SHOPPING LISTS NA CLOUD

SDLE 2023/2024

Grupo G77
Bruna Marques – up202007191
Hugo Gomes – up202004343
João Moreira – up202005035
Lia Vieira – up202005042



Descrição do problema

Este projeto tem como objetivo desenvolver uma aplicação de lista de compras com uma abordagem local-first que permita a persistência local de dados, juntamente com um componente na nuvem para partilha e backup. Os utilizadores devem poder criar listas distintas identificadas por IDs únicos e quem conhecer esse ID poder adicionar e excluir itens da lista. Para suportar a colaboração simultânea, propõe-se a implementação de *Conflict-free Replicated Data Types* (CRDTs). Além disso, para acomodar milhões de utilizadores, a arquitetura da nuvem deve ser cuidadosamente desenvolvida, inspirando-se em princípios semelhantes aos do *Amazon Dynamo*.

SOLUÇÃO TÉCNICA

CRDTs

- O **ORMap** consiste numa CRDT que mapeia strings para **CCounters**. Assim, é possível associar uma chave de um produto de uma Shopping List a um contador (CCounter) que pode ser incrementado ou decrementado.
- Quando um nó deseja atualizar o contador associado a um produto específico, ele atualiza o CCounter localmente.
- Por cada incremento/decremento, consulta-se a sua última contagem, altera-se e armazena-se sob um novo **dot** após excluir o seu **dot** anterior.
- Um **dot** corresponde a um par (replica-id, sequence-id) que representa o timestamp de uma operação específica feita naquela réplica.
- As propriedades CRDT do ORMap garantem que essas atualizações possam ser propagadas para outros nós sem conflitos e a junção de atualizações de nós diferentes garante que o estado final é consistente.

Cliente

Os utilizadores podem interagir com a aplicação através de comandos específicos. Localmente, os utilizadores podem visualizar e criar listas, adicionar e eliminar itens nessas listas.

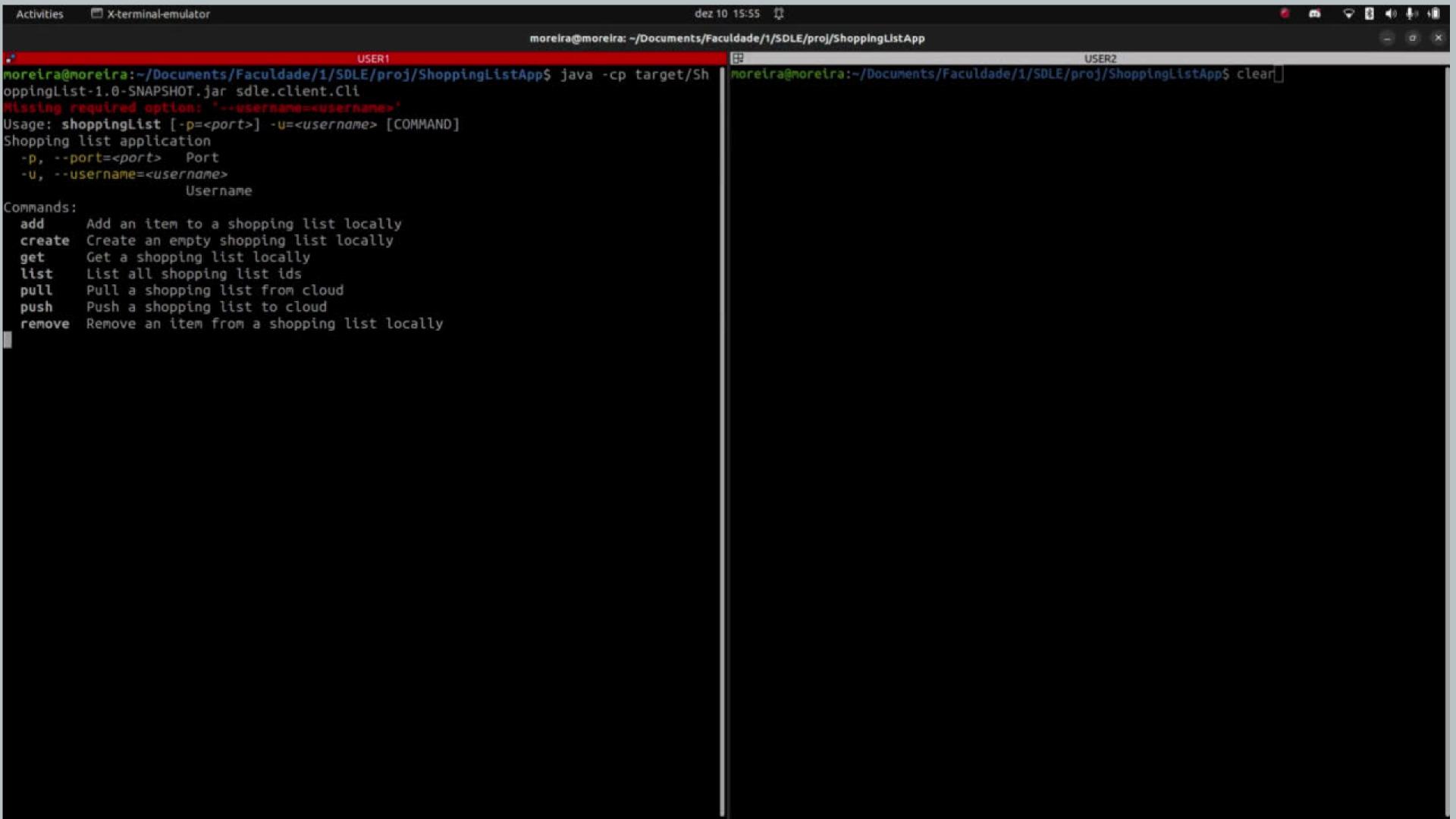
```
Get {Shopping List Id}
Create {Shopping List Id}
Add {Shopping List id} {Item Name} {Item Quantity}
Remove {Shopping List id} {Item Name} {Item Quantity}
```

