

# **Relatório do 1º Trabalho Laboratorial**

*Mestrado Integrado em Engenharia Informática e  
Computação*



## **Redes de Computadores**

### Grupo:

Nuno Oliveira – up201506487  
Pedro Miranda – up201506574  
Carolina Azevedo – up201506509

**Faculdade de Engenharia da Universidade do Porto**

Rua Roberto Frias, sn, 4200-465 Porto, Portugal

# ÍNDICE

<b>Sumário</b>	<b>3</b>
<b>Introdução</b>	<b>3</b>
<b>Arquitetura</b>	<b>4</b>
<b>Estrutura</b>	<b>4</b>
<b>Principais Usos</b>	<b>5</b>
<b>Protocolo de Ligação</b>	<b>6</b>
<b>Protocolo de Aplicação</b>	<b>7</b>
<b>Validação</b>	<b>8</b>
<b>Eficiência</b>	<b>8</b>
<b>Conclusões</b>	<b>9</b>

# SUMÁRIO

## Contexto

Este trabalho está a ser desenvolvido para a unidade curricular de Redes de Computadores do 3º ano do curso de Mestrado Integrado em Engenharia Informática e Computação da Faculdade de Engenharia da Universidade do Porto, sobre o contexto de transferência de dados entre dois computadores usando uma porta série RS-232 em comunicação assíncrona.

## Conclusões

Este relatório pretende esclarecer todo o processo de comunicação e transferência de dados usando uma porta série RS-232. Com especial ênfase na arquitetura e estrutura do código, nos protocolos de ligação e aplicação para a boa interpretação da informação em ambos os sistemas, os processos de validação dos dados transferidos e a eficiência dos protocolos em relação às alternativas conhecidas.

# INTRODUÇÃO

## Objetivos:

- Implementar um protocolo de ligação de dados, de acordo com a especificação fornecida
- Testar o protocolo com uma aplicação simples de transferência de ficheiros, igualmente especificada

## Descrição:

O relatório vai primeiro especificar a estruturação do código utilizado e a sua arquitetura, seguido dos casos de uso principais. Posteriormente, estará indicada toda a informação relativa aos protocolos utilizados, de ligação de dados e de aplicação, respetivamente, assim como a sua eficiência comparativamente a outros considerados. Por fim, os testes utilizados para validação dos dados transferidos com os resultados esperados e uma breve conclusão final de todo o relatório apresentado.

# ARQUITETURA

O código está dividido em 2 grandes partes, uma dedicada à camada de aplicação e a outra dedicada à camada de ligação de dados. Para a interação entre as duas é usado um “main” que é responsável de interpretar o papel de Receptor ou Emissor, dependendo da intenção do utilizador, e que trata de usar os recursos de cada uma das camadas anteriormente referidas para a transferência de dados decorrer sem problemas.

## ESTRUTURA

### Main:

Como responsável pela execução do programa requer o *input* do utilizador para interpretar o papel de Emissor ou Receptor:

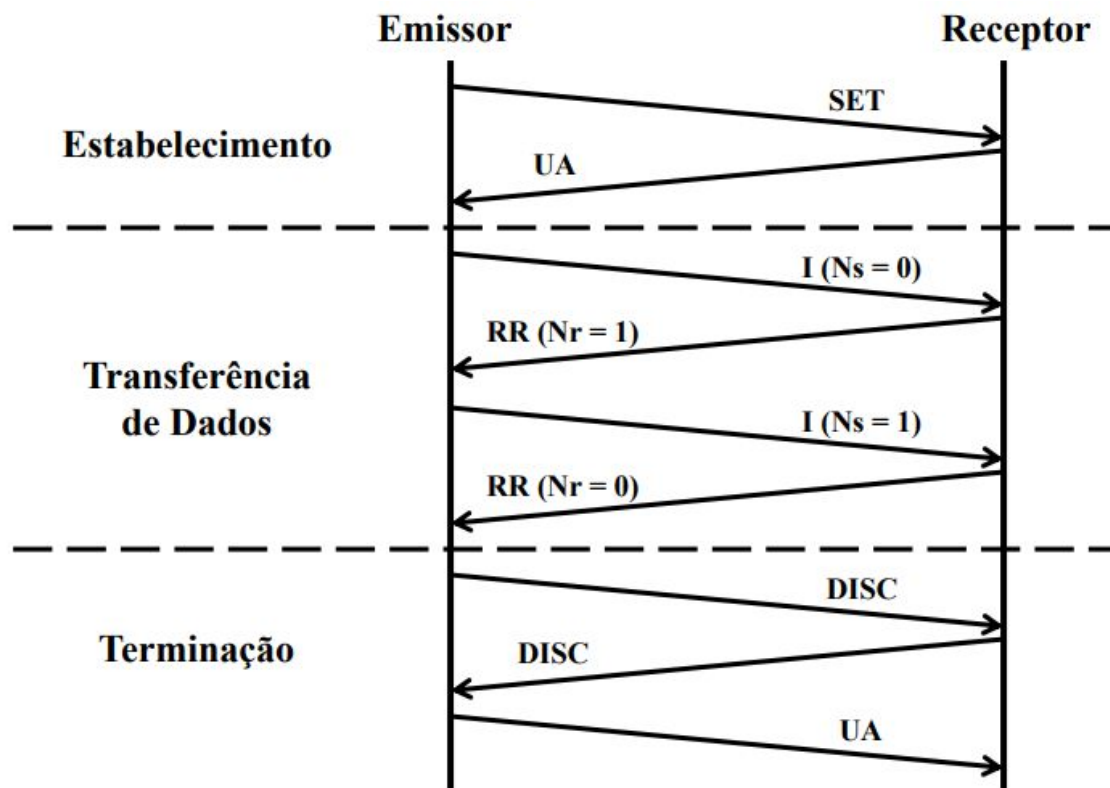
**Emissor** - Começa por estabelecer a ligação entre os dois computadores recorrendo à função *set\_up\_connection()*, após estabelecida a ligação sem problemas, inicia a transferência dos dados pretendidos utilizando a função *send\_data()*. Assim que concluída a transferência, aguarda a confirmação do lado do Receptor para poder encerrar a ligação e, por conseguinte, o programa.

