#### Redes de Computadores

# Protocolo de Ligação de Dados

Ângela Cardoso e Bruno Madeira



5 de Novembro de 2015

## Sumário

Relatório relativo ao primeiro trabalho prático da unidade curricular Redes de Computadores do curso Mestrado Integrado em Engenharia Informática e Computação que consiste na implementação de uma aplicação que transfere imagens entre dois computadores fazendo uso da porta-série. O principal objectivo do trabalho é colocar em prática alguns dos conceitos leccionados na cadeira relativos a protocolos de ligação de dados.

O relatório apresenta o estado final do projecto e as considerações dos estudantes responsáveis pela sua implementação face ao resultado obtido.

# Conteúdo

| 1            | Intr                        | rodução 2 |   |         |  |
|--------------|-----------------------------|-----------|---|---------|--|
| 2            | $\mathbf{Arq}$              | quitetu   | ra e Estrutura de Código                      | 3       |  |
|              | 2.1 Arquitectura            |           |   | 3       |  |
|              | 2.2                         | Estrut    | ura do código                                 | 3       |  |
|              |                             | 2.2.1     | Estruturas de dados                           | 3       |  |
|              |                             | 2.2.2     | Funções privadas da DataLinkProtocol          | 3       |  |
|              |                             | 2.2.3     | Funções privadas da AppProtocol.c             | 4       |  |
|              |                             | 2.2.4     | Funções disponibilizadas por FileFuncs.h      | 4       |  |
|              |                             | 2.2.5     | Funções da App.c                              | 4       |  |
| 3            | Casos de uso principais     |           |   | 5       |  |
| 4            | Protocolo de ligação lógica |           |   |         |  |
| 5            | Pro                         | tocolo    | le aplicação 7                                |         |  |
| 6            | Elei                        | mentos    | s de valorização                              | 8       |  |
|              | 6.1                         | Regist    | o de ocorrências                              | 8       |  |
|              | 6.2                         | Definie   | ções básicas                                  | 8       |  |
|              | 6.3                         | Gerad     | or aleatório de erros e REJs                  | 8       |  |
|              | 6.4                         | Repres    | sentação do progresso                         | 8       |  |
| 7            | Validação 9                 |           |   |         |  |
| 8            | Conclusões                  |           |   | 10      |  |
| 9            | Bib                         | liografi  | ia  | 5 6 7 8 |  |
| Aı           | ppen                        | dices     |   | 12      |  |
| $\mathbf{A}$ | Cóc                         | digo Fo   | nte   | 13      |  |
|              | A.1                         | Função    | o set_basic_definitions em DataLinkProtocol.c | 13      |  |
|              | A.2                         | Função    | o randomErrorData em DataLinkProtocol.c       | 14      |  |
| В            | Tip                         | os de 7   | Γramas Usadas                                 | 15      |  |
| $\mathbf{C}$ | Dia                         | grama     | de chamadas a funções (Fluxo)                 | 16      |  |
| D            | Dia                         | grama     | de Módulos                                    | 18      |  |

## Introdução

Este relatório incide sobre projecto desenvolvido para o primeiro trabalho prático de Redes de Computadores que consiste na implementação de uma aplicação que transfere imagens entre dois computadores fazendo uso da porta-série. A aplicação deve usar um protocolo de ligação de dados Stop N Wait ARQ híbrido que deve assegurar a fiabilidade da transmissão mesmo em caso de desconexão. Deve também usar um protocolo de aplicação que é responsável pelo envio da imagem. O código desenvolvido deve ser estruturado em camadas, respeitando o princípio de encapsulamento, de modo a assegurar cada protocolo funciona de forma independente.

O trabalho foi utilizando a linguagem de programação C num ambiente com um sistema operativo baseado em Linux. O código pode ser verificado em anexo e será referenciado em algumas secções do relatório.

Este relatório tem como objectivo reportar qual o estado final da aplicação desenvolvia, clarificar detalhes do processo de implementação/código e a opinião dos estudantes face ao projecto realizado.

Do capítulo 2 ao 4 são expostas as estruturas e os mecanismos implementados na concepção da aplicação sem incidir em detalhes específicos destes. Detalhes relativos à implementação dos protocolos são apresentados nos capítulos 5 e 6 e detalhes relativos à implementação de componntes extra são apresentados no capítulo 7. O capítulo 8 é relativo à validação e testes efectuados.