Através do comando *push*, as alterações na lista são enviadas para a nuvem, assegurando a sincronização em vários dispositivos. Com o comando *pull*, os utilizadores obtêm a versão mais recente da lista na nuvem para o seu dispositivo local.

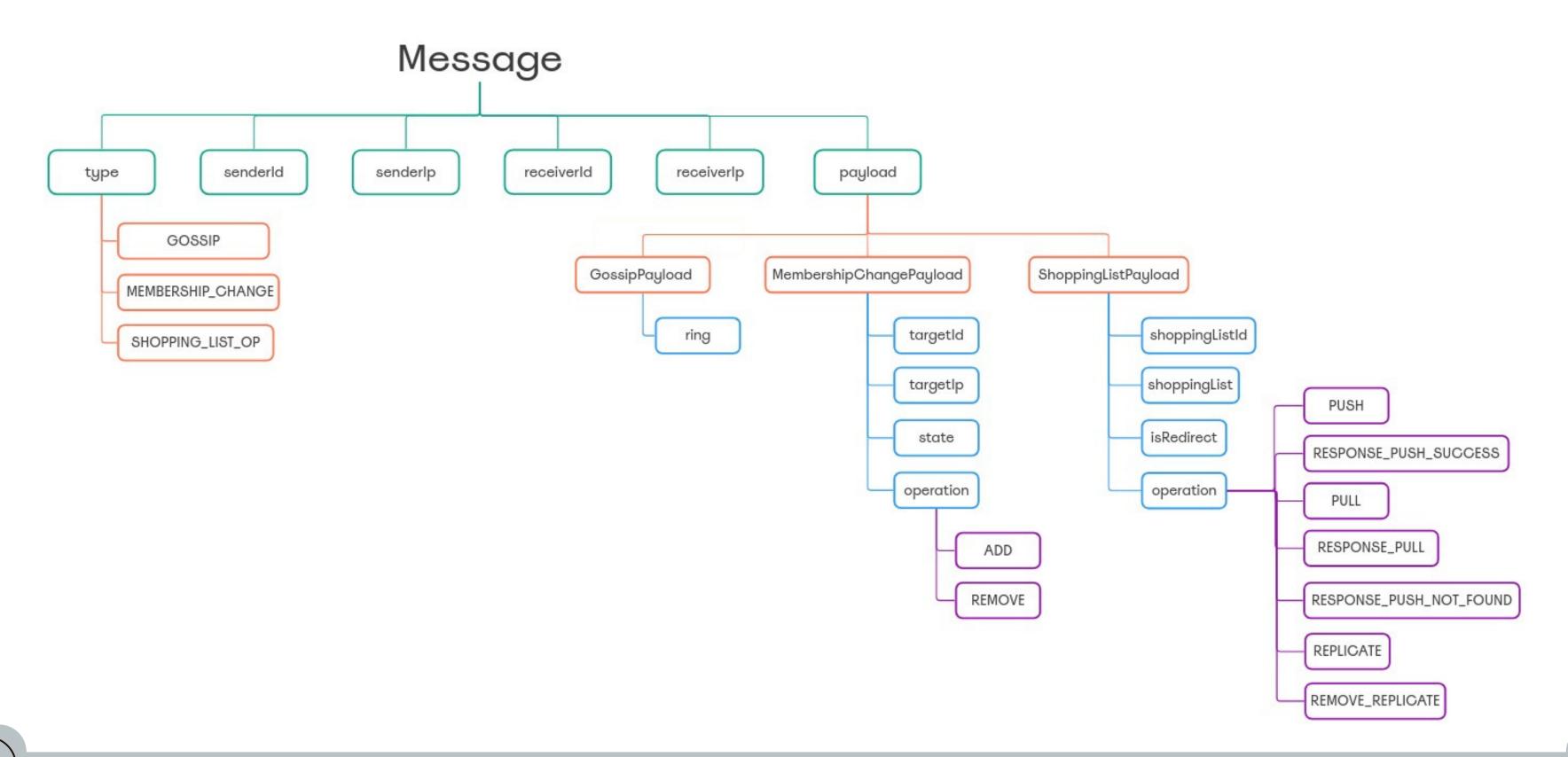
```
Pull {Shopping List Id}
Push {Shopping List Id}
```

