

#### Universidade do Minho

Escola de Engenharia Licenciatura em Engenharia Informática

# Comunicações por Computador

# **Trabalho Prático 2**

Ano Letivo de 2024/2025

# **Network Monitoring System**

Flávia Alexandra da Silva Araújo (A96587) Joshua David Amaral Moreira (A105684) Miguel Torres Carvalho (A95485)

3 de dezembro de 2024



## Resumo

No presente relatório, é apresentada a solução desenvolvida para a Unidade Curricular de **Comunicações por Computador**, como parte do projeto final do semestre - **Network Monitoring System**. Este trabalho teve como objetivo projetar um sistema capaz de monitorizar o tráfego de rede, bem como o desempenho dos dispositivos, entre um servidor centralizado e vários agentes distribuídos, permitindo a execução de tarefas de monitorização, com a respetiva recolha de métricas de desempenho e envio de alertas previamente configurados.

No sistema desenvolvido implementaram-se dois protocolos aplicacionais: **AlertFlow**: destinado ao envio de alertas quando certas condições de monitorização definidas são excedidas, utilizando, como protocolo de transporte, o *Transmission Control Protocol* (TCP).

**NetTask**: implementado para a comunicação de tarefas de monitorização e recolha de métricas, sobre o *User Datagram Protocol* (UDP), este protocolo aplicacional foi desenvolvido de forma a assegurar a comunicação robusta e confiável entre o servidor e os agentes.

O trabalho foi concluído com a implementação e validação das principais funcionalidades do sistema, demonstrando a sua eficácia em ambientes de teste representativos em ambientes virtualizados. Este relatório documenta detalhadamente o *design*, implementação, utilização e resultados obtidos.

**Palavras-Chave**: Network Monitoring System, TCP, UDP, AlertFlow, NetTask, python3, iperf3, ping, Comunicações por Computador.

# Índice

| 1 | Arq  | uitetura da Solução                              | 1  |
|---|------|--|----|
| 2 | -    | ecificações dos Protocolos Aplicacionais         | 2  |
|   | 2.1  | AlertFlow  | 2  |
|   |      | 2.1.1 Formato de Cabecalho e Descrição de Campos | 2  |
|   |      | 2.1.2 Descrição de Funcionalidades               | 2  |
|   | 2.2  | NetTask  | 3  |
|   |      | 2.2.1 Formato de Cabeçalho e Descrição de Campos | 3  |
|   |      | 2.2.2 Descrição de Funcionalidades               | 5  |
|   |      | 2.2.3 Diagramas de Sequência                     | 7  |
| 3 | lmp  | lementação                                       | 10 |
|   | 3.1  | Parâmetros dos Executáveis                       | 10 |
|   |      | 3.1.1 nms_server.py                              | 10 |
|   |      | 3.1.2 nms_agent.py                               | 10 |
|   | 3.2  | Ficheiro de Configuração                         | 11 |
|   | 3.3  | Bibliotecas Utilizadas                           | 12 |
|   | 3.4  | Detalhes Técnicos? Maybe                         | 12 |
| 4 | Test | tes e Resultados                                 | 13 |
| 5 | Con  | clusões e Trabalho Futuro                        | 14 |
|   | 5.1  | Conclusões                                       | 14 |
|   | 5.2  | Trahalho Futuro                                  | 1/ |

# Índice de Figuras

| 1.1 | Arquitetura da solução <i>Network Monitoring System</i>  | 1 |
|-----|--|---|
| 2.1 | Formato do cabeçalho do protocolo <i>AlertFlow</i>   | 2 |
| 2.2 | Formato do cabeçalho do protocolo <i>NetTask</i>   | 3 |
| 2.3 | Diagrama de sequência do protocolo NetTask - First Connection  | 7 |
| 2.4 | Diagrama de sequência do protocolo NetTask - End of Connection   | 7 |
| 2.5 | Diagrama de sequência do protocolo <i>NetTask</i> - Retransmissão, Manuse-<br>amento de Pacotes Duplicados, Desfragmentação, Ordenação e Deteção |   |
|     | de Erros   | 8 |

