

Laboratório de Redes de Computadores - Trabalho 1

Rafael Almeida de Bem

25 de abril de 2022

Sumário

1	Introdução	2
2	Definição do Protocolo	2
3	Implementação Prática	3
3.1	Protocolo	3
3.2	Implementação	4
3.2.1	Os Daemons	4
4	Uso	6
5	Testes	6
6	Conclusão	9

Lista de Figuras

1	Header Ethernet II	2
2	Descrição do protocolo	3
3	Formato dos frames	4
4	Criação do raw socket	4
5	Processamento de mensagens	5
6	Inclusão na lista de mensagens	5
7	Envio de mensagens	6
8	Arquitetura da rede no CORE	7
9	START enviado por $n2$ e recebido por $n6$	8
10	Timeout de $n3$ em $n6$ por falta de <i>HEARTBEAT</i>	8
11	<i>TALK</i> de $n6$ para Broadcast, recebido por $n3$	9

Lista de Tabelas

1	Mapeamento de nodos para seus MACs	7
2	<i>START</i> enviado por $n3$, recebido por $n6$ e respondido com <i>HEARTBEAT</i> . Dados coletados com Wireshark [7].	8

1 Introdução

Este trabalho implementa um protocolo de comunicação customizado que não faz uso do protocolo TCP/IP. As comunicações se dão via *raw sockets* na camada 2 do modelo OSI [4]. Nesse caso, utilizamos frames Ethernet II [8]. Os *headers* (cabeçalhos) Ethernet são populados manualmente pelo sistema no seguinte formato:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
Destination MAC Address						Source MAC Address						Protocol	

Figura 1: Header Ethernet II

2 Definição do Protocolo

O protocolo customizado, chamado de **T1Protocol**, se baseia em: um tipo de mensagem, um campo de endereço, e um campo de dados. O tipo de mensagem pode ser:

START <NAME> Mensagem enviada para o endereço de Broadcast, indicando que um novo nodo entrou na rede. O “nome” (*name*) do nodo é seu endereço MAC.

HEARTBEAT <NAME> Mensagem de *alive* enviada via Broadcast para todos os nodos a cada 5 segundos, indicando que aquele dispositivo ainda está ativo na rede. O campo *NAME* indica o endereço MAC do nodo que está enviando a mensagem. Essa mensagem também é utilizada ao receber uma mensagem do tipo *START*. Nesse caso, é enviado um *HEARTBEAT* diretamente ao nodo que enviou a mensagem de *START*, e não ao endereço de Broadcast.

TALK <NAME> <DATA> Mensagem enviada quando um dispositivo deseja se comunicar com outros dispositivos via Broadcast. O campo *NAME* contém o nome do dispositivo que está enviando a mensagem. O campo *DATA* contém dados quaisquer.

O protocolo foi descrito na linguagem Protobuf 3 [5] para versioná-lo. Utilizamos o programa *protoc* [9] juntamente do programa *betterproto* [1] para gerar as classes necessárias.

Todas as máquinas da rede possuem uma lista de roteamento (lista de máquinas conhecidas). Mensagens vindas de máquinas fora dessa lista são ignoradas. O sistema dispõe de uma maneira de remover máquinas automaticamente pelo tempo do último *HEARTBEAT* de cada nodo. Caso um nodo não envie um *alive/HEARTBEAT* por mais de 15 segundos, ele é removido da lista dessa máquina e dado como offline. Para que ele seja adicionado novamente à lista do nodo atual, ele deve enviar uma mensagem de *START*.

Sempre que uma máquina entra na rede e manda uma mensagem *START*, os demais nodos adicionam essa nova máquina à suas listas de *hosts* conhecidos/tabelas de roteamento e respondem-na diretamente com um *HEARTBEAT*. A máquina que enviou o *START* adiciona em sua lista de máquinas conhecidas todas as máquinas que responderam seu *START* com um *HEARTBEAT*. A mensagem *HEARTBEAT* enviada diretamente ao remetente que enviou o *START* será chamada de *ACK_ALIVE* daqui em diante.

Não foi definido um limite máximo no tamanho dos dados na mensagem *TALK*, então assumiu-se que os dados, juntamente dos headers e outras informações necessárias, não ultrapassarão o tamanho máximo de um *frame* Ethernet, 1518 B.