# Arquitetura e Estrutura de Código

### 2.1 Arquitectura

Cada módulo desenvolvido no projecto pode ser identificado pelos headers files do código fonte que são:

- DataLinkProtocol implementa e disponibiliza funcionalidade da camada de ligação de dados.
- AppProtocol implementa e disponibiliza funcionalidades da camada de aplicação relacionadas com o envio/recepção de pacotes.
- user\_interface implementa segmentos e disponibiliza funcionalidades ligadas ao interface de utilizador.
- FileFuncs disponibiliza funções para leitura e escrita de ficheiros.
- App.c onde está a função main e são chamadas as principais funções de outro módulos em conjunto com as operações adicionais necessárias.
- utilities. h foi criada com o intuito de ter métodos, estruturas e funcionalidades úteis a todos os módulos desenvolvidos. O seu uso principal no projecto é auxiliar o debug dos diversos modelos desenvolvidos.

Pode verificar-se no diagrama de módulos, disponível no anexo D, as relações entre estes módulos.

#### 2.2 Estrutura do código

Seguidamente são apresentadas as principais estruturas e funções desenvolvidas em cada módulo sendo algumas ocultadas uma vez que são referidas em maior detalhe nos capítulos relativos aos protocolos implementados.

#### 2.2.1 Estruturas de dados

- applicationLayer: declarada na App.c contem informações básicas ao programa como o seu status (transmissor/receptor) por exemplo.
- linkLayer:declarada no DataLinkProtocol.c serve para guardar as definições básicas da camada de ligação de dados como qual a porta série a ser usada.
- occurrences\\_Log:declarada no DataLinkProtocol.h serve para registar ocorrências como o número de REJs recebidos.

#### 2.2.2 Funções privadas da DataLinkProtocol

- genBCC2 e validateBCC2 tratam respectivamente de gerar e de validar o BCC2.
- write\_UorS e write\_I responsáveis pelo envio de tramas.
- apply\_stuffing e apply\_destuffing realizam o stuffing e destuffing dos dados nas tramas I.
- update\_state\_machine função auxiliar que funciona como máquina de estados.
- llopen\_receiver, llopen\_transmitter, llclose\_receiver e llclose\_transmitter ajudam a organizar o código do llopen e llclose uma vez que a sua execução difere do receptor para o emissor.

• startAlarm e stopAlarm gerem o uso do alarme em conjunto com as funções invocadoras.

#### 2.2.3 Funções privadas da AppProtocol.c

- receivePacket trata da recepção de um único pacote que pode ser de controlo ou de dados.
- getControlPacket e getInfoPacket responsáveis, respectivamente, pela criação de um único pacote de controlo e de dados.
- sendControlPacket e sendInfoPacket responsáveis, repectivamente, pela transmissão de um único pacote de controlo e de dados.
- show\_progress responsável por mostrar ao utilizador o estado actual da transferência/recepção do ficheiro.

#### 2.2.4 Funções disponibilizadas por FileFuncs.h

• getFileBytes e save2File são responsáveis respectivamente pela escrita e e leitura dos ficheiros.

#### 2.2.5 Funções da App.c

- receiveImage e sendImage chamam as funções do Protocolo de Aplicação com os ajustes necessários de modo a enviar/receber uma imagem.
- config quando o utilizador termina a selecção de opções no interface esta função transmite-as para o Protocolo de Ligação de Dados.

# Casos de uso principais

A aplicação desenvolvida deve ser chamada na linha de comandos recebendo como argumentos a porta de série a usar (/dev/ttyS0 ou /dev/ttyS4) e um caracter indicador(t ou r) se a aplicação deve correr em modo transmissor ou receptor.

Uma vez invocado o programa será mostrado um menu ao utilizador. No transmissor pode escolher seleccionar uma imagem a enviar ou enviar uma que já tenha seleccionado. Do lado do receptor pode ser iniciada a recepção. Ambas as versões da aplicação têm um submenu de para seleccionar opções, estas serão abordadas numa outra secção do relatório.

As funções invocadas no seguimento das escolhas do utilizador podem ser averiguadas no diagrama de chamada de funções que pode ser consultado no anexo C.

