

UNIVERSIDADE FEDERAL DE OURO PRETO INSTITUTO DE CIÊNCIAS EXATAS E APLICADAS - ICEA

GILDO TIAGO AZEVEDO

TRABALHO PRÁTICO 02

Implementação do Algoritmo de Berkeley e Algoritmo de Eleição

GILDO TIAGO AZEVEDO

TRABALHO PRÁTICO 02

Implementação do Algoritmo de Berkeley e Algoritmo de Eleição

Trabalho apresentado como requisito parcial para aprovação na disciplina CSI302 - Sistemas Distribuídos pela Universidade Federal de Ouro Preto - campus João Monlevade.

Prof.: D.r Theo Silva Lins

João Monlevade - MG

2021

DESENVOLVIMENTO	1
Algoritmo de Berkeley	1
Algoritmo de Eleição	9
CONCLUSÃO	17
MATERIAIS UTILIZADOS	18

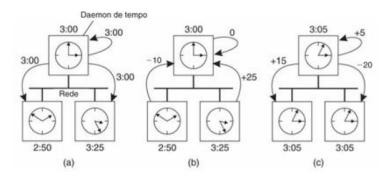
DESENVOLVIMENTO

Conforme proposto pelo enunciado do trabalho prático 02 da disciplina Sistemas Distribuídos, o objetivo é implementar o algoritmo de Berkeley e um algoritmo de eleição de líder, e para isto foi utilizado a linguagem JAVA. Para este trabalho, foi implementado um exemplo simples para demonstrar o algoritmo de Berkeley utilizando 4 clientes em uma estrutura RMI, e um algoritmo de anel utilizando uma estrutura LinkedList e multi thread para execução contínua de processos.

O código fonte implementado pode ser acessado/clonado no github pelo link: https://github.com/Azevor/Atividades CSI302.git.

Algoritmo de Berkeley

O algoritmo de Berkeley foi desenvolvido com base na estrutura Java RMI, onde cada cliente, ao ser executado, entra no grupo de sincronização do relógio definido pelo servidor remoto. Seguindo a linha de raciocínio do algoritmo de Berkeley (figura 1) [TANENBAUM, pg. 146], sendo demonstrado em uma implementação simples, inicialmente houve uma dificuldade em conectar mais de um servidor para que cada um recebesse resposta (ajuste do relógio) individualmente. Este problema foi resolvido através da adaptação de código onde uma estrutura remota realiza chamada intermediária do servidor aos diversos clientes por meio de um método remoto [2].



Inicialmente, o método remoto que será executado pelos clientes para atualização dos relógios são declarados na interface ServicoListener que estende de Remote:

```
import java.rmi.Remote;
import java.rmi.RemoteException;

//**

* Interface remota que permite chamada de método que atualiza os relógios dos clientes.

* @author Gildo Tiago

*

public interface ServicoListener extends Remote {
    void atualizarRelogio(int resultado) throws RemoteException;
}
```

Para execução do lado servidor, foi configurado 4 relógios, para efeito de demonstração, e seus métodos são declarados na interface remota a seguir:

```
import java.rmi.Remote;
import java.rmi.RemoteException;

/**

* Interface remota para comunicacão dos clientes com o servidor remoto.

* @author Gildo Tiago

*

*/
public interface Servico extends Remote {
    void addListener(ServicoListener listener, int valorRelogio) throws RemoteException;
    void setRelogio1() throws RemoteException;
    void setRelogio2() throws RemoteException;
    void setRelogio3() throws RemoteException;
    void setRelogio4() throws RemoteException;
}
```

Sendo esta interface implementada pela classe do lado servidor:

No código acima, a estrutura de HashMap armazena todos os clientes utilizando seus respectivos proxies como chave e seu relógio como valor do hash. Em seguida é atribuído um valor arbitrário para seu horário local (servidor). Uma variável booleana é criada para cada cliente configurado para verificar se houve recebimento do seu respectivo horário local (cliente).