As mensagens de *HEARTBEAT* (para Broadcast) e *START* não funcionariam corretamente sem o campo *name*, que contém o endereço MAC da máquina em si. Como a máquina de origem envia esses *frames* para o endereço de Broadcast, os outros nodos recebem o *frame* como se

estivesse sido enviada do endereço de Broadcast. Acessando o campo *name* podemos salvar o endereço MAC do nodo original e ignoramos o endereço de origem nesses casos

3 Implementação Prática

O trabalho foi escrito em Python 3.10 [6], atual (25 de abril de 2022) versão oficial da linguagem. Também utilizamos o sistema de descrição de protocolos Protobuf [5]/gRPC [3], da Google.

O relatório utiliza as palavras pacote, *packet* e *frame* para representar sempre um *frame* Ethernet II. Um “pacote” (*packet*) só existe da camada 3 do modelo OSI [4] para cima.

3.1 Protocolo

Como mencionado acima, o protocolo foi definido na linguagem Protobuf 3 [5]. O *enum MessageType* define o tipo de mensagem que será enviado, podendo ser um de:

- START
- HEARTBEAT
- TALK

O campo **type** do tipo **MessageType** indica o tipo de mensagem daquele pacote. O campo **string name** contém o endereço MAC do remetente (a máquina que está enviando a mensagem). O campo **string data** contém os dados quaisquer que serão enviados na mensagem *TALK*.

```
syntax = "proto3";

package t1_protocol;

message T1Protocol {
    enum MessageType {
        START = 0;
        HEARTBEAT = 1;
        TALK = 2;
    }
    MessageType type = 1;
    string name = 2;
    string data = 3;
}
```

Figura 2: Descrição do protocolo

Os frames enviados pelo sistema têm seu formato descrito pela Figura 3.

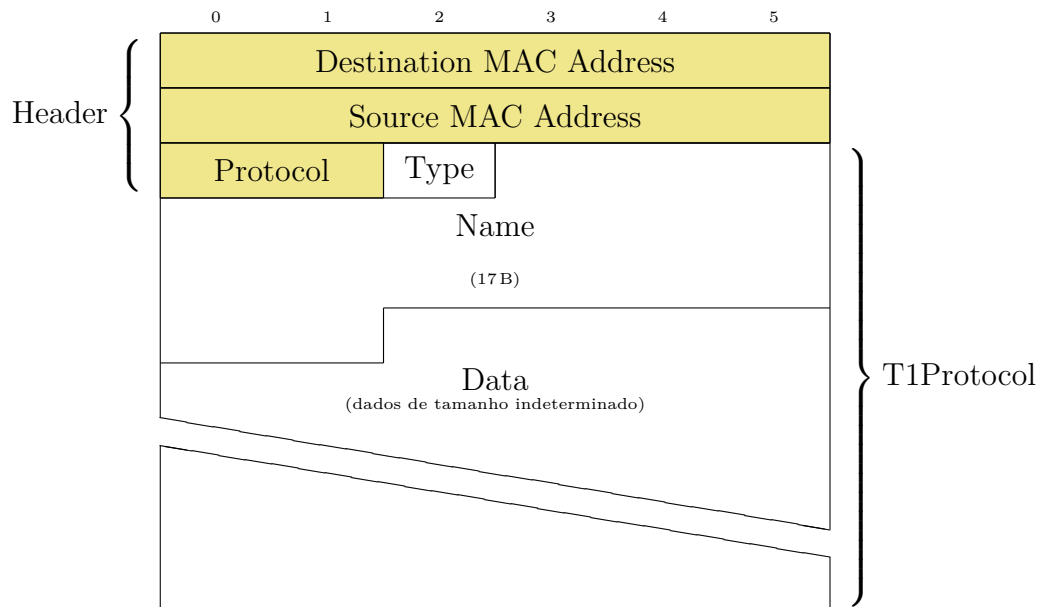


Figura 3: Formato dos frames

O tamanho máximo do campo *Data* é de 1486 B.

$$1518 \text{ B (max)} - 14 \text{ B (header)} - 1 \text{ B (type)} - 17 \text{ B (name)} = 1486 \text{ B}$$

3.2 Implementação

O sistema consiste de uma interface simples via CLI e duas *threads*, uma para recebimento de mensagens, e outra para envio de mensagens. A thread de recebimento é uma instância da classe **ReceiverDaemon**, que herda da classe **RawSocketDaemon**. A thread de envio é uma instância da classe **SenderDaemon** que também herda de **RawSocketDaemon**.