**Receptor** - Assim como o Emissor, estabelece a ligação entre os dois computadores recorrendo à mesma função *set\_up\_connection()*. De seguida, prepara-se para a receção dos dados por recurso à função *receive\_data()*, que trata de receber, processar e guardar toda a informação recebida devidamente. Quando a transferência estiver concluída, comunica com o Emissor para terminar a ligação e prosseguir ao encerramento da sua execução.

# PRINCIPAIS USOS

O caso de uso mais geral é simples. O Emissor prepara o ficheiro a ser transferido, certificando que ele encontra-se no diretório do programa e prossegue com a execução. De seguida especifica que pretende ser o Emissor e o programa trata do resto. O Receptor apenas executa o programa e especifica que é o Receptor. O programa vai então prosseguir com a transferência do ficheiro e, assim que terminada a execução, uma cópia do ficheiro deverá encontrar-se no diretório do programa do lado do Receptor.

Fazendo uma análise mais específica, assim que assinaladas as funções pretendidas, *Emissor* e *Receptor*, ambos os programas vão estabelecer uma ligação (*set\_up\_connection()*). No caso do Emissor, a função *send\_data()* será executada, no caso do Receptor, a função *receive\_data()*. Ambos os programas irão terminar assim que a transferência esteja completa e tiverem enviado os sinais DISC para desconectar.



# PROTOCOLO DE LIGAÇÃO

O Protocolo de ligação implementado tem como principais funções a configuração da Porta de série, estabelecimento da ligação através desta, a transferência de dados pela porta estabelecida (fazendo stuffing e destuffing) e a recuperação de erros durante este processo.

Para isto foram implementadas as funções *llopen()*, *llclose()*, *llwrite()* e *llread()*.

## ● *llopen()* e *llclose()*

Estas funções são necessárias para iniciar e terminar a ligação pela porta de série. Para isso a função *llopen()* começa por alterar as configurações da porta de série para as pretendidas. Depois, se a aplicação for transmissor, cria uma trama SET e envia-a. Para isto existe uma função *send\_US\_frame()*, que enquanto não recebe a resposta pretendida (UA) activa um alarme com duração pré-definida(3s) e tenta enviar a trama que lhe é passada. Se o alarme for desencadeado, conta como um timeout e tenta enviar a trama novamente. Caso o número de timeouts máximo permitido (3) for excedido, esta função termina com um estado de erro, informando a função *llopen()* que não conseguiu estabelecer a comunicação com o recetor. Se a aplicação for Recetor, fica à espera até receber uma trama SET, e quando isto acontece, responde com uma trama UA, estabelecendo assim, a ligação com sucesso. A função *llclose()*, do lado do transmissor, tenta terminar a ligação ao enviar uma trama DISC utilizando a função *send\_US\_frame()*, que espera pela resposta do Receptor, que terá de ser uma trama DISC. Ao recebê-la, responde com uma trama UA, informando o Recetor que recebeu a sua ordem de finalizar a ligação. Após isto, repõe as configurações que tinham sido alteradas no *llopen()*. O Receptor espera até receber uma trama DISC, respondendo com uma trama do mesmo tipo. Após a transmissão da resposta, espera pela trama UA do Transmissor e repõe as configurações, terminando com sucesso.