Logo em seguida o método remoto implementado pelo servidor insere a chave hash e seu respectivo valor (hora local do cliente) em uma estrutura, e o servidor informa seu horário local para cada cliente conectado. A seguir, a implementação dos métodos remotos que confirmam o recebimento do horário local de cada cliente (método invocado pelo cliente).

```
/*
    * Configuração feita para receber 4 clientes, neste trabalho prático.
    */

/* Método remoto que o cliente utiliza para setar (confirmar informação de hora) */
@Override
public void setRelogio1() throws RemoteException { // Cliente A
        setouRelogio1 = true;
        verifica();
}

@Override
public void setRelogio2() throws RemoteException { // Cliente B
        setouRelogio2 = true;
        verifica();
}

@Override
public void setRelogio3() throws RemoteException { // Cliente C
        setouRelogio3 = true;
        verifica();
}

@Override
public void setRelogio4() throws RemoteException { // Cliente D
        setouRelogio4 = true;
        verifica();
}
```

O método a seguir calcula a diferença de horário entre o servidor e os clientes conectados nele:

Esta diferença é armazenada em uma estrutura de hash local, similar a hash dos horários dos clientes, entretanto este armazena a diferença entre o relógio cliente e o relógio do servidor, e esta diferença é acumulada em uma variável para posterior cálculo da média, que é calculada e armazenada numa variável global "mediaDiferencas".

```
Método local que verifica se todos os clientes conectados informaram suas respectivas horas.
private void verifica() {
    // Caso o servidor esteja ciente de todos os horários, realiza-se a sincronização dos horários. if (setouRelogio1 && setouRelogio2 && setouRelogio3 && setouRelogio4) {
         HashMap<ServicoListener, Integer> diferencas = sincronizar(listeners);
         System.out.println("Média calculada = " + mediaDiferencas + " minutos");
         valorRelogioLocal += mediaDiferencas;
         // Relógio do servidor recebe a média das diferencas entre os relógios e exibe seu novo horário.

System.out.println("Ajuste do servidor: " + df.format(valorRelogioLocal/60) + ":"
                             + df.format(valorRelogioLocal%60));
         // Iodo cliente conectado receberá a diferença, pra mais ou pra menos, de ajuste do relógio-
for (Servicolistener keylistener: listeners.keySet()) {
              int diferenca = mediaDiferencas-diferencas.get(keyListener);
                   keyListener.atualizarRelogio(diferenca);
              } catch (RemoteException e) {
                   e.printStackTrace();
         setouRelogio1 = false;
         setouRelogio2 = false;
         setouRelogio3 = false;
```

Por fim o servidor faz o ajuste de seu relógio local adicionando ao seu horário a média das diferenças calculada, verifica todos os relógios dos clientes, enviando para cada um deles o resultado, que é a quantidade em minutos para ajuste dos respectivos horários, através do método "atualizarRelogio(diferenca)". O cálculo destes valores é feito subtraindo-se a média das diferenças da diferenca do respectivo cliente, em minutos.

O servidor está implementado conforme segue:

Na classe Servidor o nome do serviço é registrado como "BerkeleyRMI" juntamente com a porta 8242, aguardando a conexão com qualquer cliente RMI que acesse este diretório nomeado.

A classe cliente foi implementada separadamente, para simular diferentes acessos ao servidor, invés de criar várias instâncias de um mesmo objeto cliente.

```
import java.rmi.RemoteException;
import java.rmi.registry.LocateRegistry;
import java.rmi.registry.Registry;
import java.rmi.server.UnicastRemoteObject;
import java.text.DecimalFormat;
import Servidor.Servico;
import Servidor.Servicolistener;

/**
    * Implementação da classe cliente para acessar serviços do servidor.
    * @author Gildo Tiago
    *
    */
public class ClienteA implements Servicolistener {
        /*
          * Definição de alguns valores para testar a sincronização dos relógios.
        */
          private static final int horas = 3;
          private static final int minutos = 20;
          private static final int valorRelogiolocal = (horas * 60 + minutos);
          private static DecimalFormat df = new DecimalFormat("00");
```

O "ClienteA" implementa a interface "ServiçoListener" apresentado anteriormente, como forma de "intermediar" o acesso ao servidor remoto, permitindo que o servidor acesse o método que irá notificar o cliente sobre o valor do ajuste a ser executado em seu horário local.

