Systèmes d'exploitation, 2ème année

Appel de procédures distantes

Yves Stadler

Université de Lorraine - IUT de Metz

8 février 2012

Agenda

Plan du cours

- Principe des RPC
- Outils connus
- Stratégies d'exécution
- Problèmes
- Sérialisation
- Gestion des données
- Historique
- Implémentation

Principe des RPC

Transparence

- L'objectif des appels de procédures distantes :
 - Fournir un appel de fonction (func(a,b))
 - S'exécuter à distance
 - Renvoyer un résultat au programme appelant.

Avantage

- Le programmeur ne se soucie pas de la gestion du réseau! \o/
- On peut proposer une liste de service réseaux
- Le protocole est assisté

Outils connus

Traditionnels

- Sun ONC/RPC
- OSF DCE (Distributed Computing Environment)
- Procédures stockée des BdD

Objets répartis

- CORBA (Common Object Request Broker Architecture)
- Java RMI (Remote Method Invocation)
- DCOM (Distributed Common Object Model)

Outils connus

Systèmes de composants

- Sun J2EE EJB (Entreprise Java Beans)
- Corba Component Model
- WS-SOAP (WebServices Simple Object Access Protocol)

Stratégies

- Le code est déporté sur un serveur
- Qui l'exécute?
- Comment sont gérés les données?

Migration / Rapatriement

On amène le code sur la machine locale

- Efficaces
- Problème avec systèmes hétérogènes
- La taille du code fait varier les performances

Mémoire virtuelle

- L'appel côté client génère un défaut de page
- On va chercher la page sur le serveur

- Efficaces pour de nombreux appels
- On peut utiliser des pointeurs
- Systèmes homogènes requis
- La mémoire répartie doit rester cohérente.

Messages asynchrones

- Un gestionnaire client intercepte la demande (wrapper)
- Le wrapper gère l'appel distant et renvoie le résultat
- Le serveur reçoit les infos de l'appel et l'exécute
- Le serveur renvoie la réponse au wrapper.

- La taille ne compte pas
- Hétérogénéité possible
- Transactionel
- Pas de pointeurs
- Échanges de types complexes compliqué
- Peu efficace pour beaucoup d'appels

RPC légers

On se passe des wrappers

- Uniquement en local
- Si threads, ok
- Si fork, Segment de mémoire partagée

Client bloqué - Mode asynchrone

- Mon client est bloqué lors des appels
- Solution : créer un thread pour l'exécuter pendant que le client continu son boulot.
- Le client récupère l'information quand ça l'arrange.

Serveur bloqué - Parallélisation du serveur

- Le serveur peut-être en mode séquentiel
 - les requêtes s'exécutent une à la suite de l'autre
 - si il y a blocage, tout le monde est ralentit
- Si le serveur est en mode parallèle, il faut gérer la concurrence!
 - Utilisation de sémaphores!

Passage de paramètres

- Passage par référence impossible
- Conversion des données (standardisation)

Traitement des erreurs

- Temps de réponse trop long
 - Appel perdu
 - Réponse perdue
 - Défaillance serveur
- Résolution
 - Le client renvoie la demande
 - Problèmes (double réponses, etc.)

Sans état

- Le serveur ne peut pas gérer d'états
- Il faut enregistrer les données qui doivent être persistantes
- Toute requête doit contenir tout ce qu'il faut pour exécuter correctement les appels
- Prévoir des fonctions qui ont toujours le même effet avec les même paramètres.

Serialisation

Usage

- Stockage d'objet sous une forme exploitable
- Fichier, RPC, réseau, inter-langage.
- Conventions
- Marshalling, Serialization, deflating

Fonctions

- Fournies par beaucoup de framework/langages
- Manuelle (écriture de flux binaires)

Gestion des données

Stateless

- Les paramètres sont suffisants pour générer la sortie (maths)
- Cas simple, peu de problème

Manipulation de données

- Contrôle de concurrence
- Que se passe-t-il si panne?
- Il faut gérer des transactions

Information d'historique

Sans état

 Une opération n'a pas besoin de connaître des informations d'une opération précédente

Avec état

- Nécessite des informations historiques
- Usage d'un descriptif pour chaque relation client-serveur

Implémentation

18/19

Langage RPC - définition du protocole

```
1 enum result_t {SUCESS, FAILURE};
 2
3 struct etudiant {
4 string name<>;
5 int age;
6 };
8 program ETUDDB {
      version ETUDDB_V1 {
9
10
          result_t ADD_ETUD(etudiant) = 1;
11
          result_t PRINT() = 2;
12 } = 1;
13  } = 0x2ffffffff;
```

Implémentation

External Data Representation (XDR)

- Un fichier nom_xdr.c contenant les types définis
- Ne pas modifier, inclure le .o
- RFC 1831

Server Stub

- Contient la gestion des appels client et la liaison avec le service
- Appel des fonctions non implémentées
- Ne pas modifier, inclure le .o

Client Stub

- Contient les appels aux fonctions définies précédemment
- Elle appelles les fonction serveur

19/19