IPV – Instituto Politécnico de Viseu ESTGV – Escola Superior de Tecnologia e Gestão de Viseu Departamento de Informática



Relatório do Projeto Final

Licenciatura em Engenharia Informática

Realizado em Sistemas Distribuídos por:

Pedro Martins Gomes, nº18739 Ricardo Jorge Esteves Amaral, nº18756 Gonçalo da Costa Marques, nº 17852 Diogo Miguel Conceição Reis, nº 19221

Supervisor: Carlos Cunha Viseu, 2021

IPV – Instituto Politécnico de Viseu ESTGV – Escola Superior de Tecnologia e Gestão de Viseu Departamento de Informática

Relatório do Projeto Final

Licenciatura em Engenharia Informática Ano letivo 2020/2021 3º ano, 1º semestre Turno 1

Realizado em Sistemas Embebidos por:

Pedro Martins Gomes, nº18739 Ricardo Jorge Esteves Amaral, nº18756 Gonçalo da Costa Marques, nº 17852 Diogo Miguel Conceição Reis, nº 19221

Supervisor: Carlos Cunha Viseu, 2021

Índice

1. Introdução	5
2. Desenvolvimento	6
2.1. Arquitetura da solução em UML	6
2.2. Implementação	7
3. Conclusão	12

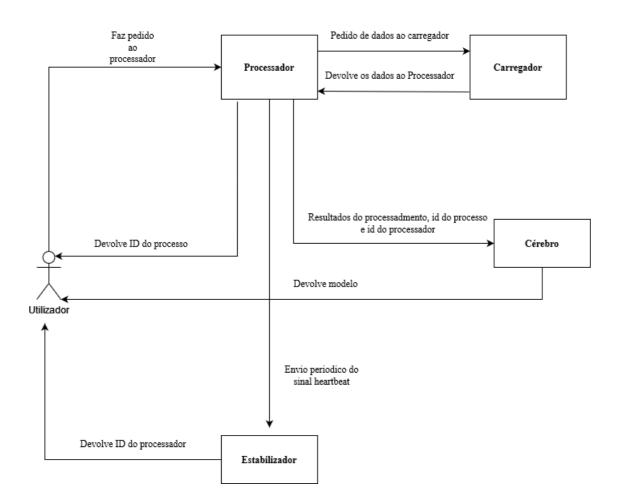
1. Introdução

No âmbito da disciplina de sistemas distribuídos foi proposto o desenvolvimento de uma solução distribuída que permita distribuir os pedidos de computação pelos elementos disponíveis do sistema, de forma a garantir o equilíbrio da carga entre os mesmos. A área de inteligência artificial exige uma grande disponibilidade de recursos computacionais. O CPU é o recurso mais importante nesta área, uma vez que os algoritmos são computacionalmente muito intensivos. Como tal, num sistema distribuído torna-se fundamental rentabilizar a utilização deste recurso nos vários elementos computacionais. Existem vários tipos de elementos:

- Os **processadores** são elementos que executam os algoritmos.
- Os carregadores são elementos que armazenam os dados a processar.
- Os **cérebros** são elementos que armazenam os modelos gerados.
- Os **estabilizadores** garantem a distribuição equilibrada da carga pelos processadores.

2. Desenvolvimento

2.1. Arquitetura da solução em UML



2.2. Implementação

No sprint 1 foi pedido a implementação do RF02 onde foram criados um cliente e um processador. O cliente faz um pedido ao processador onde se este tiver recursos ira executar o mesmo, se não é enviado para uma lista de espera. No processador foi criada uma thread onde se vai armazenar os recursos usados pelo CPU numa lista. Quando chega o pedido, o processador vai à lista e faz a media consoante o número de leituras. Se a média for inferior a 40 e enquanto a lista de espera não estiver fazia os pedidos da lista de espera vão ser executados. Se a lista de espera estiver fazia o pedido vai ser executado normalmente. Se a média for superior a 40 o pedido é adicionado à lista de espera. Em qualquer das situações o ID do pedido é devolvido.

```
public String ProcRequest (ProcessRequest pRequest) throws Exception {
    thread1 x;
    x = new thread1();
    int usageCPU = x.sumOfList();

String pid = UUID.randomUUID().toString();
    pRequest.setpId(pid);

if(usageCPU < 40) {
        while(!waitL.isEmpty()){
            ExecRequest(pRequest);
            ProcRequestFunc(pRequest);
            waitL.remove( key 0);
        }
        ExecRequest(pRequest);
        ProcRequestFunc(pRequest);
    }

else {
        System.out.println("0 pedido: " + pRequest.getpScript() + " ficará em lista de espera");
        waitL.put(pid, pRequest);
        System.out.println("A lista de espera tem : ["+waitL.size()+"] scripts por executar");
        // devido à falta de recursos, o pedido fica em lista de espera
    }

System.out.println("PID: " + pid);
    return pid;
    // geração de id e respetiva devolução</pre>
```

Sprint 2 (RF03), foi utilizado um programa externo (rebex) que vai fazer o download do ficheiro que se chama no pedido (testfile.txt).

```
ProcessRequest request1 = new ProcessRequest( script: "nslookup sapo.pt", file: "testfile.txt");
request1.setpId(procManInt.ProcRequest(request1));
showPid(request1);
Thread.sleep( millis: 2000);
```