A classe **RawSocketDaemon** define algumas propriedades comuns entre recebimento e envio como interface, endereço MAC e o objeto do socket em si. A função **create_and_bind_socket(iface: str)** cria e retorna o *raw socket* com o protocolo **ETH_P_ALL** (3) para recebermos todos os pacotes da camada 2 e faz *bind* à interface desejada.

```
def create_and_bind_socket(iface: str) → socket.SocketType:
    s = socket.socket(socket.AF_PACKET, socket.SOCK_RAW,
                      socket.htons(ETH_P_ALL))
    s.bind((iface, 0))
    return s
```

Figura 4: Criação do raw socket

Essa e outras funções de uso geral estão definidas no arquivo **src/socket_utils.py**, como as funções de **pack()** e **unpack()** dos headers Ethernet.

3.2.1 Os Daemons

O **ReceiverDaemon** é a classe que recebe dados do socket e que possui a tabela de roteamento (**self.known_hosts**) e cuida da lista de nodos “vivos” (**self.alive_table**). A thread possui um *timer* que roda de 15 em 15 segundos que faz a verificação da lista de nodos “vivos”.

Ao receber uma mensagem, a classe verifica se a mensagem é destinada ao seu MAC/Broadcast e, se sim, verifica se o remetente está em sua lista de nodos conhecidos. Caso não esteja e a mensagem seja do tipo *START* ou *HEARTBEAT* com destino ao seu MAC (e não ao Broadcast), a mensagem é processada (Figura 5).

```
match data.type:
    case T1ProtocolMessageType.START:
        # Salva nodo na lista de nodos conhecidos
        self.add_to_routing_table(data.name)
        # Responde com HEARTBEAT
        self.ack_alive(data.name)
    case T1ProtocolMessageType.HEARTBEAT:
        # Verifica se é uma resposta ao nosso START
        if src != sock_util.MAC_BROADCAST:
            self.add_to_routing_table(data.name)
        # Atualiza o tempo do último alive desse host
        self.update_alive_table(data.name)
    case T1ProtocolMessageType.TALK:
        # Imprime a mensagem recebida
        print(
            f'TALK[From {src} ({data.name}) to {dst}]: {data.data}')
        # Salva o último contato (para REDIAL)
        self.last_contact = data.name
    case _:
        print(f'Unknown type. Type: {packet_type}')
```

Figura 5: Processamento de mensagens

O **SenderDaemon** é a classe que faz o envio de dados e é a responsável por enviar o um *HEARTBEAT* e 5 em 5 segundos. A classe possui uma fila do tipo **Queue** para adição/remoção de comandos para que o sistema seja thread-safe. O método **SenderDaemon.put()** é quem faz a codificação dos dados da mensagem e adiciona na fila de processamento. O **put()** invoca o método **encode_message()** para instanciar a classe **T1Protocol** com os dados da mensagem.

```
def encode_message(self, type: T1ProtocolMessageType, data: str = '') ->
    T1Protocol:
    return T1Protocol(type=type, name=self.name, data=data)

def put(self, type: T1ProtocolMessageType, dst: str, data: str = '') ->
    None:
    dest = [int(d, 16) for d in dst.split(':')]
    msg = self.encode_message(type, data)
    header = Header(pack_eth_header(self.mac_address, dest,
        ETH_CUSTOM_PROTOCOL))
    self.q.put((header, msg))
```

Figura 6: Inclusão na lista de mensagens

No *loop* dessa thread, ao receber uma mensagem, o header e mensagem são extraídos. A mensagem é serializada para *bytes* pelo método `SerializeToString` do gRPC [3]. Então, é feito o envio do header somado com os dados serializados.

```
def run(self) -> None:
    while True:
        message = self.q.get()
        header, proto_data = message
        proto_data = proto_data.SerializeToString()
        self.socket.send(header + proto_data)
```

Figura 7: Envio de mensagens

4 Uso

O programa possui um menu rudimentar que explica mais a fundo as opções, que são: **MENU**, **START**, **HEARTBEAT**, **TALK**, **TALKTO**, **REDIAL** e **TABLE**. As funções **TALKTO** e **REDIAL** são para aumentar a qualidade de vida do usuário, onde **TALKTO** envia para um ou mais destinos uma mensagem, e **REDIAL** envia uma mensagem ao último nodo que nos enviou um *TALK*.