# Índice de Snippets

| 3.1 | Parâmetros do executável nms_server.py |  |  |  |  |  | <br> |  |  | 10 |
|-----|--|--|--|--|--|--|------|--|--|----|
| 3.2 | Parâmetros do executável nms_agent.py  |  |  |  |  |  | <br> |  |  | 10 |

# 1 Arquitetura da Solução

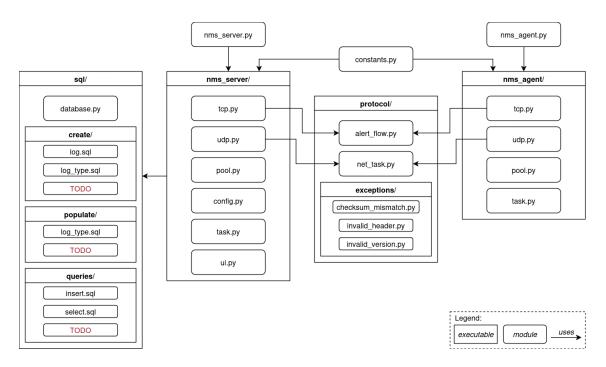


Figura 1.1: Arquitetura da solução Network Monitoring System

# 2 Especificações dos Protocolos Aplicacionais

### 2.1 AlertFlow

O protocolo *AlertFlow*, operado sobre o TCP, foi desenvolvido para a comunicação de alertas de agentes para o servidor, sendo assim utilizado monodirecionalmente. O envio de alertas ocorre quando certas condições de monitorização definidas são excedidas, sendo estas previamente indicadas pelo servidor, via o protocolo *NetTask*. Este protocolo é orientado à conexão, ou seja cada vez que um agente envia um alerta, é estabelecida uma nova conexão TCP com o servidor, sendo esta terminada após o envio da mesma.

## 2.1.1 Formato de Cabecalho e Descrição de Campos

| NMS AlertFlow Version (1 byte) | Data |
|--------------------------------|------|
| (1 Dyte)                       |      |

Figura 2.1: Formato do cabeçalho do protocolo AlertFlow

- NMS AlertFlow Version (1 byte): versão do protocolo, para assegurar a compatibilidade de versões entre o servidor e os agentes;
- Data/Payload (n bytes): carga útil da mensagem com tamanho variável. Utiliza a encodificação UTF-8, com um formato JSON para a transmissão de dados.

# 2.1.2 Descrição de Funcionalidades

#### Compatibilidade de Versões

A compatibilidade de versões é garantida através do campo *NMS AlertFlow Version* do cabeçalho da mensagem, permitindo a identificação da versão do protocolo entre o servidor e os agentes. Se a versão do protocolo do emissor for diferente da versão do recetor, é apresentada uma mensagem de erro com as diferentes versões. Esta é meramente indicativa à qual o formato usado nos dados da mensagem.

## 2.2 NetTask

O protocolo *NetTask* é essencial para a funcionalidade harmonizada do *Network Monitoring System*, sendo este usado para a maioria das comunicações entre o servidor e os agentes, tais como, a primeira conexão de um agente ao servidor, o envio de tarefas pelo servidor, o envio de resultados de tarefas pelos agentes, e a terminação de conexões nos dois sentidos, sendo um protocolo orientado aos datagramas.

Como este opera em cima da camada de transporte UDP, o protocolo *NetTask* foi desenvolvido para ser robusto e adaptável a condições adversas de rede, garantindo a entrega fiável e integral de mensagens, sobretudo em rotas deterioradas, com perdas ou duplicação de pacotes, latências elevadas e taxas de débito variáveis.

Para combater tais adversidades, o protocolo aplicacional *NetTask* responsabiliza-se pelas funcionalidades que serão exploradas no seguinte subcapítulo Descrição de Funcionalidades.

Nos próximos subcapítulos, serão detalhadas as especificações do protocolo, nomeadamente o formato do cabeçalho e descrição dos respetivos campos, descrição de funcionalidades e diagramas de sequência que ilustram o comportamento do protocolo em situações normais e adversas.