Ao ser executado, o método "atualizarRelogio(int resultado)" recebe a quantidade, em minutos, do ajuste a ser feito no relógio do cliente, sendo este negativo ou positivo, atrasando ou adiantando seu relógio local.

```
public static void main(String[] args) {
    try {
        String nomeServico = "BerkeleyRMI"; // Nome do servico registrado no servidor.
        int porta = 8242;

        ServicoListener clienteA = new ClienteA();
        ServicoListener clienteAdistribuido = (ServicoListener) UnicastRemoteObject.exportObject(clienteA, 0);

        // Requisição de registro pelo cliente para acessar o servico do servidor.
        Registry registry = LocateRegistry.getRegistry(porta);
        Servico servicoRemoto = (Servico) registry.lookup(nomeServico);

        // Acesso ao método remoto que adiciona o proxy cliente no servidor, e a hora local.
        servicoRemoto.addListener(clienteAdistribuido, valorRelogioLocal);

        System.out.println("Relogio do Cliente A: " + df.format(horas) + ":" + df.format(minutos));
         servicoRemoto.setRelogio1();
    } catch (Exception e) {
        e.printStackTrace();
    }
}
```

Finalmente o método Main, ao ser executado fará a chamada remota pelo serviço e porta registrados pelo bind no lado servidor através do lookup, enviando sua instância (proxy) de ServiçoListener e seu respectivo horário local para o servidor. Os demais clientes foram implementados no mesmo formato, diferindo somente sua identificação (nome da classe e demais variáveis):

Todas as classes clientes acima implementam o método "atualizarRelógio(int resultado)" como o "ClienteA".

A execução do código se dá da seguinte forma:

Hora do servidor: $03:15 = 195 \text{ minutos} \rightarrow 0 \text{ para ele mesmo}$

Hora do cliente A: $03:20 = 200 \text{ minutos} \rightarrow +5 \text{ para o servidor}$

Hora do cliente B: $03:05 = 185 \text{ minutos} \rightarrow -10 \text{ para o servidor}$

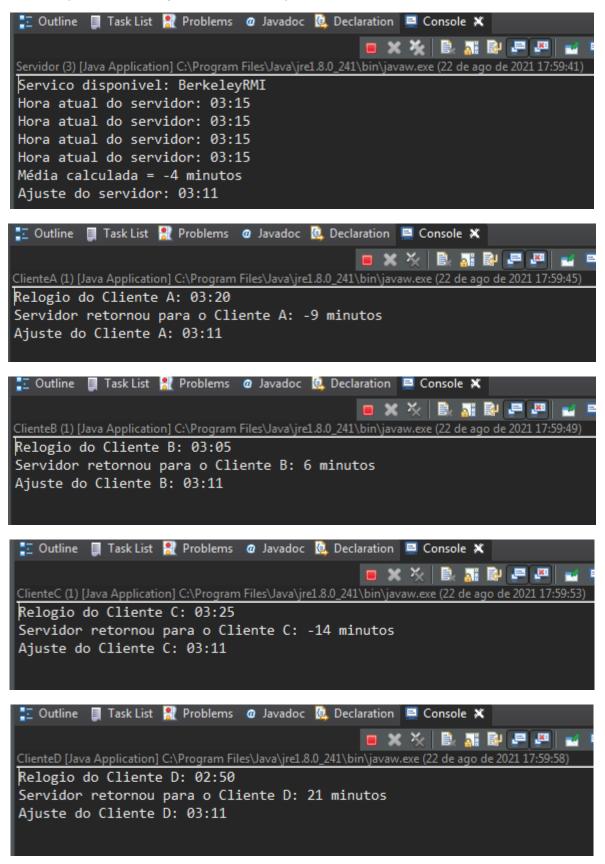
Hora do cliente C: $03:25 = 205 \text{ minutos} \rightarrow +10 \text{ para o servidor}$