## Protocolo de ligação lógica

Para implementar o protocolo de ligação lógica, seguimos as indicações do enunciado do projeto. Sendo assim, usamos a variante *Stop and Wait*, o que significa que o Emissor, após cada mensagem, aguarda uma resposta do Recetor antes de enviar a mensagem seguinte. Isto significa, entre outras coisas, que podemos utilizar uma numeração módulo 2 para as mensagens, dado que nunca temos mais do que 2 mensagens em jogo (aquela que foi enviada e a que se pretende enviar de seguida).

O interface deste protocolo disponibiliza 6 funções.

Quatro são as definidas pelo guião do trabalho (llopen, llread, llwrite, llclose) sendo que as únicas alterações efectuadas foram relativas à assinatura e funcionamento do llclose de modo a permitir fechar a porta-série em caso de erro e no llopen que não recebe a porta a abrir.

Estas 4 funções utilizam a função update\_state\_machine para determinar a cada instante o estado em que está. Com a concepção desta função evitou-se alguma repetição de código mas foi necessário cuidado extra na implementação pois são necessárias trocas de informação entre esta e a função que a invoca. A update\_state\_machine recebe qual o tipo de trama esperada que serve para dentificar a função que a invocou e atualizar os estados corretamente e guarda numa variável auxiliar, received\_C\_type, o tipo de trama recebida. Quando a função invocadora detecta que se atingio o estado STATE\_MACHINE\_STOP verifica o received\_C\_type para saber tipo de trama recebido e como deve proceder.

Para obter a trama que se pretende enviar são usadas as funções write\_UorS e write\_I sendo estas respectivamente para o envio de tramas de Supervisão ou Não numeradas e para tramas de Informação. Elas fazem uso da função getMessage que tem como parâmetros o Emissor original, o tipo e o número da trama e o array de caracteres onde será colocada a flag e o cabeçalho da trama. Posteriormente a estes bytes, em tramas de Informação, serão adicionados os dados e o respetivo BCC2. Nas restantes tramas, é apenas reutilizada a flag que está na primeira posição do array. A sua especificação pode ser encontrada no Anexo B.

As outras 2 funções disponibilizadas pelo interface são set\_basic\_definitions e get\_occurrences\_log que servem respectivamente para guardar as opções escolhidas pelo utilizador e para receber o registo de ocorrências na camada da aplicação.

# Protocolo de aplicação

O protocolo de aplicação foi implementado no ficheiro AppProtocol.c. e apenas disponibiliza as funções sendFile e receiveFile para módulos externos. As duas funções são responsáveis pelo envio e recepção de uma imagem completa, sendo que a recepção e envio de pacotes individuais é tratada dentro de AppProtocol.c.

O protocolo foi implementado de acordo com o enunciado e é responsável pelo envio de pacotes de controlo e de dados. Os pacotes de controlo são enviados antes e após o envio dos dados e têm como parâmetros nome e tamanho (em bytes) da imagem. Quando a informação destes pacotes coincide não é realizado o output da imagem mesmo que todos os pacotes de dados tenham sido recebidos dado que não há garantias que pertençam todos à mesma imagem ou que todos foram recebidos. Os pacotes de dados

O envio/recepção de imagens atualiza uma variável, recebida por um apontador, externa ao Protocolo (definida num outro módulo), que indica os bytes já enviados/recebidos. Tal variável é usada atualmente dentro do protocolo para o display do estado de envio da imagem que inicialmente estava implementado no ficheiro user\_interface.c. Esta variável serviria também para tentar retransmitir uma imagem em caso de um envio falhar a meio. Este mecanismo de retransmissão não foi completado e o display foi movido pois o sua implementação inicial interferia com o envio/recepção de dados, a estrutura do código actual reflecte os planos inicialmente concebidos.

## Elementos de valorização

#### 6.1 Registo de ocorrências

A camada de ligação de dados regista o número de tramas do tipo I e REJs recebidas/enviadas e o número de ocorrências de timeouts de uma transmissão. A informação fica registada numa variável do tipo occurrences\_Log e pode ser acedida pela componente de interface através do método get\_occurrences\_log.

#### 6.2 Definições básicas

O utilizador pode definir qual o baudrate a usar, o packetSize (numero de bytes máximos que envia da imagem em cada trama I antes de se realizar o stuffing) e o número máximo de tentativas consecutivas de reconexão. Uma vez escolhidas as opções o intervalo de duração de um timeout é calculado em função do baudrate e do packetSize escolhidos pelo utilizador como se pode verificar no anexo A.1. Na nossa implementação o receptor pode e deve configurar o baudrate e packetSize iguais aos do transmissor, pois, apesar de estes não serem usados na prática pelo receptor, são necessários para calcular um intervalo de timeout que seja fiável face às definições do transmissor.