## 2.2.1 Formato de Cabeçalho e Descrição de Campos

| NMS NetTask Version<br>(1 byte) |                         | e Number<br>/tes)     | Flags<br>(5 bits) |  |  |  |  |  |  |  |
|---------------------------------|-------------------------|-----------------------|-------------------|--|--|--|--|--|--|--|
| Window<br>(2 byt                |                         | Checksum<br>(2 bytes) |                   |  |  |  |  |  |  |  |
|                                 | Message ID<br>(2 bytes) |                       |                   |  |  |  |  |  |  |  |
| Agent Identifier<br>(32 bytes)  |                         |                       |                   |  |  |  |  |  |  |  |
| Data                            |                         |                       |                   |  |  |  |  |  |  |  |

Figura 2.2: Formato do cabeçalho do protocolo *NetTask* 

- NMS NetTask Version (1 byte): versão do protocolo, para assegurar a compatibilidade de versões entre o servidor e os agentes;
- Sequence Number (2 bytes): número de sequência da mensagem, para a ordenação de pacotes, deteção de pacotes duplicados e identificação de acknowled-

#### gements;

- Flags (5 bits): flags de controlo:
- ACK (1º bit): Acknowledgement, utilizado para confirmar a receção de pacotes;
- RET (2º bit): Retransmission, indica que o pacote é uma retransmissão;
- **URG** (3° bit): Urgent, indica que a mensagem é urgente;
- **WP** (4° bit): Window Probe, utilizado para o controlo de fluxo;
- **MF** (5° bit): More Fragments, para (des)fragmentação de pacotes.
- *Type* (3 *bits*): tipo da mensagem:
  - **0** *Undefined*: mensagem indefinida, utilizada para testes ou quando nenhum tipo de mensagem é aplicável, por exemplo no envio de *window probes*;
  - 1 First Connection: primeira conexão de um agente ao servidor;
  - 2 Send Tasks: envio de tarefas pelo servidor;
  - 3 Send Metrics: envio de resultados de tarefas pelos agentes;
  - 4 EOC (End of Connection): terminação de conexões nos dois sentidos;
  - \* **Reserved**: reservado para futuras extensões. (de 5 a 7);
- Window Size (2 bytes): indica o tamanho da janela de receção, para o controlo de fluxo;
- Checksum (2 bytes): soma de verificação da mensagem, para a deteção de erros;
- Message Identifier (2 bytes): identificador da mensagem, utilizado para a desfragmentação e ordenação de pacotes;
- **Agent Identifier** (32 bytes): identificador do agente, podendo este ser recetor ou emissor da mensagem;
- Data/Payload (n bytes): carga útil da mensagem com tamanho variável, contendo a informação a ser transmitida nas mensagens do tipo Send Tasks e Send Metrics. Utiliza a encodificação UTF-8, com um formato JSON para a transmissão de dados.

## 2.2.2 Descrição de Funcionalidades

#### Retransmissão de Pacotes Perdidos

A retransmissão de pacotes perdidos é efetuada quando o emissor não recebe um *ack-nowledgement* de um pacote enviado, após um determinado intervalo de tempo. Para a concretização desta funcionalidade, o emissor guarda todos os pacotes enviados em memória, reenviando os pacotes não confirmados após o intervalo de tempo definido no fichero constants.py sobre a nomenclatura RETRANSMIT\_SLEEP\_TIME, os pacotes mantém o cabeçalho original, sendo apenas ativada a *flag RET*.

#### (Des)Fragmentação e Ordenação de Pacotes

A fragmentação de pacotes ocorre quando a carga útil da mensagem excede o tamanho máximo permitido, sendo este tamanho predefinido para 1500 *bytes*, no ficheiro constants.py sobre a nomenclatura BUFFER\_SIZE, uma vez que este é o valor máximo para o *Maximum Transmission Unit* (MTU).