Hora do cliente D: $02:50 = 170 \text{ minutos} \rightarrow -25 \text{ para o servidor}$

Média das diferenças = (0+5-10+10-25)/5 = -4

- * Nova hora do servidor: 195+(-4) = 191 = 03:11
- * Cliente A recebe (-4-5): $200+(-9) = 191 \rightarrow \text{nova hora} = 03:11$
- * Cliente B recebe (-4-(-10)): $185+(6) = 191 \rightarrow \text{nova hora} = 03:11$
- * Cliente C recebe (-4-10): $205+(-14) = 191 \rightarrow \text{nova hora} = 03:11$
- * Cliente D recebe (-4-(-25)): $170+(21) = 191 \rightarrow \text{nova hora} = 03:11$

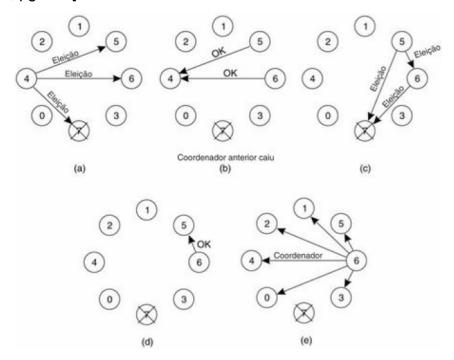
Resultados (servidor e respectivos clientes):



A execução demonstrou o correto funcionamento do algoritmo, ajustando os relógios dos clientes e do servidor de acordo com a diferença calculada entre os horários.

Algoritmo de Eleição

O algoritmo representado na implantação representa o algoritmo do anel, figura 2 [TANENBAUM, pg. 160].



Cada nó representa um processo no programa implementado, e cada processo recebe uma ID. O primeiro processo que entra na requisição é automaticamente marcado como coordenador. Caso uma requisição seja feita por um processo e não haja um coordenador ativo, uma nova eleição é executada e o processo de maior ID é selecionado como coordenador.

Para representar um processo, a classe "Processo" foi implementada e tem como identificador a variável id onde cada processo possui uma ID e uma variável booleana para identificar se ele é coordenador ou não.

```
/**
    * Realizar requisição ou iniciar eleição, caso necessário.
    * @return boolean
    */
public boolean enviaRequisicao() {
        boolean requisicaoFeita = false;
        // Procura coordenador na lista de processos ativos (estática).
        for(Processo p: Anel.processosAtivos) {
            if(p.ehCoordenador()) {
                requisicaoFeita = p.recebeRequisicao(this.mPid);
            }
        }
        // Caso não exista um coordenador, fazer eleição.
        if(!requisicaoFeita) {
            this.novaEleicao();
        }
        System.out.println("Fim da requisicao");
        return requisicaoFeita;
}
```

O método acima simula a solicitação de execução de um processo. Este método procura por um coordenador na lista de processos ativos para receber a requisição, caso não encontre, uma nova eleição de coordenador é realizada.

```
/**
  * Método responsável pelo tratamento da requisicão.
  * @param pIdOrigemRequisicao
  * @return boolean
  */
private boolean recebeRequisicao(int pIdOrigemRequisicao) {
      /* Executa requisicão ... */
      System.out.println("Requisição do processo ID: " + pIdOrigemRequisicao + " executada.");
      return true;
}
```

