

Sistemas Distribuídos

META 1



Trabalho feito por:

>>> Francisco Quinaz

> UC 2014204636

>>> Jorge Marques

> UC 2014199355

Sistemas Distribuídos 2017/2018

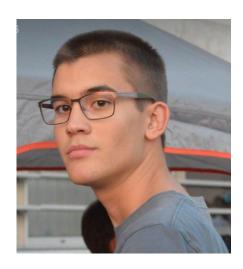
A Equipa



Francisco Quinaz Marques

>>> UC 2014204636

>>> TCP Server



Jorge

>>> UC 2014199355 >>> RMI Server



>>>Protocolo:

Para este projeto utilizámos a recomendação do projeto. Todas as mensagens transmitidas entre Cliente e Servidor respeitam um conjunto chave-valor:

chave1 | valor1; chave2 | valor2

Podemos representar assim todas as variações aceites neste protocolo:

```
type:
| type|login;id|123123123;password|jorge
 |->login (type|login;)
      |->id (id|123123123;)
          |->password (password|jorge)
| type|logout;
 |->logout (type|logout;)
|->eleicoes_list
             type|eleicoes_list;request|***;
      |->request (request|***)
          type|eleicoes_list;eleicoes_count|1;eleicao_nome|eleicao1;
      |->eleicoes_count (eleicoes_count|2;)
             repetido #(eleicoes_count) vezes
             |->eleicao nome (eleicao nome|eleicao1)
|->listas_list
1
    type|listas_list;eleicao|eleicao1;
     |->eleicao (eleicao|eleicao1)
           type|listas_list;eleicao|eleicao1;
                 list_count|1;eleicao_nome|eleicao1;
           1
         |->list count (list count|2;)
                  repetido #(eleicoes_count) vezes
                  |->eleicao nome (list nome|lista1)
|->vote
   - 1
1
        type|vote;eleicao|eleicao1;vote|lista1;
    |->eleicao (eleicao|eleicao1)
          |->vote (vote|listal)
|->msg type|msg;msg|Bem-vindo!;
   |->msg (msg|Bem-vindo!)
1
|->status type|status;logged|on;msg|ja esta ativo;
    |->logged (logged|on)
```

|->msg (msg|ja esta ativo)

>>>Arquitetura:

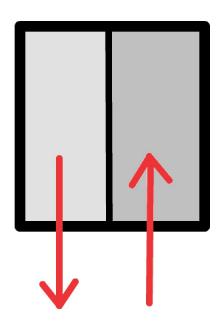
>>>Client

Quanto à arquitetura, o Cliente funciona com duas Threads:

-Uma apenas recebe a informação vinda do Servidor e decodifica-a respeitando o protocolo descrito em cima para apresentar um género de UI (facilitando a visualização da informação)

-A outra serve apenas para mandar informação ao Servidor, tendo esta que respeitar o protocolo em cima descrito.

TCPClient

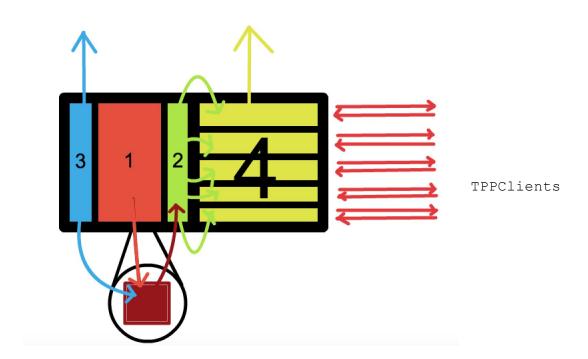


TCPServer

>>>Client

O funcionamento do Servidor TCP traduz-se na seguinte imagem:

rmiregistry voterRMIInterface



Cada número representa um tipo de Threads:

1- main Thread - esta Thread é responsável por ler o ficheiro de configuração, criar um objecto "Utilizadores" que vai guardar toda a informação sobre o sistema (threads 4 e toda a sua informação (socket,autenticação, bloqueio e servidor RMI)) onde todas as outras threads podem aceder e aceitar conexões de TCP Clients. A sua aceitação consiste em ficar à escuta de um ServerSocket, onde, depois da sua aceitação (Cliente) esta vai adicionar ao objeto

Sistemas Distribuídos 2017/2018

"Utilizadores" a informação do cliente e a Thread 4 (Connection) criada para responder aos pedidos do cliente.

