



**Licenciatura em Engenharia e Gestão de Sistemas de Informação**

**FUNDAMENTOS DE SISTEMAS DISTRIBUÍDOS 2022/2023**

## **3ª FASE**

PL3\_G5



Gonçalo Fernandes Pereira

A96550



Joana Marília Pinto Sousa Pereira

A95539



Mariana Magalhães Araújo

A97245

## Implementação

Este trabalho consiste na criação de um sistema de partilha de mensagens de texto com uma arquitetura cliente-servidor que permite a troca de mensagens privadas entre clientes e a troca de mensagens seguras, isto é, que garantem autenticidade, entre os clientes.

Para a realização deste optamos por criar um servidor central, o qual todos os clientes se irão conectar. Para cada cliente o servidor irá criar um agente de utilizador que será responsável por toda a comunicação que será através do sockets TCP.

### Servidor.java

Esta classe é responsável por criar o servidor ao qual todos os clientes se vão conectar e armazenar toda a informação necessária, como a lista de presenças, de clientes e mensagens. Além disso, tem como variáveis de instância a porta na qual o servidor será iniciado e o tempo que cada utilizador poderá estar inativo.

Esta classe é constituída pelo método *verInativos()* que permite obter uma lista de todos os utilizadores que se encontram inativo.

O método *sessionTimeout()* é responsável por enviar aos clientes que se encontram inativos uma mensagem SESSION\_TIMEOUT e encerrar os buffers e a conexão com esses clientes.

Por fim, o método *timerTimeout()* corresponde a um Timer que, de 5 em 5 segundos, irá verificar os clientes inativos e desconecta-los.

Quando o servidor é executado, inicia as respetivas listas e o *timerTimeout()* e fica a aguardar a conexão de clientes. Quando algum se conectar, inicia uma thread ClienteHandler que fará a gestão desse cliente.

### Cliente.java

Esta classe corresponde ao programa do cliente e é constituída por duas variáveis de instância, host e porta, que permitem que o cliente se conecte ao servidor.

Quando o cliente é executado, o socket é iniciado juntamente com o BufferedReader que irá permitir receber as mensagens do servidor e um PrintWriter que permite enviar mensagens para o servidor. Assim que o cliente se conecta é enviada uma mensagem do tipo SESSIONS\_UPDATE\_REQUEST ao servidor contendo o seu username permitindo, assim, estabelecer a conexão.

Uma vez que o cliente recebe e envia mensagens, simultaneamente, é criada uma thread, que é executada enquanto o socket estiver conectado, permitindo receber as mensagens enviadas pelo servidor. Estas mensagens são divididas em cabeçalho, que contem o protocolo da mensagem, e em corpo da mensagem que corresponde ao conteúdo da mensagem.

Se a mensagem for do tipo SESSION\_UPDATE, a mensagem será processada e mostrada ao cliente. Se a mensagem começar com *"/\*cliente\*/"*, a mensagem é dividida e obtemos as informações relativas a cada cliente sendo armazenadas nos respetivos HashMaps permitindo associar o respetivo IP a cada cliente e a respetiva chave publica.

Caso seja do tipo SESSION\_TIMEOUT, os buffers são fechados e a conexão com o servidor é terminada.

De forma a permitir enviar mensagens, enquanto a conexão estiver estabelecida, o Cliente fica em loop à espera de que algo seja escrito e envie para o servidor uma mensagem AGENT\_POST. Em cada cliente é executado um Timer de 60 em 60 segundos que envia ao servidor um SESSION\_UPDATE\_REQUEST que permite manter a sessão do cliente ativa.

Para implementar o suporte RMI, quando o cliente é iniciado é criado o registo na porta 1099 e a interface remota do cliente. De seguida, no registo criado é guardada a referência remota com o nome SERVICE\_NAME, isto é “/PrivateMessaging”.

Foi necessário também realizar alterações quando o cliente escreve alguma mensagem. Com esta nova funcionalidade, quando o Cliente escrever “/msg <username> <mensagem>” irá ser possível enviar uma mensagem privada a um determinado cliente.

Para tal, obtemos o IP do cliente destino, acedemos ao seu registo e obtemos o registo cujo nome é SERVICE\_NAME, obtendo assim a referência remota ao cliente destino. Por fim, o método remoto é executado, enviando assim a mensagem ao cliente.

No caso de o método retornar “false”, significa que o cliente não quer receber mensagens privadas. Em caso contrário, irá retornar o username do destinatário.

Por fim, para enviar mensagens seguras, inicialmente geramos um par de chaves, isto é uma chave publica e uma chave privada. A chave publica é enviada para o servidor quando o cliente se conecta de forma a este a poder difundir para os restantes clientes.