#### 6.3 Gerador aleatório de erros e REJs

São gerados erros aleatoriamente nas tramas enviadas pelo transmissor. São gerados erros no cabeçalho e de nos dados. Estes ocorrem de forma independente e são gerados respectivamente pelas funções randomErrorCabe e randomErrorData. A frequência destes erros é defina a partir das constantes CABE\_PROB e DATA\_PROB que representam quantas tramas são enviadas por cada um que apresenta um erro do tipo correspondente. Pode ser verificada a função randomErrorData no anexo A.2. A randomErrorCabe não foi incluída em anexo uma vez que é bastante semelhante à randomErrorData. Tramas do tipo REJ foram implementadas. Quando o receptor consegue identificar ocorrencia de erro(s) no bloco de dados envia uma mensagem ao transmissor e este trata de reenviar a pacote novamente.

### 6.4 Representação do progresso

Na AppProtocol.c, quando a aplicação está enviar/receber uma imagem, trata imprimir na consola a quantidade de bytes enviados/recebidos e quantos faltam para receber/enviar a imagem na totalidade. Este display (impressão na consola) é actualizado cada vez que um pacote é enviado/recebido na totalidade se já tiver passado um tempo mínimo definido na constante UPDATE\_DISPLAY\_MIN\_TIME\_INTERVAL desde a ultima actualização de display de modo a evitar que ocorra com elevada frequência o que poderia tornar difícil a sua leitura ou afectar a

# Validação

Foram realizados cerca de 10 testes ao longo das aulas práticas e fora destas usando uma portasérie. Foram realizados cerca de 30 testes nas máquinas virtuais usadas para desenvolver a aplicação no fim desta estar terminada. Relativamente à qualidade dos testes não foi usado nenhum auxiliar para verificar se as imagens recebidas eram iguais às enviadas nem nenhuma automatiação de testes, sendo estes todos realizados manualmente. Foram usadas imagens de diferentes tamanhos variados entre os 263 bytes (a mais pequena) e 712K bytes (a maior). Os tipos de imagens também variavam entre os tipos gif, jpeg e png. De todos os testes realizados foram bem sucedidos à excepção de 1 que apresentou um aviso inesperado e do qual não conseguimos apurar o problema.

# Conclusões

Foi implementada com sucesso dentro do prazo establecido uma aplicação capaz de transferir imagens entre 2 computadores através de uma porta-série. A implementação foi realizada em camadas como sugerido e foram percebidos os conceitos e implicações práticas dos protocolos usados.

# Bibliografia

# Anexos

# Código Fonte

```
int llopen(app_status_type status)
{
    int fd;
    if (open_tio(&fd, 0, 0) != OK) {
       printf("\nERROR: Could not open terminal\n");
       return -1;
   }
    occ_log.num_of_Is = 0;
   occ_log.total_num_of_timeouts = 0;
    occ_log.num_of_REJs
   if (status == APP_STATUS_TRANSMITTER)
       app_status = APP_STATUS_TRANSMITTER;
       if( llopen_transmitter(fd) != OK) {
           close_tio(fd);
           return -1;
       };
   }
   else if (status == APP_STATUS_RECEIVER)
       app_status = APP_STATUS_RECEIVER;
       if( llopen_receiver(fd) != OK) {
           close_tio(fd);
           return -1;
       };
   }
   else
       printf("\nWARNING(11o):invalid app_status found on llopen().\n"
          );
       close_tio(fd);
       return 1;
    return fd;
}
     Função set basic definitions em DataLinkProtocol.c
A.1
void set_basic_definitions(int number_of_tries_when_failing, char* port
   , int baudrate, int packetSize)
{
    DEBUG_SECTION (DEBUG_PRINT_SECTION_NUM,
       printf("\n-section1-");
    sleep(1);
   );
    signal(SIGALRM, timeout_alarm_handler);
   460800};
    int realBaudrate;
    if (baudrate <= 15) realBaudrate = realbauds[baudrate];</pre>
    else realBaudrate = realbauds[baudrate - 4081];
    int timeout_in_seconds = ((packetSize + 4 + 1) * 2 + 5) / (
      realBaudrate / 8) + 1;
```

```
printf("size: %d\n", packetSize);
printf("baudrate: %d\n", realBaudrate);
printf("timeout: %d\n", timeout_in_seconds);
link_layer_data.timeout = timeout_in_seconds;
link_layer_data.numTransmissions = number_of_tries_when_failing;
if (port_name_was_set == NO) { strcpy(link_layer_data.port, port);
    port_name_was_set = YES; }
link_layer_data.baudRate = baudrate;
}
```