2- ConnectionManager - Para garantir o bloqueio dos terminais dos Clientes foi criada esta Thread.

Esta Thread corre num ciclo onde vai perguntar à pessoa responsável pela mesa de voto qual o terminal (TCPClient) a desbloquear e qual o cliente em causa para que este possa votar. Porém este desbloqueio necessita de uma identificação.

Essa identificação é executada na tentativa de desbloqueio do terminal. Esta Thread comunicará com o voterRMIInterface para ver se este cliente existe e se não está ativo num outro terminal. Caso o voterRMIInterface garanta estas condições, o terminal é desbloqueado **apenas** para esse eleitor.

A thread tem acesso ao objeto "Utilizadores" de modo a conhecer todas as conexões e o servido RMI a utilizar.

3- findRMI - Thread responsável pela atualização do servidor RMI em caso de um falhar.

Em intrevalos de 5 segundos, o findRMI vai fazer lookUp, ou seja vai procurar no rmiregistry o nome do servidor RMI, devolvendo uma referência para este. Esta referência é atualizada no objeto "Utilizadores" para que qualquer chamada da voterRMIInterface seja efectuada com sucesso.

4- Connection - Existem tantas Threads Connection quantas as conexões a terminais (TCPClient).

Estas Threads funcionam no modo pedido-resposta.

Enquanto o terminal (TCPClient) está bloqueado(quer seja por ausência de bloqueio inicial ou timeout de 2 minutos sem atividade) a Connection não irá responder a nenhum pedido do cliente.

Após o seu desbloqueio o eleitor terá que fazer login no terminal respeitando o id de desbloqueio (efetuado pelo ConnectionManager).A Connection irá então aceder ao servidor RMI actualizado (pela findRMI) para garantir o login:

users.getServer().authenticateVoter(no.getId(), message2[1])

Em caso de sucesso o eleitor pode proceder a todas as outras outras opções.

TODAS as chamadas ao servidor são confirmadas, caso não seja possível executar a chamada este vai tentar até conseguir ou até chegar ao timeout definido no ficheiro de configuração

<u>Estas tentativas são executadas pelos métodos</u> <u>handleRemoteException******()</u>

Neste caso
try {
 if ((resp = users.getServer().authenticateVoter(no.getId(), message2[1])) !=
null) {
 //RMI PARA VALIDAR
 System.out.println(resp);
 ///
 }
} catch (RemoteException el) {
 resp = handleRemoteExceptionAutenticateVoter(no);

Todas estas funções "handleRemoteException*****() " têm um funcionameto semelhante.

Depois de autenticado, o eleitor pode então pedir ao servidor a listagem de eleições e a listagem de listas candidatas a cada eleição. processadas nas funções:

try {
 rs = users.getServer().listElections(no.getId());
} catch (RemoteException e1) {
 rs = handleRemoteExceptionEleicoesList(no);

е

}

}

try {
 rs = users.getServer().listLists(message1[1], no.getId());
} catch (RemoteException e1) {
 rs = handleRemoteExceptionListasList(message1[1], no);

Na votação, o Servior corre a função:
try {
 if ((resp = users.getServer().vote(no.getId(), message1[1], message2[1], 3)) !=
null) {
 //RMI PARA VALIDAR
 System.out.println(resp);
 ///
 }
} catch (RemoteException el) {
 resp = handleRemoteExceptionVote(no. message1[1], message2[1], 3);

sendo que depois irá fazer automáticamente o logout.

O logout é chamado pelo eleitor, pelo voto(em caso de sucesso) ou pelo timeout. A função é:

>>> RMI

O servidor RMI começa por pedir o nome do ficheiro de configuração. Caso o ficheiro não esteja escrito corretamente o servidor vai criar um novo com valores default.

A thread principal começa por criar um objeto chamado UDPConnection. Este objeto serve apenas para trocar pings com o outro servidor RMI, de modo a assegurar que pelo menos um servidor RMI está sempre a funcionar.

Após criar um objeto UDPConnection, o servidor vai verificar na registry à qual se pretende ligar se já se encontra um servidor ligado no nome que este pretende assumir. A verificação é feita através de um lookup e uma chamada de uma função da API AdminVoterInterface chamada sayHello. Caso não seja atirada uma excepção significa que nenhum servidor está ligado naquele domínio. O servidor RMI assume assim as funções de servidor primário. Caso contrário assumirá as funções de servidor secundário.

