École nationale supérieure d'électrotechnique, d'électronique, d'informatique, d'hydraulique et des télécommunications
Filière Informatique et Mathématiques appliquées

Rapport du projet de systèmes concurrents / intergiciels

Olivier Lienhard Tom Lucas Thibault Hilaire

Sommaire

1	Cho	ix de la spécification libérale	3	
2	Version en mémoire partagée 2.1 Choix d'implémentation			
		Tests		
3 Ve	Ver	sion client / mono-serveur	6	
	3.1	Implémentation	6	
		3.1.1 Serveur	6	
		3.1.2 Client	7	
		3.1.3 Le cas des EventRegister	7	
	3.2	Tests		

Partie 1

Choix de la spécification libérale

Explications des différents choix de la spécification libérale :

- quand plusieurs tuples correspondent, take retourne le premier à avoir été écrit dans la mémoire (FIFO)
- quand plusieurs take sont en attente et qu'un dépôt peut en débloquer plusieurs, on débloque le premier take à avoir demandé (FIFO)
- quand des read et un take sont en attente, et qu'un dépôt peut les débloquer, on les débloque dans l'ordre de demande (FIFO)
- quand il y a un take et un callback enregistré pour le même motif, le take est prioritaire

Partie 2

Version en mémoire partagée

2.1 Choix d'implémentation

Voici les différentes structures choisies pour respecter nos choix de spécification:

- Collection<Tuple> tuples : pour sauvegarder nos tuples qui ont été écrits dans la mémoire, et les enlever lors d'un take
- Map<Tuple, LinkedList<Integer» MatchEnAttente : cette map va permettre de stocker tous les take/read bloquants
- int id : un entier qui nous permettra de simuler notre FIFO, de savoir dans quels ordres les take/read ont été écrits dans notre map
- ArrayList<Condition> classe : un ensemble de conditions liées à un Lock, dont on associera chaque condition à un take/read bloquants
- Condition writeCondition : une condition qui va nous permettre de faire une priorité au signalé lors du réveil d'un take/read
- Boolean take Effectue : un booléen permettant de vérifier, lors d'un write, si un take a été effectué

A partir de ceci, on peut expliquer l'algorithme de la fonction write:

Tout d'abord on ajoute le tuple dans la collection de tuples. Ensuite on récupère les templates dont le tuple ajouté correspond (i.e. tuple.matches(template)==true), ce qu'on appelle les templatesCorrespondants. Puis tant que cette collection de templatesCorrespondants n'est pas vide ET qu'un take (sur ce tuple ajouté) n'a pas été effectué (vérifiable sur notre booléen takeEffectue), on réveille le premier template correspondant (celui dont l'indice id est le plus bas). Si un take est effectué, le booléen takeEffectue devient vrai, on sort de la boucle et on ne réveille pas les callback et la fonction write est finie. Sinon, si aucun take

n'est effectué et si on a parcouru toute la liste des templatesCorrespondants, on notifie les callback qui sont des observateurs. Un tel algorithme garantit alors le respect de la spécification ci-dessus, qui est ensuite validée par les tests décrits ci-dessous.

2.2 Tests

Pour les tests, outre les tests donnés, des tests unitaires sont effectués pour chaque fonction pour chaque type de paramètre différent (notamment pour les callback). Ainsi une liste non exhaustive des tests unitaires principaux est :

- BasicTestAsyncCallbackReadFuture.java
- $\bullet \ \ Basic Test A sync Callback Read Immediate. java$
- BasicTestAsyncCallbackTakeFuture.java
- BasicTestAsyncCallbackTakeImmediate.java
- BasicTestCallbackReadFuture.java
- $\bullet \ \ Basic Test Callback Read Immediate. java$
- BasicTestCallbackTakeFuture.java
- BasicTestCallbackTakeImmediate.java
- BasicTestRead.java

D'autres tests unitaires pour les fonctions tryRead, tryTake, TakeAll, ReadAll sont aussi définis. Un test vérifiant qu'un callback peut se réengistrer est aussi donné. Enfin, l'application whiteboard fonctionne exactement comme elle nous a été présentée lors de l'introduction au projet.

Puis, pour vérifier que la spécification est bien respectée, nous avons effectué des tests pour vérifier chacun des quatre points, nommés respectivement dans l'ordre :

- BasicTestTakeSpec1.java
- BasicTestTakeSpec2.java
- $\bullet \ \ BasicTestTakeReadSpec3.java$
- BasicTestTakeCallbackSpec4.java

Ces tests-là pour les principaux, ajoutés à d'autres tests, donnant tous des résultats cohérents, nous permettent de valider notre implémentation. Il est à noter que certains tests finissent sur des commandes bloquantes et il faut donc arrêter l'éxécution manuellement, cela est bien sûr fait exprès de manière à montrer dans certains cas le bon fonctionnement de nos fonctions.

Partie 3

Version client / mono-serveur

3.1 Implémentation

3.1.1 Serveur

L'interface LindaServer hérite de java.rmi.remote , elle reprend les même fonctions que LindaCentralized, seule la signature de la méthode eventRegister est différente (voir section 3.1.3).

La classe LindaServerImpl implémente cette interface et hérite de Unicas-tRemoteObject .Elle possède un attribut de type CentralizedLinda qui est réutilisé sans avoir été modifié. Une fonction main() permet de lancer le serveur et de l'enregistrer pour pouvoir être trouvé par les clients.

A par pour les eventRegister (voir section 3.1.3), les autres fonctions du serveur consistent simplement en un appel aux fonctions équivalente du la version centralisé Linda du serveur:

```
@Override
public Tuple tryTake(Tuple template) throws RemoteException {
          return linda.tryTake(template);
}
```

3.1.2 Client

La classe Linda Client implémente l'interface Linda. Son constructeur prend en paramètre l'URL du serveur

```
serveur = (LindaServer) Naming.lookup(URI);
```

Les fonctions de cette classe (à par EventRegister) consiste ainsi en l'appel des fonction correspondante du serveur.

3.1.3 Le cas des EventRegister

La principale difficulté de la version mono-serveur de Linda est l'implémentation de la méthode eventRegister car les callbacks pris en paramètre par la fonction eventRegister de la classe CentralizedLinda ne fonctionnent pas "à distance". La solution à été de créer un callback spécial pour pouvoir faire cela, l'interface RemoteCallback hérite de java.rmi.remote et est implémentater par la classe RemoteCallbackImpl: son constructeur prend en parémètre un callback classique et sa méthode Call appèle la méthode callback de ce dernier.

Le méthode EventRegister du serveur prend en paramètre un remoteCallback et crée un callback classique dont la fonction Call appelle celle du remoteCalback qu'elle passe en paramètre à la méthode EventRegister de CentralizedLinda :

La méthode EventRegister du client (qui implémente l'interface Linda) prend en paramètre un callback classique et crée un remoteCallback à partir de celui ci pour pouvoir appelé la méthode EventRegister du serveur:

3.2 Tests

Tout les test effectués sur la version centralisé ont été effectués également sur la version mono-serveur, en donnant les même résultats.

De plus cette version à été testé avec des "whiteboard" et ils fonctionnent parfaitement.