Para enviar uma mensagem deste género o cliente deve escrever “/msgSegura <username> <mensagem>” e, para que seja enviada garantindo autenticidade, inicialmente geramos um sumário da mensagem com o algoritmo SHA-256. Esse sumário é assinado com a chave privada do remetente e posteriormente convertido para Base 64 para ser enviado. Por fim recorremos ao método sendSecureMessage da interface PrivateMessagingSecure.

#### ClienteHandler.java

Esta classe corresponde à thread que faz a gestão dos diferentes clientes. É constituída por diversos métodos que permitem fazer esta gestão.

O método *sessionUpdate()* permite construir a mensagem SESSION\_UPDATE contendo os clientes ativos e respetivo IP, chave publica e o valor logico que indica se quer receber mensagens ou não, e as ultimas 10 mensagens enviadas. De seguida, enviá-la para o cliente recebido como argumento.

O método *lerProtocolo()* é responsável por receber uma determinada mensagem do cliente e dividi-la no protocolo e no corpo da mensagem. Se a mensagem recebida for AGENT\_POST, atualiza a atividade do cliente remetente, adiciona a mensagem à lista de mensagens e difunde para todos os clientes ativos.

Cada thread irá receber a informação do servidor de forma a mantê-la atualizada e vai criar dois buffers para permitir a comunicação entre ambos. Quando iniciada, irá ficar a aguardar a comunicação do cliente e processar essa mensagem através do *lerProtocolo()*.

### IPInfo

Esta classe tem como objetivo guardar as informações dos clientes tais como o IP, a data da sua última vez ativo e o username.

É constituída pelo método *timeOutPassed()* que recebe o valor do SESSION\_TIMEOUT e retorna true ou false consoante se ele está, ou não, ativo.

### ListaPresencas.java

Esta classe fará a gestão da atividade de todos os clientes que se conectarem ao servidor.

Toda a informação será guardada numa Hashtable que tem como chave o endereço IP de um determinado cliente e como valor um objeto IPInfo.

O método *getIPList()* retorna um Vector que contém a lista de todos os IPs que estão ativos.

O método *getPresences()* permite atualizar a atividade do IP recebido como argumento, mesmo sendo a primeira conexão daquele Cliente, e retorna a lista fornecida pelo *getIPList()*.

### PrivateMessagingSecureInterface

Permite a criação de uma interface remota para um cliente possibilitando assim a troca de mensagens diretas entre clientes.

Esta classe define o método *sendMessage* que recebe como argumentos o username do utilizador que enviou a mensagem privada, o conteúdo da mensagem e retorna o username do utilizador que recebeu a mensagem.

Também define o método *sendMessageSecure* que recebe como argumentos o username do utilizador que enviou a mensagem privada, o conteúdo da mensagem enviada e a assinatura, isto é, o sumário da mensagem assinado. Este método retorna o username do utilizador que recebeu a mensagem.

### PrivateMessagingSecure

Corresponde à implementação da interface *PrivateMessagingSecureInterface*.

Tem como variáveis de instância o username e o valor lógico *receberPM* permitindo guardar na interface o username e a possibilidade, ou não, do cliente receber mensagens privadas.

Além disso contém um *HashMap* que associa a cada cliente a sua chave publica, o que nos permite verificar a assinatura do sumário enviado.

O método *sendMessage* é definido e irá escrever no terminal do cliente a respetiva mensagem enviada.

É também definido o método *sendMessageSecure* que obtém a chave publica do cliente que enviou a mensagem e com recurso a esta obtém o sumário da mensagem produzido originalmente.

De seguida geramos outro sumario da mensagem original e comparamos os 2 de forma a verificar se são iguais. Em caso afirmativo, significa que a mensagem não recebeu alterações, ou seja, está autenticada, sendo mostrada ao cliente destinatário.

## Questões

### Fase 1

#### Q1: Especificações abertas

Para conseguir desenvolver um agente de utilizador que consiga interagir com o nosso servidor é necessário que este seja capaz de receber uma LinkedList que armazena todos os clientes, uma ListaPresencas que faz a gestão de toda a atividade dos clientes e uma ArrayList que contem as mensagens AGENT\_POST difundidas pelo servidor.

Como toda a comunicação é feita através de sockets TCP é necessário que o agente de utilizador, quando recebe algo do servidor, consiga verificar o cabeçalho dessa mensagem.

#### Q2: Falha de componentes

Na realização do sistema é feito um tratamento de todas as exceções que podem ser lançadas quer pelo servidor, quer pelo cliente através da estrutura Try/Catch.