Antes de rodar o programa é preciso instalar os pacotes necessários, de preferência em um ambiente virtual.

```
$ python3.10 -m venv venv && source venv/bin/activate
$ pip install -r requirements.txt
```

Estando com o ambiente virtual habilitado, o programa pode ser invocado:

```
$ python main.py
```

O programa também pode receber como argumento uma interface de rede para fazer o *bind*:

```
$ python main.py $INTERFACE
```

5 Testes

Utilizamos a arquitetura de rede demonstrada na Figura 8 no CORE Emulator [2]. Possuímos quatro nodos (n_2 , n_3 , n_4 e n_6) conectados por uma switch. Os endereços MAC dos nodos estão definidos na Tabela 1.

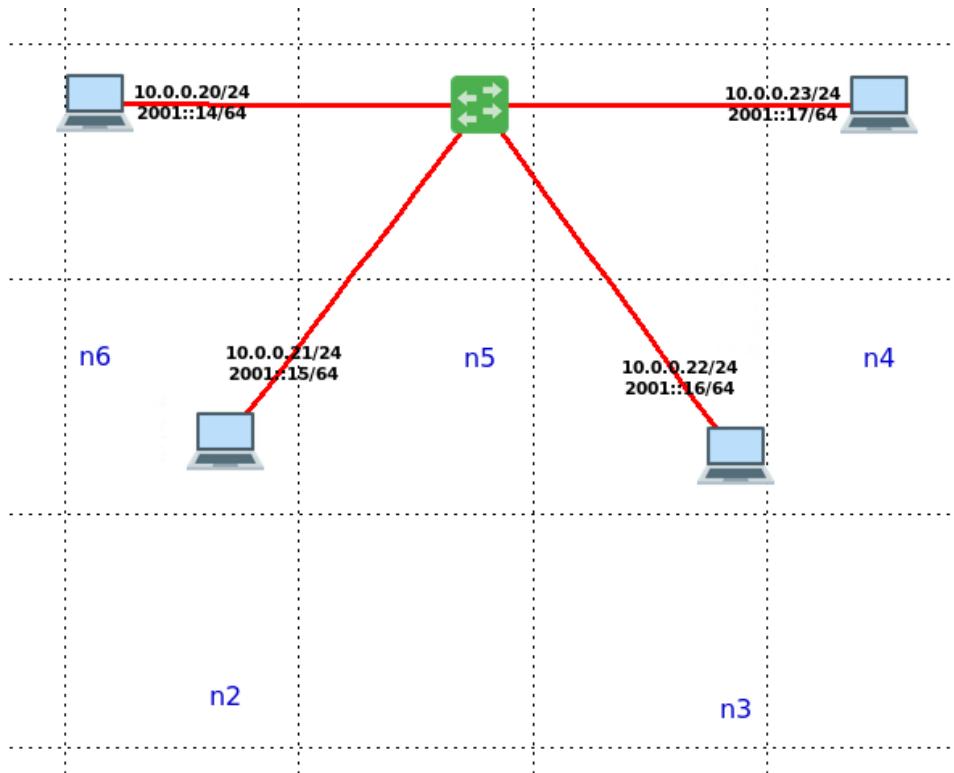


Figura 8: Arquitetura da rede no CORE

O nodo *n5* é a switch de rede que faz a interconexão entre todos os nodos.

Nodo	Mac
n2	00:00:00:AA:00:01
n3	00:00:00:AA:00:02
n4	00:00:00:AA:00:03
n6	00:00:00:AA:00:00

Tabela 1: Mapeamento de nodos para seus MACs

START Enviamos o *START* apenas quando o usuário solicita. O *START* é enviado usando a opção **1** ou **START** do menu. Demonstrado na Figura 9.

```

root@n2: /home/rbem_nix/pucrs/lredes/t1
File Edit View Search Terminal Help
root@n2:/home/rbem_nix/pucrs/lredes/t1# ./venv/bin/python3.11 main.py eth1

0. MENU: Prints this menu.
1. START: Sends a START message to the other nodes.
2. HEARTBEAT: Sends a HEARTBEAT message to the other nodes.
3. TALK <data>: Sends a TALK message to the broadcast address.
4. TALKTO <dest(s)> <data>: Sends a TALK message to the specified address.
   You can also pass a CSV list of addresses.
5. REDIAL <data>: Responds to the last TALK host(s)
6. TABLE: Prints the current address table.

> 1
> Adding host 00:00:00:AA:00:00 to routing table

root@n6: /home/rbem_nix/pucrs/lredes/t1
File Edit View Search Terminal Help
root@n6:/home/rbem_nix/pucrs/lredes/t1# ./venv/bin/python3.11 main.py

0. MENU: Prints this menu.
1. START: Sends a START message to the other nodes.
2. HEARTBEAT: Sends a HEARTBEAT message to the other nodes.
3. TALK <data>: Sends a TALK message to the broadcast address.
4. TALKTO <dest(s)> <data>: Sends a TALK message to the specified address.
   You can also pass a CSV list of addresses.
5. REDIAL <data>: Responds to the last TALK host(s)
6. TABLE: Prints the current address table.

> Adding host 00:00:00:AA:00:01 to routing table