Cada cliente tem a sua DB local onde são armazenadas as suas versões das listas (guardadas em BLOB através da serialização da CRDT).

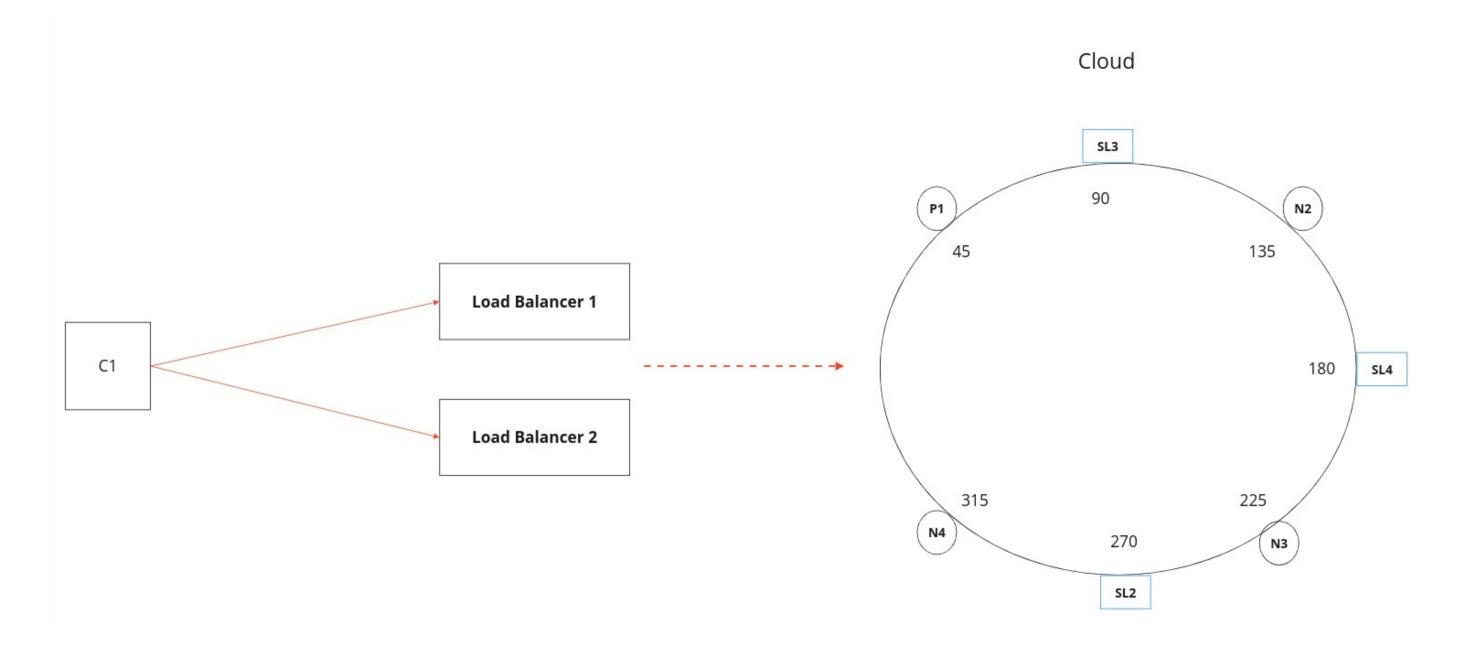
A demo seguinte mostra as operações de *create, get, add* e *remove*.



Mensagem



Arquitetura



Load Balancer: Foi implementado um Load Balancer simplificado que, ao receber uma mensagem por parte do cliente, redireciona-a para um nó aleatório da cloud.

