

Sistemas Distribuídos
Relatório do Primeiro Projeto
(Mestrado Integrado em Engenharia Informática e Computação)

Grupo 7 da turma 4:

- Helena Montenegro up201604184@fe.up.pt
- Juliana Marques up201605568@fe.up.pt

I. Instruções de compilação / Execução

Para compilar, deve-se executar a instrução: **javac *.java**. Para facilitar a compilação, incluímos o ficheiro “**compile.sh**” e “**make.bat**” que compilam o programa. Em Ubuntu, deve-se executar a instrução **sh compile.sh**, e em Windows a instrução **make.bat**. De seguida, inicia-se o registo RMI com a instrução: **start rmiregistry**, em Windows, ou **rmiregistry &**, em Ubuntu.

Para executar um *peer*, deve-se chamar a classe **Peer** com o seguinte formato:

```
java Peer <version> <peer_id> <remote_obj_name> <mc_addr>  
<mc_port> <mdb_addr> <mdb_port> <mdr_addr> <mdr_port>
```

- **version** - “1.0” ou “2.0”, conforme se queira executar a versão sem ou com melhorias do projeto, respetivamente;
- **peer_id** - refere-se ao identificador do *peer*;
- **remote_obj_name** - refere-se ao nome do objeto a ser usado pelo *peer* no registo RMI;
- **mc_addr** - endereço a ser usado pelo canal *multicast* de controlo;
- **mc_port** - *port* a ser usado pelo canal *multicast* de controlo;
- **mdb_addr** - endereço a ser usado pelo canal *multicast* do protocolo de “**Backup**”;
- **mdb_port** - *port* a ser usado pelo canal *multicast* do protocolo de “**Backup**”;
- **mdr_addr** - endereço a ser usado pelo canal *multicast* de controlo do protocolo de “**Restore**”;
- **mdr_port** - *port* a ser usado pelo canal *multicast* de controlo do protocolo de “**Restore**”.

Para executar cada um dos protocolos, deve-se chamar a classe **TestApp** do seguinte modo:

```
java TestApp <peer_ap> <sub_protocol> <opnd_1> <opnd_2>
```

- **peer_ap** - ponto de acesso ao *peer*, neste caso, este será a junção do *hostname* e do nome do objeto que se encontra no registo RMI, representativo do *peer* com o qual se quer comunicar (a junção é feita com os dois pontos “:”). Portanto, neste argumento coloca-se: < **hostname** > : < **remote_obj_name** >;
- **sub_protocol** - nome do protocolo que se quer iniciar (**BACKUP**, **RESTORE**, **DELETE**, **RECLAIM**, **STATE**, **BACKUPENH**, **RESTOREENH**, **DELETEENH**);
- **opnd_1** - nome do ficheiro que se irá utilizar para correr os protocolos de “**Backup**”, “**Restore**” ou “**Delete**”, ou o espaço máximo reservado para guardar *chunks* no caso do protocolo de “**Reclaim**”. No caso de “**State**”, não existe este argumento;
- **opnd_2** - grau de replicação de um ficheiro para o qual se executa o protocolo de “**Backup**”. Este argumento não existe para os restantes protocolos.

II. Concorrência

Para atingir a concorrência, foi utilizada a classe *ConcurrentHashMap* para representar a informação presente no *Peer* que poderá ser acedida por diversas *threads* ao mesmo tempo. Existem também várias *threads* com diferentes responsabilidades, que são geridas pelos *peers* utilizando a classe *ScheduledThreadPoolExecutor*:

- **Threads dos canais multicast:** *MCThread*, *MRTThread* e *MDBThread*, responsáveis por juntar o *peer* ao respetivo canal *multicast* e pela receção de mensagens. No canal de controlo (*MCThread*), esta é responsável também pelo envio de mensagens.
- **Threads de receção de mensagens:** *ReceiveMessageMC*, *ReceiveMessageMDR* e *ReceiveMessageMDB*, responsáveis pelas ações do *peer* em seguimento da receção de uma mensagem.
- **Threads de envio de mensagens:** *MulticasterPutChunkThread* e *MulticasterChunkThread*, responsáveis pelo envio das mensagens de *PUTCHUNK*, no caso do protocolo de “*Backup*”, onde se deve repetir o envio da mensagem caso necessário (quando o número de ocorrências de um *chunk* é inferior ao seu grau de replicação desejado), e pelo envio das mensagens de *CHUNK*, no caso do protocolo de “*Restore*”.
- **Threads de execução de protocolos no initiator peer:** *DoReclaimThread* e *DoRestoreThread*, responsáveis pela execução do protocolo de “*Reclaim*” e do protocolo de “*Restore*”, respetivamente, que foram separadas da classe do *Peer* devido à sua extensão.
- **Outros Threads:**
 - *ManageDataFilesThread*: responsável por escrever nos ficheiros que guardam informação sobre as ocorrências dos *chunks* e sobre os ficheiros para os quais o *peer* iniciou o protocolo de “*Backup*”, sempre que ocorre alguma alteração a esta informação (ficheiros estes presentes na pasta “*data*”, dentro da pasta do *peer* respetivo).
 - *SendDeleteThread*: responsável pelo envio da mensagem *DELETE* na melhoria do protocolo de “*Delete*”, quando existem *peers* que contêm *chunks* do ficheiro recebido na mensagem e que ainda não a receberam.

