unsigned msg_size)
  return fread(message_send, 1, msg_size, fp_tx);
  return fwrite(message_rcv, msg_size, 1, fp_rx);
int makeCtrlPacket(unsigned char ctrlByte, unsigned char *packet, const char *filename, int filesize)
```

```
packet[0] = ctrlByte;
    int div = currentFileSize / 256;
    currentFileSize = div;
if (packetBuffer[0] != CTRL START && packetBuffer[0] != CTRL END)
```

```
if (packetBuffer[fileNameStart - 2] == TYPE_FILENAME)
.nt makeDataPacket(unsigned char *packet, int seqNum, unsigned char *data, int dataLen)
 packet[1] = seqNum;
```

```
unsigned char message_send[MAXSIZE_FRAME];
```

```
int seqNum = 0, num_read_bytes;
while ((num_read_bytes = readFromFile(data, MAXSIZE_DATA)))
    int msg_size = makeDataPacket(message_send, seqNum, data, num_read_bytes);
    if (llwrite(message send, msg size) < 0)</pre>
    sleep(1);
packet_size = makeCtrlPacket(CTRL_END, message_send, filename, file_send_size);
```

```
if (parseCtrlPacket(message_rcv, &file_rcv_size, rcv_filename) < 0)</pre>
al_open_rx(filename);
int packet_size, num_bytes_rcv = 0, seqNum = 0;
    if (packet_size == 0)
    else if (packet_size < 0)</pre>
```

```
else if (message_rcv[0] == CTRL_DATA)
          if (seqNum != rcv_seqNum)
                    printf("Received packet out of order!\n Expected %d and recieved %d\n", seqNum,
          num bytes rcv += data size;
          percentageLevel = (float)num_bytes_rcv / (file_rcv_size)*100;
percentageLevel);
          if (num_bytes_rcv == file_rcv_size)
```

```
printf("CTRL %d", message_rcv[0]);
if (parseCtrlPacket(message_rcv, &file_rcv_size_end, rcv_fileName_end) < 0)</pre>
if (strcmp(rcv_filename, rcv_fileName_end) != 0)
```