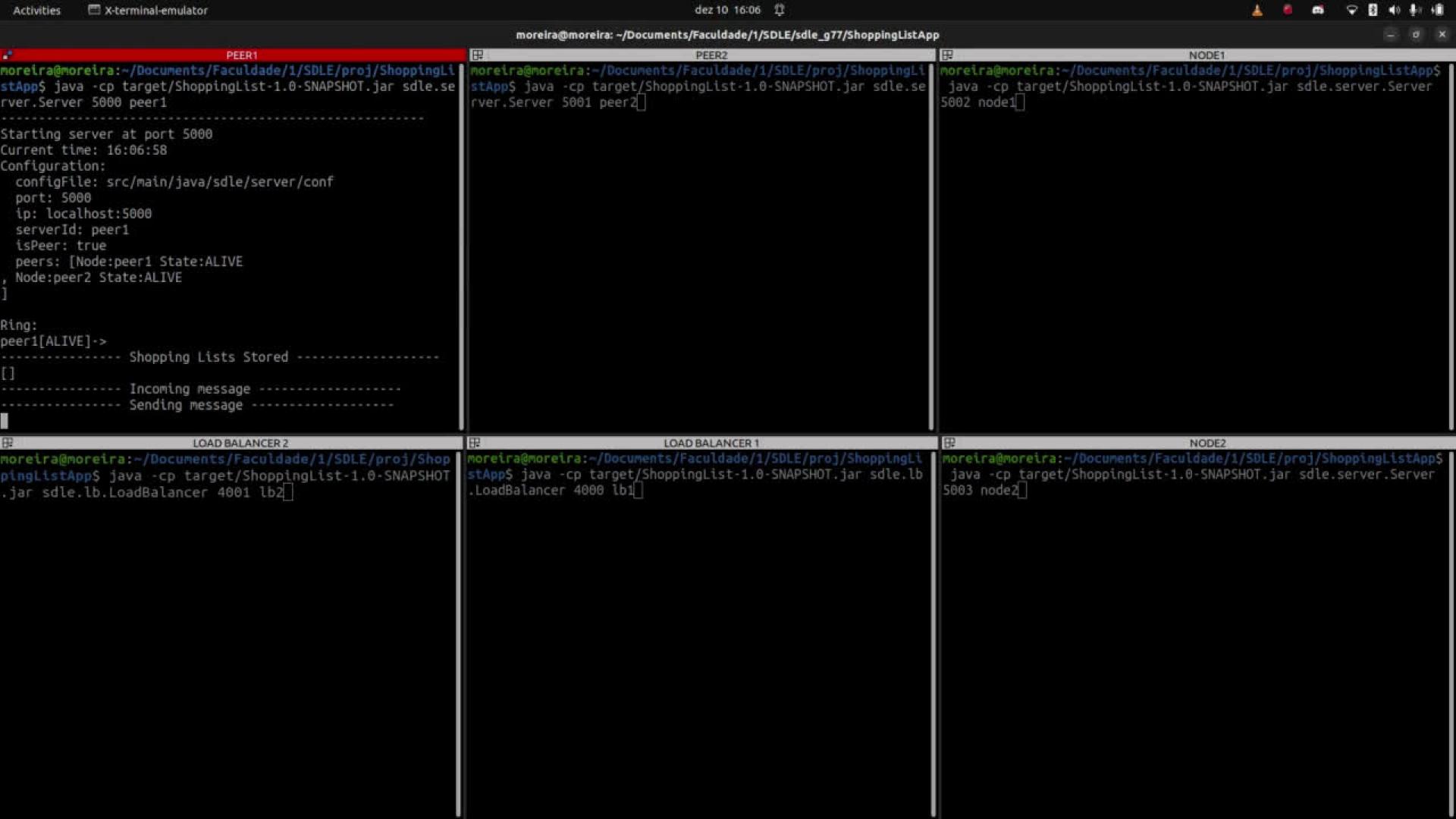
Cloud

- A cloud foi implementada utilizando o conceito de *consistent hashing*. A cada nó é atribuido uma posição no anel de acordo com o MD5 hash do id.
- Cada nó mantém o estado atual do anel atavés de um SortedMap<Long, NodeState>.
- NodeState mantém o estado do nó(ALIVE, DOWN) e a timestamp da ultima atualização.
- Periodicamente (20 em 20 segundos) cada nó começa um protocolo de Gossip em que escolhe 2 nós aleatórios e envia o seu estado do anel. O nó recetor junta os dois estados e atualiza o seu estado. Eventualmente todos os nós irão atingir o mesmo estado.
- A adição de nós ao anel é feita através de Peers. Peers são nós que têm um comportamento igual aos outros, no entanto, são conhecidos por todos os nós através de uma configuração estática.