```

Figura 9: START enviado por $n2$ e recebido por $n6$

HEARTBEAT de Resposta Enviamos um *HEARTBEAT* com destino ao nodo que nos enviou a mensagem de *START*. Esse processo é feito de maneira autônoma e está demonstrado na Tabela 2.

Origem	Destino	Mensagem
00:00:00:AA:00:02	Broadcast	<i>START</i>
00:00:00:AA:00:00	00:00:00:AA:00:02	<i>HEARTBEAT</i>

Tabela 2: *START* enviado por $n3$, recebido por $n6$ e respondido com *HEARTBEAT*. Dados coletados com Wireshark [7].

HEARTBEATS Os nodos enviam um *HEARTBEAT* para o endereço de Broadcast de 5 em 5 segundos.

Timeout Passados 15 segundos sem receber um *HEARTBEAT*, o nodo é removido da tabela de roteamento local. Essa funcionalidade está evidenciada na Figura 10.

```

> Adding host 00:00:00:AA:00:02 to routing table
table
Host    00:00:00:AA:00:02
Host    FF:FF:FF:FF:FF:FF
> Removing host 00:00:00:AA:00:02 due to alive timeout
table
Host    FF:FF:FF:FF:FF:FF

```

Figura 10: Timeout de $n3$ em $n6$ por falta de *HEARTBEAT*

TALK Mensagem enviada a todos os nodos via Broadcast com um payload de dados quaisquer. Demonstrado na Figura 11.


```
> table
Host    FF:FF:FF:FF:FF:FF
Host    00:00:00:AA:00:02
> talk i am broadcasting this message
>
> TALK[From 00:00:00:AA:00:00 (00:00:00:AA:00:00) to FF:FF:FF:FF:FF:FF]
: i am broadcasting this message
□
```

Figura 11: *TALK* de $n6$ para Broadcast, recebido por $n3$

TALKTO Envia um *TALK* para um ou mais nodos diretamente, sem ser via Broadcast. A mensagem é definida por um ou mais endereços MAC separados por vírgula, seguidos de um espaço e os dados a serem enviados.

REDIAL Envia um *TALK* para o último nodo que nos contatou por último. Não faz nada quando não foi recebido um *TALK* de outro nodo – último contato está vazio.

6 Conclusão

Em suma, a utilização de raw sockets nos permite a utilização de protocolos diferentes, indo além dos clássicos TCP/IP e UDP. Os *frames* do protocolo **T1Protocol** (definidos na Figura 3) são enviados diretamente pela segunda camada do modelo OSI [4]. A ferramenta Wireshark [7] nos permitiu analisar os dados dos *frames* enviados e recebidos e garantir que o sistema funcione corretamente.

Referências

- [1] Better Protobuf / gRPC Support for Python. <https://github.com/danielgtaylor/python-betterproto>. [Online; acessado em 24-Abr-2022]. 2
- [2] Common Open Research Emulator. <https://github.com/coreemu/core>. [Online; acessado em 24-Abr-2022]. 6
- [3] gRPC. <https://grpc.io/>. [Online; acessado em 24-Abr-2022]. 3, 6
- [4] ISO/IEC 7498-1:1994, OSI Model. <https://www.iso.org/standard/20269.html>. [Online; acessado em 24-Abr-2022]. 2, 3, 9
- [5] Protocol Buffers - Google's data interchange format. <https://github.com/protocolbuffers/protobuf>. [Online; acessado em 24-Abr-2022]. 2, 3
- [6] Python 3.10.0. <https://www.python.org/downloads/release/python-3100/>. [Online; acessado em 24-Abr-2022]. 3
- [7] Wireshark. <https://www.wireshark.org/>. [Online; acessado em 24-Abr-2022]. 1, 8, 9
- [8] IEEE SA - IEEE Standard for Ethernet. <https://standards.ieee.org/ieee/802.3/7071/>, 2018. [Online; acessado em 24-Abr-2022]. 2
- [9] Protocol Buffer Compiler. <https://grpc.io/docs/protoc-installation/>, 2021. [Online; acessado em 24-Abr-2022]. 2