Na fragmentação de pacotes os dados da mensagem (campo *Data*) é dividido em fragmentos, de forma a que, com adição do cabeçalho, o tamanho total do pacote não exceda o tamanho máximo permitido. Os primeiros fragmentos são marcados com a *flag MF*, com exceção do último fragmento, indicando que não existem mais fragmentos a serem enviados. Para a identificação dos fragmentos, é atribuído um *Message Identifier* único, sendo este igual ao número de sequência do primeiro fragmento. Os números de sequência dos fragmentos são incrementados de forma sequencial.

Na desfragmentação, o recetor mantém em memória os fragmentos recebidos, cada pacote recebido é guardado em um *array* caso seja fragmentado. Para identificar se um pacote é ou não um fragmento, é verificado se a *flag MF* está desativada e se o *Message Identifier* é igual ao número de sequência do pacote. Se tal não se verificar, o pacote é guardado em memória até que todos os fragmentos sejam recebidos, ou seja, devem existir todos os fragmentos tal que o seu número de sequência esteja entre os seus *Message Identifiers* e o número de sequência do último fragmento, este procedimento garante que a mensagem é desfragmentada apenas quando todos os fragmentos são recebidos, uma vez que a ordem de chegada destes não é garantida.

Uma vez que todos os fragmentos são recebidos, estes são ordenados pelo número de sequência e os dados da mensagem são concatenados para formar a mensagem original.

O campo *Message Identifier* permite que fragmentos de diferentes mensagens sejam distinguidos, garantindo a integridade dos pacotes reconstruídos.

#### Deteção e Manuseamento de Pacotes Duplicados

A deteção e manuseamento de pacotes duplicados, tal como na (des)fragmentação e ordenação de pacotes, recorre ao *Sequence Number* da mensagem. O recetor mantém um registo dos números de sequência pacotes recebidos para a deteção de pacotes duplicados, descartando pacotes que já tenham sido recebidos anteriormente, e reenviando um *acknowledgement* ao emissor para confirmar a receção do pacote de forma a evitar futuras retransmissões desnecessárias.

#### Detecão de Erros

A deteção de erros é efetuada através da soma de verificação da mensagem (*Checksum*), calculada com base no cabeçalho e na carga útil da mensagem. O recetor, ao receber um pacote, calcula a soma de verificação e compara-a com a recebida. Se a soma de verificação calculada for diferente da recebida, o pacote é descartado, e o emissor uma vez que não recebe um *acknowledgement* reenviará o pacote.

#### Compatibilidade de Versões

A compatibilidade de versões é garantida através do campo *NMS NetTask Version* do cabeçalho da mensagem, permitindo a identificação da versão do protocolo entre o servidor e os agentes. Se a versão do protocolo do emissor for diferente da versão do recetor, é apresentada uma mensagem de erro com as diferentes versões. Uma possível alteração na implementação seria descartar a mensagem, evitando possíveis incompatibilidades e erros, contudo, a decisão foi manter a mensagem de erro e tentar processar o pacote, uma vez que a diferença de versões pode não impedir uma troca sem conflitos, deste modo, não se sobrecarrega a largura de banda com múltiplas retransmissões de pacotes.

#### Controlo de Fluxo

O controlo de fluxo é efetuado através do tamanho da janela de receção (*Window Size*), indicando ao emissor o número de pacotes que o recetor pode receber sem congestionar a ligação. O valor inicial da janela de receção é definido no ficheiro constants.py sobre a nomenclatura INITIAL\_WINDOW\_SIZE, sendo este valor de 32 pacotes. O emissor, ao enviar um pacote, indica a sua janela de receção, sendo esta referente à quantidade de espaço disponível na sua lista de pacotes por desfragmentar e ordenar, uma vez que na implementação atual, é criada uma *thread* para processar pacotes recebidos, então apenas os pacotes fragmentados são guardados em memória, servindo estes para a indicação do tamanho da janela de receção. O recetor, ao receber um pacote, se a janela de receção do emissor for zero, a *thread* responsável por processar pacotes é colocada em espera, e outra thread, criada posteriormente, é responsável por enviar *window probes* aos emissores com *window sizes* iguais a zero. Uma vez que o emissor responder ao *window probe* com a sua janela de receção superior a zero, a *thread* responsável por processar o pacote é libertada para continuar a execução.