O servidor secundário limita-se a receber pings do servidor primário através de uma socket UDP. Se não receber pings durante o timeout definido, este servidor vai tentar substituir o servidor primário.

O servidor primário começa por estabelecer uma ligação com a base de dados. O nome de utilizador e password para acesso à base de dados são fornecidos no ficheiro de configuração. Depois, cria uma thread que atualiza o estado das eleições (ativa/inativa) conforme a data atual. Depois entra num ciclo que envia pings em intervalos de 5 segundos ao servidor secundário através de DatagramPackets (UDP). Os ports das sockets UDP são definidos no ficheiro configuração.

As funções do RMI que serão invocadas pela consola Admin estão numa Interface chamada AdminRMIInterface, e as funções a serem chamadas pelos servidores TCP estão numa interface chamada VoterRMIInterface.

Todas as funções estão discriminadas no javadoc que segue com este relatório.

>>> Admin Console

O admin console é um cliente RMI que começa por ler as configurações de um ficheiro de configurações, caso o ficheiro esteja mal escrito, cria um novo com valores default. Após ler as configurações dá lookup a um domínio numa certa registry, ambos especificados no ficheiro de configurações. Depois cria um objeto que contém métodos que criam todos os menus necessários para as operações de admin. O método showMenu chamado é chamado em loop e trata do failover e das alterações feitas pelo admin.

>>> Failover

O failover do lado do servidor RMI é feito através de pings UDP.
O servidor principal envia pings ao servidor secundário em intervalos de 5 segundos. Quando o servidor secundário parar de receber pings durante mais de x segundos (x definido no ficheiro de configuração do RMI), o servidor secundário vai tentar substituir o servidor principal.

No lado da consola do admin ao invocar um método do servidor, caso este tenha ido abaixo vai ser atirada uma remoteException que ao ser apanhada vai fazer com que a consola espere 5 segundos, volte a dar lookup ao servidor RMI e volte a tentar invocar o método previamente chamado. Repete este processo até conseguir invocar o método com sucesso ou atingir o timeout. Verifica se atingiu o timeout sempre que apanha uma remoteException. Quando a invocação do método for bem sucedida a consola resume o funcionamento. Caso atinja o timeout a consola fecha e o utilizador é notificado.

CheckList

Requisitos Funcionais	
	٧
Registar pessoas (estudantes, docentes, ou funcionários)	<u>.</u>
Criar departamentos e faculdades	V
Criar eleição	٧
Criar listas de candidatos a uma eleição	∨
Adicionar mesas de voto a uma eleição	٧
Identificar eleitor na mesa de voto e desbloquear terminal de voto	٧
Autenticação de eleitor no terminal de voto	٧
Votar (escolher, uma só vez, uma lista no terminal de voto)	٧
Alterar propriedades de uma eleição	٧
Saber em que local votou cada eleitor	٧
Consolas de administração mostram mesas de voto on/off	٧
Consolas de administração atualizadas em tempo real nas eleições	X
Eleição termina corretamente na data, hora e minuto marcados	٧
Consultar resultados detalhados de eleições passadas	٧
Tratamento de Exceções	
Avaria de um servidor RMI não tem qualquer efeito nos clientes	٧
Não se perde/duplica votos se os servidores RMI falharem	٧
Avarias temporárias (<30s) dos 2 RMIs são invisíveis para clientes	٧
Terminal de voto bloqueado automaticamente após 120s sem uso	٧
Crash de terminal de voto é recuperado	٧
Grupos de 3: Crash de um servidor TCP é recuperado (-4)	٧
Heartbeats via UDP entre o servidor primário e o secundário	v
Em caso de avaria longa os servidores TCP ligam ao secundário	v
Servidor RMI secundário substitui o primário em caso de avaria long	<u>.</u>
Os dados são os mesmos em ambos os servidores RMI	V
O failover é invisível para utilizadores (não perdem a sessão)	٧
O servidor original, quando recupera, torna-se secundário Relatório	√
Arquitetura de software detalhadamente descrita	V
Detalhes do funcionamento do servidor TCP (protocolo, etc.)	V
Detalhes do funcionamento do servidor RMI (API javadocs, etc.)	<u>.</u> .
Distribuição de tarefas pelos elementos do grupo	V
Testes de software (tabela com descrição + pass/fail de cada teste)	٧