#### A.2 Função randomErrorData em DataLinkProtocol.c

```
void randomErrorData(char* trama, int data_size) {
   int trama_byte;
   if (DATA_PROB > 0) {
      int data_error = rand() % DATA_PROB;
      if (data_error == 0) {
            trama_byte = rand() % data_size; // escolher o byte de
            erro na zona dos dados da trama
            trama[trama_byte]++; // o erro e incrementar o
            byte escolhido
      }
   }
}
```

### Anexo B

## Tipos de Tramas Usadas

As tramas que utilizamos podem ser de três tipos:

- Informação (I) transportam dados;
- Supervisão (S) são usadas para iniciar e terminar a transmissão, assim como para responder a tramas do tipo I;
- Não Numeradas (U) são usadas para responder a tramas de início e fim de transmissão.

Todas as tramas são delimitadas pelas *Flags* F - 011111110. Além disso, independentemente do tipo da trama, o cabeçalho é sempre o mesmo conjunto de 3 bytes:

- 1. A Campo de Endereço 00000011 em comandos enviados pelo Emissor e respostas enviadas pelo Receptor, 00000001 na situação inversa;
- 2. C Campo de Controlo:
  - tramas I 00S00000, onde S é o bit que identifica a trama;
  - $\bullet \ \, {\rm tramas\ SET}\ (set\ up)$  00000111;
  - tramas DISC (disconnect)- 00001011;
  - tramas UA (unnumbered acknowledgment) 00000011;
  - tramas RR (positive acknowledgment) 00R00001, onde R identifica a trama;
  - tramas REJ (negative acknowledgment) 00R00101, onde R identifica a trama;
- 3. BCC1 (*Block Check Character*) Campo de Proteção do Cabeçalho é obtido realizando a disjunção exclusiva bit a bit de A e C.

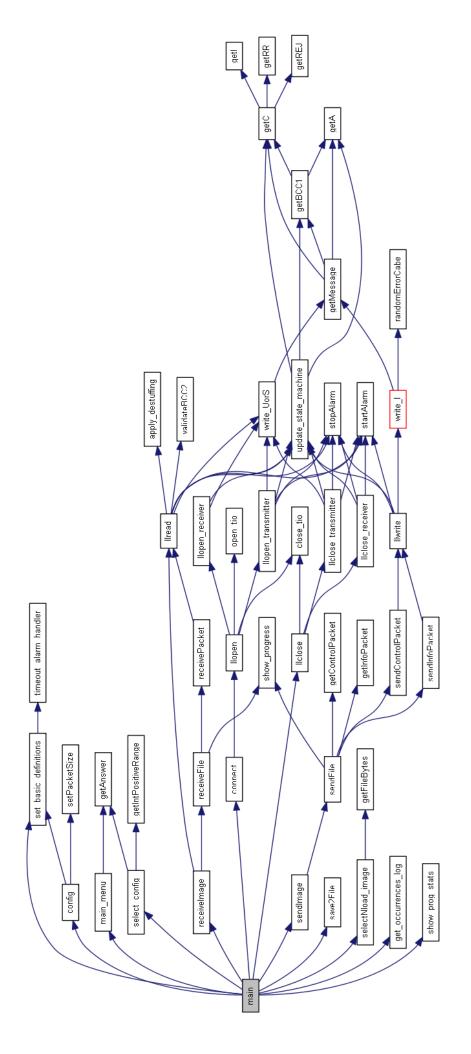
Se se tratar de uma trama I, após o cabeçalho temos:

- $D_1, D_2, \dots, D_N$  bytes de dados;
- BCC2 Campo de Proteção dos Dados calculado de forma que exista um número par de 1s em cada bit dos dados, incluindo o BCC2.

As restantes tramas apenas têm o respetivo cabeçalho delimitado por flags.

Anexo C

Diagrama de chamadas a funções (Fluxo)



## Anexo D

# Diagrama de Módulos