## 2.2.3 Diagramas de Sequência

#### **First Connection**

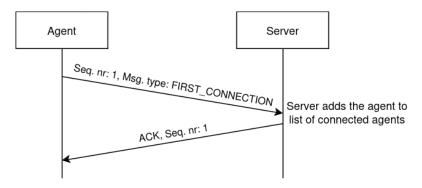


Figura 2.3: Diagrama de sequência do protocolo NetTask - First Connection

#### End of Connection (EOC)

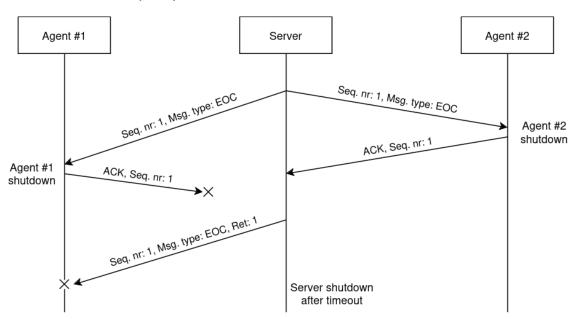


Figura 2.4: Diagrama de sequência do protocolo NetTask - End of Connection

Neste exemplo, o servidor é interrompido, sendo enviado um pacote *EOC* para todos os agentes, terminando todas as execuções. O mesmo pode ser feito quando um agente é interrompido, sendo enviado um pacote *EOC* para o servidor, e este remove o agente da lista de agentes conectados.

Note que, em rotas deterioradas, a mensagem de *End of Connection* pode não ser recebida, então é necessário determinar um tempo para um *timeout* adequado as condições da rede, de forma a garantir a terminação da conexão com sucesso.

# Retransmissão, Manuseamento de Pacotes Duplicados, Desfragmentação, Ordenação e Deteção de Erros

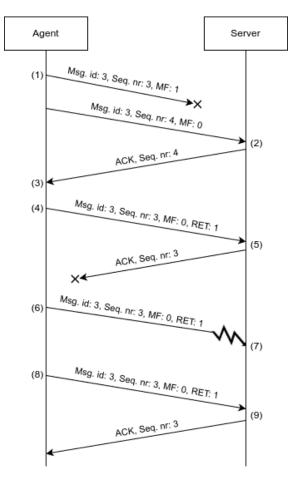


Figura 2.5: Diagrama de sequência do protocolo *NetTask* - Retransmissão, Manuseamento de Pacotes Duplicados, Desfragmentação, Ordenação e Deteção de Erros

- O agente envia uma métrica, com dados superiores ao BUFFER\_SIZE, subtraído do header size, sendo este fragmentado em dois pacotes;
- 2. O servidor recebe o pacote, e como o *Message Id* é diferente do *Sequence Number*, deduz que faltam mais fragmentos, adicionando-o ao seu *buffer* de pacotes a desfragmentar, e envia o ACK;
- 3. O agente remove o pacote de número de sequência 4 da lista de pacotes por retransmitir;
- 4. O agente, após aguardar RETRANSMIT\_SLEEP\_TIME segundos, retransmite o pacote não *acknowledged*;
- 5. O servidor possui todos os fragmentos, ordena e desfragmenta os mesmos, guardando a métrica na base de dados. Seguidamente, envia o ACK, que será perdido;

- 6. O agente, ao não receber o ACK, retransmite o pacote pela segunda vez, que, pela sua rota, sofre de alterações no seu conteúdo;
- 7. O servidor, ao receber o pacote, calcula o *checksum* e verifica que é diferente do expectado, descartando o pacote. Como tal, não envia um ACK;
- 8. O agente, ao não receber o ACK, retransmite o pacote novamente;
- O servidor descarta o pacote duplicado, pois, no passo (5), já tinha guardado o número de sequência 3. O servidor reenvia o ACK para evitar retransmissões desnecessárias.