Cloud Setup

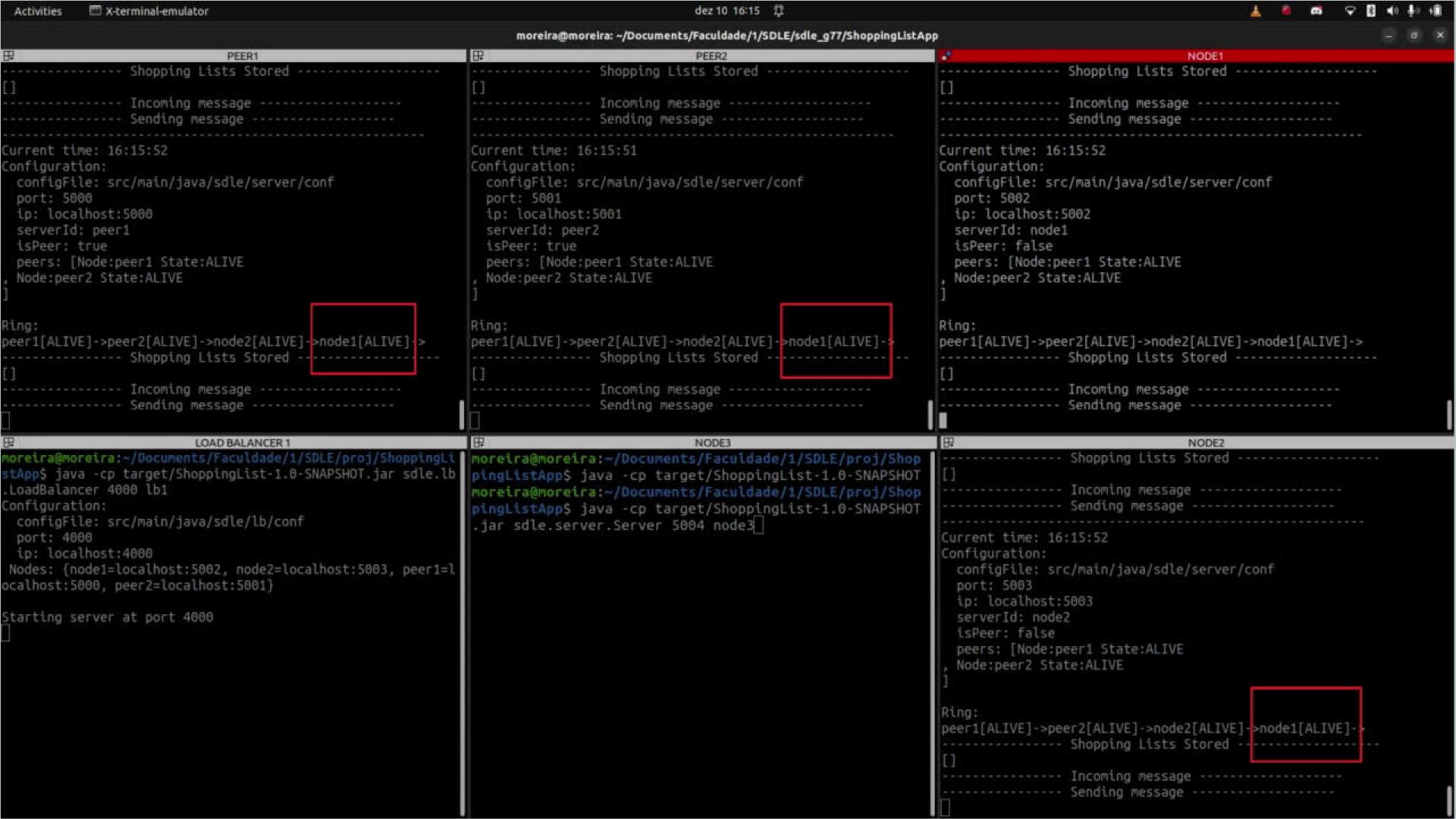
A demo seguinte mostra o setup inicial da cloud com os seguintes componentes:

- peerl localhost:5000
- peer2 localhost:5001
- nodel localhost:5002
- node2 localhost:5003
- lb1 localhost:4000
- lb2 localhost:4001