O método que recebe a requisição do coordenador apresenta uma resposta de execução, simulando um algoritmo de tratamento de requisições, retornando true para retornar como resposta de sucesso ao processo coordenador.

```
Seleciona novo coordenador através do processo de eleição.
  O processo de maior ID será selecionado como coordenador.
private void novaEleicao() {
   System.out.println("Eleição iniciada");
   LinkedList<Integer> idListaParaEleicao = new LinkedList<>();
    // Consultar processos ativos e adiciona-los numa nova lista.
    for(Processo p : Anel.processosAtivos) {
        p.verificaProcesso(idListaParaEleicao);
   // Procurando pelo maior ID
int idNovoCoordenador = this.getPid();
    for(Integer id : idListaParaEleicao) {
        if(id > idNovoCoordenador) {
            idNovoCoordenador = id;
   // Atualiza novo coordenador
boolean ehCoordenadorValido = false;
   ehCoordenadorValido = atualizarCoordenador(idNovoCoordenador);
   if(ehCoordenadorValido) {
        System.out.println("Eleição concluída. Novo coordenador - processo ID: " + idNovoCoordenador + ".");
       System.out.println("Eleição Falhou! Novo coordenador não encontrado.");
        // Em caso de falha, uma nova eleição será feita pela próxima requisição.
```

Caso seja realizada uma nova eleição, o método acima irá adicionar a uma lista de candidatos a id de todos os processos válidos para participar da eleição. Nesta simulação, todos os processos ativos irão entrar na lista de candidatos. Por simplicidade, é feita apenas a comparação de ID 's para atribuição de coordenador ao processo de maior ID. Caso haja falha na eleição e nenhum coordenador seja selecionado, uma nova eleição acontece normalmente ao ser realizada uma nova requisição por um processo qualquer.

```
/**
    * Executar xalidação do processo para indicação na lista de eleição.
    * @param ListaEleitoresValidos
    */
private void verificaProcesso(LinkedList<Integer> ListaEleitoresValidos) {
    /* Executa xalidação do processo ... */
    ListaEleitoresValidos.add(this.getPid());
}
```

Durante a eleição, o processo é verificado para saber se é um processo válido para se candidatar como coordenador. Este método é ilustrativo, bem como o método de execução da requisição.

Finalmente, o coordenador é atualizado após a eleição, e para garantir que apenas um processo seja coordenador, o loop seleciona todos os outros processos como não-coordenadores.

```
import java.util.ArrayList;
import java.util.Random;

//**

* Controlar as especificações do processo de eleição.

* Cada método implementa uma Thread que realiza as operações em paralelo.

* 
//

public class Anel {
    private final int LOOP_NOVO_PROCESSO = 4000;
    private final int LOOP_NOVA_REQUISICAO = 3000;
    private final int LOOP_INATIVAR_PROCESSO = 8000;
    private final int LOOP_INATIVAR_COORDENADOR = 12000;

public static ArrayList<Processo> processosAtivos;

/*

    * Objeto genrérico para controlar a sincronização de execução das threads,
    * exitando execução de processo de eleição concorrentemente.

*/

private final Object objControle = new Object();

public Anel() {
    processosAtivos = new ArrayList<Processo>();
}
```

A classe "Anel" é responsável por executar as threads que farão a simulação de execução dos processos. Esta classe possui um tempo arbitrário estipulado para cada execução de uma thread (implementada nos respectivos métodos). Foi setado 4 segundos para a criação de um novo processo, 3 segundos para que um processo aleatório faça uma requisição, 8 segundos para deixar um processo aleatório inativo e 12 segundos para inativar o coordenador.

Um objeto genérico foi instanciado para ser usado no controle das multithreads, evitando que duas requisições sejam feitas simultaneamente, por exemplo [3]. Existe uma variável estática que utiliza uma LinkedList para simular a cadeia de nós dos processos em anel, onde toda execução é feita (inclusão/remoção de processo e busca).