III. Melhorias

Melhoria ao protocolo de “Backup”

A melhoria ao protocolo de “**Backup**” tem como objetivo diminuir o espaço em disco nos *peers*, reservado ao *backup* de ficheiros, tal como a sua atividade.

Para tal, quando os *peers* recebem a mensagem **PUTCHUNK**, eles esperam um tempo aleatório entre 0 e 400 milissegundos antes de guardarem o *chunk* e enviarem a mensagem de **STORED**. Sempre que um *peer* recebe uma mensagem **STORED**, este guarda o identificador do *peer* responsável pela mensagem, tendo assim acesso a todos os *peers* que têm o *chunk* e podendo, deste modo, saber a sua ocorrência. Passado o tempo aleatório, os *peers* vão verificar se as ocorrências verificadas do *chunk* que querem guardar são superiores ou iguais ao grau de replicação do *chunk* e, se forem, o *peer* não guarda o *chunk*.

Melhoria ao protocolo de “Restore”

A melhoria ao protocolo de “**Restore**” tem como objetivo a substituição do uso de um canal *multicast* para receber um *chunk* cujo destino deveria ser só um *peer*, por uma conexão TCP.

Deste modo, ao enviar o pedido de um *chunk*, com a mensagem **GETCHUNK** modificada de modo a conter o endereço da máquina que corre o servidor e o *port* de serviço, o *initiator peer* abrirá uma conexão TCP usando a classe **ServerSocket** com o *port* recebido como argumento no início do *peer*, e esperará por uma resposta.

Um *peer* que receba a mensagem **GETCHUNK** e que contenha o *chunk* pedido iniciará uma conexão através da classe **Socket**, usando o endereço IP e o *port* recebidos na mensagem. Para que apenas um dos *peers* envie o *chunk* ao *initiator peer* usando TCP, o *peer* que inicia a conexão envia uma mensagem para o canal de controlo do tipo **SENTCHUNK**, informando os restantes *peers* que este se encarrega do envio do *chunk* pedido e que mais ninguém necessita de o enviar.

O formato da mensagem **GETCHUNK** modificada é:

```
GETCHUNK <Version> <SenderId> <FileId> <ChunkNo>  
<ServiceAddress> <ServicePort> <CRLF><CRLF>
```

O formato da mensagem **SENTCHUNK** é:

```
SENTCHUNK <Version> <SenderId> <FileId> <ChunkNo>  
<CRLF><CRLF>
```

Melhoria ao protocolo de “Delete”

A melhoria ao protocolo de “Delete” tem como objetivo certificar-se que um ficheiro será eliminado por todos os *peers*, inclusive aqueles que não estavam ativos quando foi solicitada a eliminação do ficheiro.

Para tal, sempre que o *initiator peer* envia esta mensagem, guarda o identificador do ficheiro a ser eliminado associado a uma lista que contém os identificadores dos *peers* que contêm *chunks* do ficheiro. Cada um dos *peers* que recebe a mensagem **DELETE** e elimina os *chunks* do ficheiro manda uma mensagem de **DELETED**, que informa que o ficheiro foi eliminado com sucesso. O *initiator peer* recebe esta mensagem e elimina o *peer* que a enviou da lista de identificadores de *peers* que contêm *chunks* do ficheiro, eliminando também a entrada relativa ao ficheiro na estrutura de dados caso a lista fique vazia. Sempre que esta estrutura não estiver vazia, significa que existem *peers* que têm informação que não foi eliminada, pelo que o *initiator peer* irá enviar a mensagem de **DELETE** por cada um dos ficheiros existentes de 30 em 30 segundos.

O formato da mensagem **DELETED** é:

```
DELETED <Version> <SenderId> <FileId> <CRLF><CRLF>
```