## ● *llwrite()* e *llread()*

Estas funções são responsáveis pela escrita e leitura de dados no decorrer da aplicação. A função *llwrite()* recebe um pacote e envia-o pela porta de série depois de o encapsular numa trama I. Para isto criou-se uma função, a *create\_I\_frame()*. Esta função trata de gerar todos os campos da trama I e de fazer o byte stuffing necessário. A função *llread()* espera até receber uma trama. Se for uma trama DISC, então procede ao fecho da ligação estabelecida, senão confere a validade do cabeçalho da trama recebida, rejeitando-a se for inválida (envia um comando REJ). Caso o cabeçalho seja válido, a função continua o processo de verificação, fazendo destuff ao pacote contido na trama e ao Block Check Character correspondente ao pacote. De seguida, confirma se o pacote é válido. Caso o

resultado seja afirmativo, envia uma trama RR, mesmo que o pacote seja duplicado. Caso contrário, transmite uma trama REJ, exceto se se tratar de um pacote duplicado, confirmando-o com RR.

Quanto à prevenção de duplicados, é comparado o nº de sequência com o byte de Controlo (C) da trama, se estes forem iguais o nº de sequência é invertido e continua a execução, caso não o seja, a trama é descartada.

```
int has_valid_sequence_number(char control_byte, int s) {  
    return (control_byte == (s << 6));  
}
```

## PROTOCOLO DE APLICAÇÃO

O protocolo de aplicação implementado tem como funções a geração e transferência dos pacotes de dados e controlo e a leitura e escrita do ficheiro pinguim.

- *send\_data()* e *receive\_data()*

A função *send\_data()* é a função responsável pelo comportamento principal do transmissor, e envia dados para a camada inferior enviar pela porta de série para o receptor. Para isto, a função começa por criar um pacote de controlo, o Start Packet, que contém a informação codificada em TLV (Type, Length, Value), isto é, para cada parâmetro a passar nesse pacote, é necessário passar o tipo do parâmetro, depois o seu tamanho e só depois o valor do parâmetro em si. Na aplicação desenvolvida, é passada neste pacote a informação das permissões do ficheiro, do seu nome e do seu tamanho. A função usa depois a função da camada inferior *llwrite()* para codificar e enviar este pacote. Depois, a função lê o ficheiro que se quer transferir e entra no ciclo principal do programa, em que se vai construindo pacotes de dados com os bytes lidos do ficheiro e enviando esses pacotes com a função *llwrite()*. Quando o ficheiro acaba de ser escrito, a função envia finalmente um End Packet e termina. A função *receive\_data()* é a função responsável pelo comportamento principal do receptor, recebe dados da camada inferior para compor o ficheiro lido. Para isto, a função começa por ler, usando a função *llread()* da camada inferior, o pacote de controlo de onde tira o nome do ficheiro a ler, as suas permissões e o seu tamanho final. Depois, enquanto receber pacotes válidos e que não sejam o End Packet, continua a escrever os bytes de informação vindos de *llread()*, acabando quando o receber o End Packet.

# VALIDAÇÃO

Para validação do Projeto foram realizados os testes:

- Envio do pinguim
- Fechar o interruptor, abrir e enviar o pinguim
- Enviar o pinguim, fechar o interruptor a meio e voltar a abri-lo
- Enviar o pinguim, introduzindo erros com o cabo

A aplicação foi capaz de ultrapassar todos estes testes, verificando-se pelo facto do pinguim estar completo e pelas mensagens de sucesso apresentadas no ecrã.

# EFICIÊNCIA

O uso de um protocolo Stop & Wait é muito eficiente tendo em conta o caso de utilização, visto que a transferência é efetuada a uma distância muito pequena com recurso a um cabo de ligação direta. Desta forma, o tempo de propagação dos dados é praticamente nulo e o tempo de espera pela resposta do receptor não atrasa a transferência de uma forma significativa. Se a transferência for efetuada usando tecnologias de maior alcance, onde o tempo de propagação já seria significativo, este protocolo já não seria o indicado pela sua falta de eficiência.

Quanto a tempos de execução com diferentes tamanhos de Packet e diferentes Baudrate temos:

		Baudrate		
		B2400	B19200	B38400
P a c k e t S i z e	64	63,3848 (s)	7,9577 (s)	3,9911 (s)
	128	54,3543 (s)	6,8083 (s)	3,4104 (s)
	256	50,1001 (s)	6,2693 (s)	3,1412 (s)



# CONCLUSÕES

No geral, achamos que o grupo atingiu o objetivo principal do projeto. Foi um projeto trabalhoso e complexo mas fez com que todos os elementos entendessem o sistema de camadas, a independência destas, como foi provado no projeto.

Há alguns aspetos por onde o projeto poderia evoluir como a funcionalidade de poder enviar um ficheiro à escolha e não apenas o pinguim e a geração aleatória de erros. Também poderiam ser adicionados mais comentários e uma melhor estruturação do código visto este ser um pouco complexo de ler e perceber.

Contudo, como dito anteriormente, sentimos que o objetivo principal do projeto foi alcançado com sucesso pelo grupo.