#### Controlo de Fluxo

#### **TODO**

Diagrama de sequência do controlo de fluxo

# 3 Implementação

# 3.1 Parâmetros dos Executáveis

## 3.1.1 nms\_server.py

Snippet 3.1: Parâmetros do executável nms\_server.py

# 3.1.2 nms\_agent.py

Snippet 3.2: Parâmetros do executável nms\_agent.py

# 3.2 Ficheiro de Configuração

O ficheiro de configuração permite a definição de tarefas aos agentes pelo servidor, este é carregado no início da execução do servidor, e é enviado a cada agente aquando da sua conexão. O sistema desenvolvido suporta as seguintes métricas e alertas:

- Métricas de dispositivo:
  - CPU Usage: percentagem de utilização da CPU;
  - RAM Usage: percentagem de utilização da memória RAM;
  - Interfaces stats: número de pacotes por segundo, para cada interface de rede definida.
- Métricas de rede:
  - Bandwidth: consumo de largura de banda, em Mbps;
  - Jitter: variação do atraso entre pacotes, em milissegundos;
  - Packet Loss: percentagem de pacotes perdidos;
  - Latency: atraso entre o envio e a receção de pacotes, em milissegundos.
- Alertas: aquando os valores obtidos excedem os limites definidos.
  - CPU Usage:
  - RAM Usage;
  - Interfaces stats:
  - Packet Loss:
  - Jitter.

Neste ficheiro, é possível definir os parâmetros de utilização de cada ferramenta usada no cálculo das métricas, por exemplo, no caso do iperf3, é possível definir a duração do teste, a camada de transporte, se tal é *server* ou *client*, entre outros. Estes parâmetros são utilizados por tarefa, o que permite a diferentes agentes executarem o mesmo teste com diferentes parâmetros.

Outra consideração importante na utilização do iperf3 é a necessidade de definir as tarefas de ambos os agentes, os quais em modo cliente ou servidor, de forma a que seja possível executar o teste.

TODO falta indicar as opcoes das ferramentas para as métricas de rede.

Nota packet loss e jitter apenas funcionam com o iperf se estiver a usar UDP

# 3.3 Bibliotecas Utilizadas

Dúvida: deve-se referir todas as bibliotecas utilizadas no desenvolvimento? por exemplo: *socket*, *os*, *sys*, *threading*, etc Ou apenas as bibliotecas mais relevantes para a solução? *psutil*, *ping3*, *iperf*, etc

# 3.4 Detalhes Técnicos? Maybe

Neste descrição de funcionalidades, não falamos que o servidor guarda por exemplo, pacotes por ordenar/desfragmentar, num dicionário para cada agente, devemos referir?

# 4 Testes e Resultados

As demonstrações para situcoes normais e adversas, contam para este capítulo? Ou teremos de fazer testes mais específicos?

Checksum, pacotes duplicados, retransmissão, defrag, controlo de fluxo, compatibilidade de versões...

# 5 Conclusões e Trabalho Futuro

### 5.1 Conclusões

A realização deste projeto permitiu a aplicação prática dos conhecimentos adquiridos durante o semestre na Unidade Curricular de **Comunicações por Computador**, nomeadamente no que diz respeito à conceção e implementação de protocolos aplicacionais para a comunicação entre sistemas.

A implementação do **Network Monitoring System** permitiu a integração de vários conceitos e técnicas de comunicação, como a fragmentação de pacotes, retransmissão de pacotes perdidos, controlo de fluxo, deteção de erros e ordenação de pacotes, garantindo a fiabilidade e robustez do sistema.

A utilização de protocolos aplicacionais personalizados, como o *AlertFlow* e o *NetTask*, permitiu a implementação de funcionalidades específicas para a monitorização e análise de tráfego de rede, adaptadas às necessidades do sistema.

Por conseguinte, o sistema desenvolvido demonstrou ser eficaz na monitorização e análise de tráfego de rede, permitindo a recolha de métricas de desempenho e a execução de tarefas de monitorização de forma eficiente e fiável.

## 5.2 Trabalho Futuro

#### **TODO**

Encriptação de mensagens (Nonce) Gerar análises gráficas dos resultados Reatribuição de tarefas em runtime