Cloud Adição e Remoção de nós

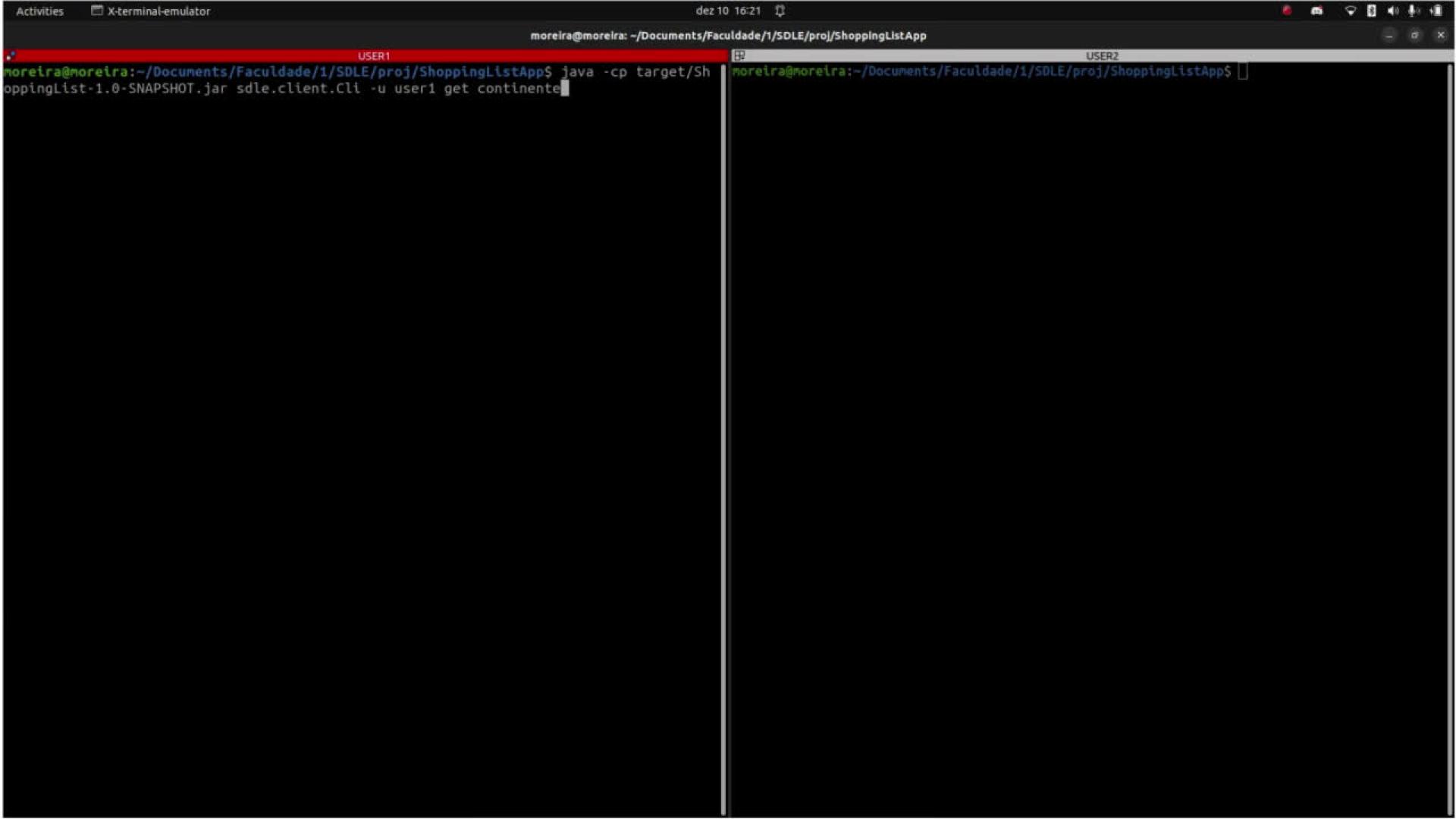
- A demo seguinte mostra a remoção do nó NODE1 e a adição do nó NODE3
- Através do protocolo de Gossip todos os nós convergem para o mesmo estado:
 - PEER1[ALIVE] -> PEER2[ALIVE]->NODE3[ALIVE]->NODE1[DOWN]->NODE2[ALIVE]



Demo: Colaboração entre utilizadores

Cenário:

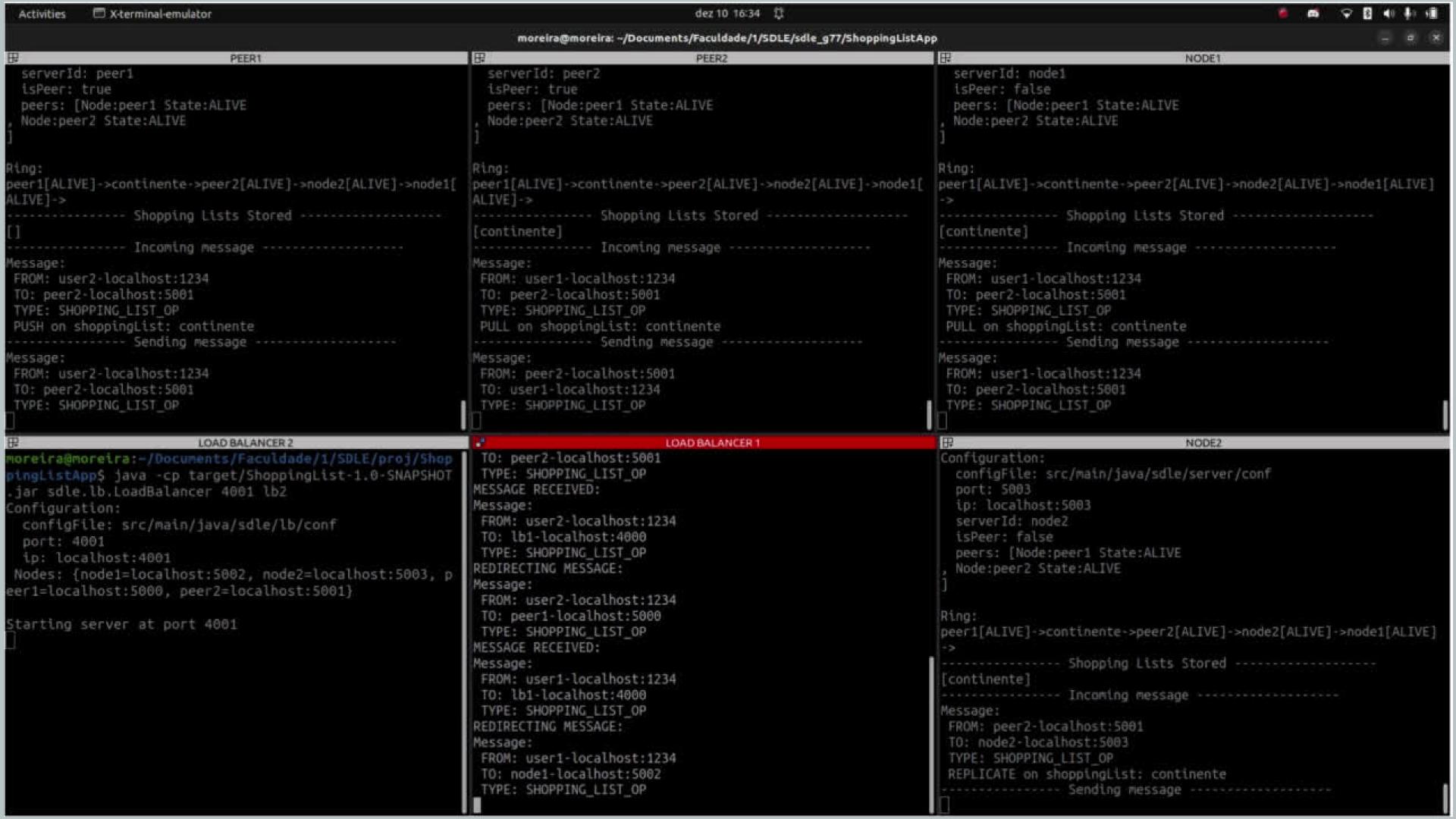
- User1 tem uma lista com id 'continente'
- User1 dá push da lista 'continente' para cloud
- User2 dá pull da lista 'continente' da cloud
- User2 remove quantidade 2 do item 'tomate' da lista 'continente'
- User2 dá push da lista 'continente' para cloud
- Userl dá pull da lista 'continente' da cloud



Demo: Falha Load Balancer 1

Cenário:

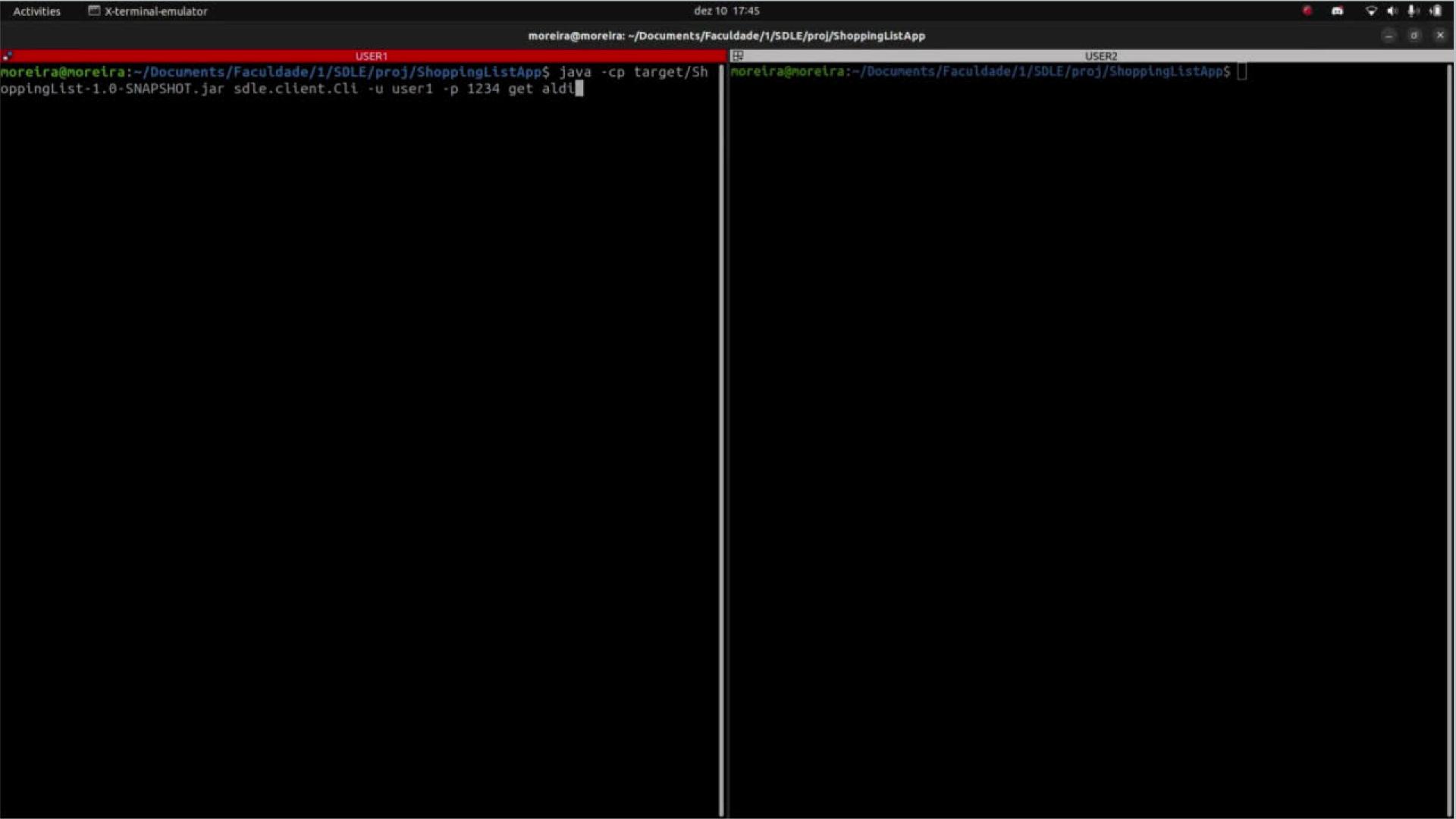
- Load Balancer 1 falha
- Userl adiciona 2 unidades ao item 'laranja' da lista 'continente'
- Userl dá push da lista 'continente' Envio é feito pelo Load Balancer 2
- User2 dá pull da lista 'continente'



Demo: Falha Coordenador

Cenário:

- Userl dá push da lista 'aldi'
- NODE1 é coordenador da lista 'aldi'
- NODE1 falha
- PEER1 é o novo coordenador
- PEER1 transfere a lista para o novo nó que pertence à preference list da lista 'aldi' (NODE2)
- User2 dá pull da lista 'aldi'



Limitações

- Apesar de totalmente funcional a nossa implementação apresenta limitações e tradeoffs:
 - O Load Balancer implementado revela ser muito simples, um trabalho futuro seria implementar um algoritmo mais aprimorado.
 - O facto de o load balancer redirecionar aleatoriamente implica um redirect por parte do nó recetor para o nó coordenador da lista, o que implica um aumento de latência. Outra solução seria tornar o load balancer mais 'inteligente' tendo este conhecimento do anel e sendo capaz de decidir qual o coordenador de uma lista. No entanto, consideramos que esta solução poderia originar um bottleneck visto que o load balancer teria que efetuar mais cálculos incluindo hashing.
 - Além disso, consideramos um trabalho futuro relevante implementar nós virtuais de modo a melhorar a redistribuição das listas no momento de adição e remoção de nós.

Tecnologias

- Java Linguagem principal
- Sqlite3 Base de dados
- JDBC Driver para Sqlite
- Java NIO Comunicação
- Picocli Command line Interface