A primeira thread se trata da criação de um novo processo a cada tempo (armazenado em LOOP_NOVO_PROCESSO), ao ser executada indefinidamente pelo bloco "while(true)" verifica se já existe um processo criado anteriormente, caso negativo significa que é o primeiro processo a ser criado e este é setado como coordenador pela chamada "processosAtivos.add(new Processo(1, true))", caso não seja o primeiro processo, um novo processo não-coordenador é adicionado à LinkedList em "processosAtivos.add(new ProcessosAtivos.get(processosAtivos.size()-1) .getPid()+1, false))". Esta execução atribui o próximo ID ao novo processo criado, pois passa como parâmetro o tamanho da lista subtraído de 1 (para buscar o index da posição em que se encontra o último processo armazenado) e adiciona 1 ao ID do mesmo.

```
/**

* A cada período especificado, uma nova requisição é realizada.

*/

public void novaRequisicao() {

new Thread(new Runnable() {

@Override

public void run() {

while(true) {

try {

    // Após o tempo especificado abaixo, um processo fará requisições periodicamente.

    Thread.sLeep(LOOP.NOVA_REQUISICAO);

} catch(Exception e) {

    System.err.println("Erro em Anel->fazRequisicoes(): " + e.getMessage() + "\n--");

    e.printStackTrace();

} synchronized(objControle) {

    // Kaso exista processo atixo na lista de processos, uma requisição será feita.

    if (processosAtivos.size() > 0) {

        int idProcessolaleatorio = new Random().nextInt(processosAtivos.size());

        // Recuperando um processo aleatório para fazer requisição.

        Processo requisicaoDeProcesso = processosAtivos.get(idProcessoAleatorio);

        System.out.println("Processo ID: " + requisicaoDeProcesso.getPid() + " fazendo requisição.");

        requisicaoDeProcesso.enviaRequisicao();

}

}

}).start();
}
```

Uma nova requisição é feita de tempos em tempos, onde é selecionado um processo aleatório "random com o tamanho da lista de processos ativos". Caso a lista de processos ativos esteja vazia, nenhuma ação é executada e o método aguarda novamente antes de solicitar uma nova requisição.

De maneira similar a nova requisição, um processo aleatório é inativado pelo método acima, caso exista pelo menos um processo ativo na lista e não seja coordenador.

```
public void inativarCoordenador() {
   new Thread(new Runnable() {
        @Override
         public void run() {
    while(true) {
                       // Após o tempo especificado abaixo, um coordenador será inativado periodicamente. Thread.sleep(LOOP_INATIVAR_COORDENADOR);
                  } catch(Exception e) {
                       System.err.println("Erro em Anel->inativaCoordenador(): " + e.getMessage() + "\n--");
                       e.printStackTrace();
                   synchronized(objControle) {
                       Processo coordenador = null;
                        for(Processo p : processosAtivos) {
                            if(p.ehCoordenador()) {
                                coordenador = p;
                       // Caso encontre o coordenador (not null) proceder a remocão da lista de processos ativos.
if(coordenador != null) {
                            processosAtivos.remove(coordenador);
                            System.out.println("Processo coordenador ID: " + coordenador.getPid() + " inativado.");
    }
}).start();
```

E periodicamente um coordenador é inativado também, neste caso é realizada uma busca pelo coordenador na LinkedList e o mesmo é removido, caso seja encontrado. Caso não exista um coordenador na lista nenhuma ação é executada, e uma nova eleição será feita caso seja executada uma nova requisição.

```
public class Main {

public static void main(String[] args) {
    Anel anel = new Anel();

    * Ao chamar cada método do anel pela primeira vez,
    * suas respectivas threads começam a realizar as
    * operações especificadas periodicamente.
    */
    anel.novoProcesso();
    anel.novaRequisicao();
    anel.inativarProcesso();
    anel.inativarCoordenador();
}
```

A classe "Main" irá executar em seu método principal todos os métodos a classe Anel apenas uma vez, onde cada método irá abrir sua thread em um loop infinito, executados de tempos em tempos, respectivamente.