Excerto da função "getFileRebex()".

```
ChannelSftp channelSftp = (ChannelSftp)channel;

Vector<ChannelSftp.LsEntry vFiles = channelSftp.ls( path: "/");

for(ChannelSftp.LsEntry entry : vFiles){
    if(entry.getFilename().equals(file)){
        System.out.println("\nScript: " + entry.getFilename());
        channelSftp.get("/" + entry.getFilename());
        //faz download se o nome do script(2* parâmetro)
        //for igual a um existente na pasta data do Rebex
    }
}

//file download
    channelSftp.get( src "/" + file, dst "C:\\Users\\Ricardo\\IdeaProjects\\FilesRebex");
        System.out.println("Download feito com sucesso!\n");

session.disconnect();
}

catch (JSchException | SftpException e){
    e.printStackTrace();
}</pre>
```

Sprint 3 (RF04 e RF05), o processador atribui ao pedido um cérebro que vai criar um novo modelo com o ID do processador e o ID do pedido. Guardando num HashMap oID do pedido (para mais tarde ir buscar o modelo) e numa outra ArrayList o modelo completo.

```
public void NewModel(String model1, String procID, String pID) throws RemoteException
{
    System.out.println("Novo modelo");
    System.out.println("modelo gerado: " + model1 + "ID processador: " + procID + "ID pedido: " + pID);
    BrainModel model = new BrainModel(model1, procID, pID);
    ReqHMap.put(pID, ModelList.size()); //guarda o pID para depois ir buscar o modelo gerado ao Array
    ModelList.add(model);
}
```

Ao receber um pedido de um modelo do cliente através do ID do pedido, o cérebro devolve o modelo associado ao respetivo ID. Isto acontece, pois, o cérebro vai ao HashMap "ReqHMap" procurar o ID do pedido e de seguida procura na "ModelList" o modelo correspondente ao ID encontrado no "ReqHMap".

```
public String ModelRequest(String pID) throws RemoteException, NumberFormatException
{
    System.out.println("Modelo gerado do pedido com ID: " + pID);
    if(ReqHMap.containsKey(pID))
    {
        System.out.println("Model Request: OK!");
        int idModel = ReqHMap.get(pID);
        BrainModel model = ModelList.get(idModel);
        System.out.println("Modelo devolvido: " + model.getModel());
        return model.getModel();
    }
    else
    {
        System.out.println("Modelo não gerado!");
        return "NULL";
    }
}
```

Sprint 4 (RF01) o cliente faz um pedido. O pedido vai para o estabilizador que escolhe o processador com mais recursos computacionais para executar o pedido do cliente.

De 10 em 10 segundos são enviados "heartbeats" pelo processador com a informação do id do processador, tipo, estado (estado = 1 quando processou pelo menos um pedido), informação do CPU e o tamanho da waitlist.

Quando um estabilizador recebe um heartbeat do tipo "setup", vindo de um processador que não se encontra na lista, adiciona o processador. O "heartbeat" vem separado por virgulas de forma a podermos separar o mesmo por partes. O estabilizador confirma o tipo, se for "setup" adiciona o processador à lista de id's "IDProc", bem como todas as informações do processador são adiconadas à lista "InfoProc". Se for "hb" verifica se já foi feito "setup", se não tiver sido feito o heartbeat é ignorado.

Sprint 5 (NF03), o estabilizador esta sempre a verificar se os processadores ainda estão ativos através da função "ActivityCheck()", que passado mais de 30 segundos de inatividade (não mandar heartbeat), é removido o processador da lista de processadores disponíveis. De seguida, é anunciada a sua falha pela função "AnnounceProcessor()", que vai buscar o endereço do processador que tiver mais recursos ("ChosenOne()"), resumindo os pedidos pendentes do processador que falhou. Isso é feito pela função "ResumeProc()" no processador, que vai verificar a fila do processador que falhou e, para cada pedido da fila, se o modelo para cada pedido não foi gerado, o novo processador adiciona-o à sua própria fila de espera. No caso de o antigo não ter nenhum pedido na fila, o novo prossegue sem problema.

```
ivate void ActivityCheck() throws InterruptedException, IOException, NotBoundException {
 String id = null;
     Thread.sleep( millis: 30000); //A cada trinta segundos...
                  Thread.sleep( millis: 1000);
                   socket.send(packet);
socket.close();
```

Sprint 6 (NF05), ao iniciar, o estabilizador manda uma mensagem em multicast para saber quais os processadores ativos no momento. A função "AliveProcListener" é responsável pela captação de respostas da parte dos processadores. Se a mensagem recebida for igual à mandada pelo estabilizador ao iniciar, o processador que a recebe, envia o seu porto e a lista de processadores ativos "AliveProc" por broadcast. Se após 5 segundos não obtiver resposta, assume que não existe nenhum processador ativo. Se existir um ativo vai então receber os registos de heartbeats e de filas desse processador. É verificado se o processador fez setup, e em caso positivo regista a fila de espera do mesmo. Isto faz com que se um estabilizador falhar, o estabilizador substituto consiga retomar o registo de heartbeats e de filas dos outros processadores sem estes terem que voltar a fazer setup.

3. Conclusão

Ao longo do trabalho surgiram várias dificuldades, atingindo um resultado não perfeito, mas bastante positivo. Conseguindo então finalizar a realização do trabalho prático. As principais dificuldades foram a implementação do NF03 e NF05.

Este trabalho ajudou também a desenvolver as nossas competências de investigação, de organização enquanto grupo e na discussão entre cada elemento sobre diferentes pontos de vista.