Contudo, após alguns testes ao sistema, este não faz o correto tratamento da falha no caso de um Cliente se desconectar inesperadamente, o que origina um erro no servidor fazendo-o falhar. Além disso, quando um cliente recebe o SESSION\_TIMEOUT, ocorre um erro no buffer que não está a ser corretamente tratado. Porém, este erro não afeta o correto funcionamento nem do servidor, nem do cliente.

Apesar a realização de todos os testes ao programa, poderão existir mais erros que nós não detetamos.

#### Q3: Limitações do sistema

Uma limitação do desenho do sistema que consideramos afetar o desempenho e a escalabilidade deste sistema é a implementação através de sockets TCP, uma vez que no caso de existir um grande número de clientes conectados, a difusão de mensagens entre todos os clientes será mais dispendiosa em termos de recursos da máquina pois existe um canal de comunicação exclusivo com cada um.

#### Q4: Difusão de mensagens pelo servidor

Serem os clientes a tomar a iniciativa de contactar o servidor para saber se há nova informação seria mais simples de implementar uma vez que o pedido realizado por um cliente a um servidor é mais simples que a resposta que o servidor vai dar a esse pedido, isto é, enquanto o cliente apenas envia um pedido para se conectar ao servidor, este responde com a lista de clientes online e com a lista das mensagens mais recentes. No entanto nesse caso a informação não estaria atualizada para todos os clientes ao mesmo tempo, o que seria resolvido se o servidor notificasse regularmente todos os clientes sempre que ocorresse uma alteração.

#### Q5: Implementação em sockets UDP

Este projeto poderia ser implementado com base em sockets UDP, contudo o protocolo TCP é mais recomendado uma vez que toda a comunicação entre o servidor e os clientes é feita através de mensagens e este protocolo garante que todas as mensagens são entregues e na respetiva ordem. Isto é, através do uso do TCP conseguimos garantir que a ordem das mensagens enviadas no SESSION\_UPDATE está correta. Por outro lado, se fosse esperado um grande número de clientes conectados ao servidor, o protocolo UDP poderia torna-se mais adequado.

## Fase 2

### Q1: Especificações abertas

Para que seja possível a troca direta de mensagens entre diferentes clientes através do java RMI é necessário que inicialmente o cliente se conecte ao servidor por uma ligação via sockets, porém quando esta conexão é estabelecida é criada uma referência remota a este cliente que é armazenada no seu registo na porta 1099 que lhe permite comunicar com os restantes clientes.

### Q2: Difusão de mensagens pelo servidor

Para se tornar proveito do RMI para que fosse possível o servidor tomar a iniciativa de notificar todos os clientes sempre que ocorrer uma alteração no estado do sistema seria necessário que o servidor guardasse no seu registo os endereços IP's de todos os clientes conectados. Quando existisse uma entrada, saída ou mensagem nova, o servidor tomaria a iniciativa de enviar uma mensagem privada a todos os clientes com o novo estado da sessão.

### Q3: Alternativa com sockets

Para que fosse possível implementar a troca de mensagens diretas sem recorrer ao RMI, mas através do uso de sockets, seria necessário o servidor guardar os Buffers de entrada e saída de cada cliente. Quando um cliente enviasse uma mensagem privada com um determinado destinatário, o servidor seria responsável por reencaminhar essa mensagem para o buffer de saída de determinado cliente, permitindo assim a troca de mensagens diretas sem recurso ao RMI.

## Fase 3

### Q1: Confidencialidade

A criptografia de chave pública poderia ser implementada para assegurar a confidencialidade das mensagens por RMI, uma vez que, cada entidade que é suposto ter acesso aos recursos possuiu 2 chaves geradas em conjunto, uma que não pode ser revelada a ninguém (chave privada) e uma que é para divulgação pública (chave pública). Não é possível determinar a chave privada com base na chave pública e as mensagens cifradas com uma chave podem ser decifradas com a outra, isto é, uma mensagem cifrada com a chave pública de um utilizador, só poderá ser decifrada com a chave privada deste mesmo utilizador.

### Q2: Confiança

Com o uso da criptografia da chave pública, não é garantido que a chave pública pertença realmente ao cliente em questão. Os certificados digitais poderão ser uma solução alternativa para mitigar estas vulnerabilidades, uma vez que são documentos digitais que atestam a associação entre uma chave pública e um indivíduo ou entidade. Este fornece identificação a uma entidade, é resistente à falsificação e é possível verificar que foi emitido por uma entidade oficial e de confiança. Os certificados digitais contêm os seguintes elementos: chave pública, nome da entidade que é certificada (proprietário da chave), nome da autoridade certificadora, nº de série, data de emissão e validade, outra informação de certificação (ID, foto, etc.) e assinatura digital da entidade emissora (assinatura digital do certificado).