Abaixo temos o resultado da execução do código, onde eventualmente o coordenador será inativado e novos coordenadores serão eleitos ao passar do tempo.

```
🛂 Outline 📱 Task List 🦹 Problems 🏿 🗗 Javadoc 🖳 Declaration 💻 Console 🗶
                                             🔳 🗶 🔆 | 🖺 🔝 🔛 🗗 🟴 | 🥣 🖳
Main (5) [Java Application] C:\Program Files\Java\jre1.8.0_241\bin\javaw.exe (22 de ago de 2021 20:01:15)
Processo ID: 1 criado.
Processo ID: 1 fazendo requisição.
Requisição do processo ID: 1 executada.
Fim da requisicao
Processo ID: 2 criado.
Processo ID: 2 fazendo requisição.
Requisição do processo ID: 2 executada.
Fim da requisicao
Processo ID: 3 criado.
Processo ID: 3 fazendo requisição.
Requisição do processo ID: 3 executada.
Fim da requisicao
Processo ID: 4 criado.
Processo ID: 1 fazendo requisição.
Requisição do processo ID: 1 executada.
Fim da requisicao
Processo coordenador ID: 1 inativado.
Processo ID: 4 fazendo requisição.
Eleição iniciada
Eleição concluída. Novo coordenador - processo ID: 4.
Fim da requisicao
Processo ID: 5 criado.
Processo ID: 2 inativado.
Processo ID: 3 fazendo requisição.
Requisição do processo ID: 3 executada.
Fim da requisicao
Processo ID: 6 criado.
Processo ID: 5 fazendo requisição.
Requisição do processo ID: 5 executada.
Fim da requisicao
Processo ID: 7 criado.
Processo coordenador ID: 4 inativado.
Processo ID: 7 inativado.
Processo ID: 5 fazendo requisição.
Eleição iniciada
Eleição concluída. Novo coordenador - processo ID: 6.
Fim da requisicao
Processo ID: 5 fazendo requisição.
Reguisição do processo ID: 5 executada.
Fim da requisicao
Processo ID: 7 criado.
Processo ID: 5 fazendo requisição.
Requisição do processo ID: 5 executada.
Fim da requisicao
Processo ID: 8 criado.
Processo ID: 7 inativado.
Processo ID: 8 fazendo requisição.
```

Acima temos uma nova eleição logo após o processo coordenador 1 ser inativado e o processo 4 fazer uma requisição. Outras eleições são observadas posteriormente.

CONCLUSÃO

A implementação foi feita de forma simplificada, seguindo a ideia apresentada pela estrutura dos algoritmos. Outras maneiras de implementação foram pensadas, como tratar um número indefinido de clientes no algoritmo de Berkeley, sendo a classe cliente um objeto genérico, ou construção de relógios reais com desvio proposital de alguns minutos.

A maior dificuldade foi elaborar a comunicação do servidor para clientes individuais (onde cada cliente no Berkeley recebe uma informação diferente) utilizando RMI. Ao ver um exemplo de calculadora RMI deduzi uma "fácil" implementação do algoritmo de Berkeley, entretanto cheguei ao impasse ao tentar fazer esta comunicação com os clientes. Foi utilizado um exemplo (citado) para adaptação do código.

Para efeito de simplicidade e para execução em tempo hábil, os programas mostraram os resultados esperados e satisfatórios dentro da expectativa de mostrar como os algoritmos funcionam.

MATERIAIS UTILIZADOS

- [1] TANENBAUM, Andrew S.; STEEN, Maarten van. **Sistemas Distribuídos: Princípios e Paradigmas**. 2ª Edição. Prentice-Hall, 2007.
- [2] GUJ. Fórum: JAVA RMI Cliente A e B enviar info, servidor dar resposta. Disponível em:
- https://www.guj.com.br/t/java-rmi-cliente-a-e-b-enviar-info-servidor-dar-resposta/349650, acesso em: 19/08/2021.
- [3] DevMedia. Threads: paralelizando tarefas com os diferentes recursos dos Java. Disponível em:
- https://www.devmedia.com.br/threads-paralelizando-tarefas-com-os-diferentes-recursos-do-java/34309, acesso em: 14/08/2021.