

Informatique Répartie - Remote Procedure Call - (RPC)

Ichrak MEHREZ
(m_ichrak@hotmail.fr)

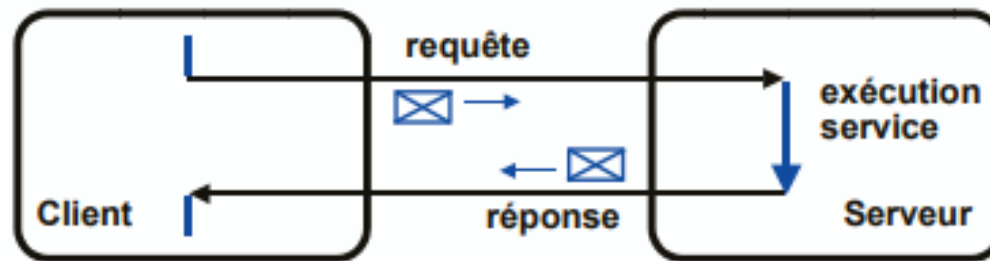
Rappel: Application répartie

Il s'agit d'une application découpée en *plusieurs* unités

- Chaque unité peut être placée sur une machine différente
- Chaque unité peut s'exécuter sur un système différent
- chaque unité peut être programmée dans un langage différent

Modèle Client/Serveur

- Appel synchrone requête-réponse



- Mise en oeuvre

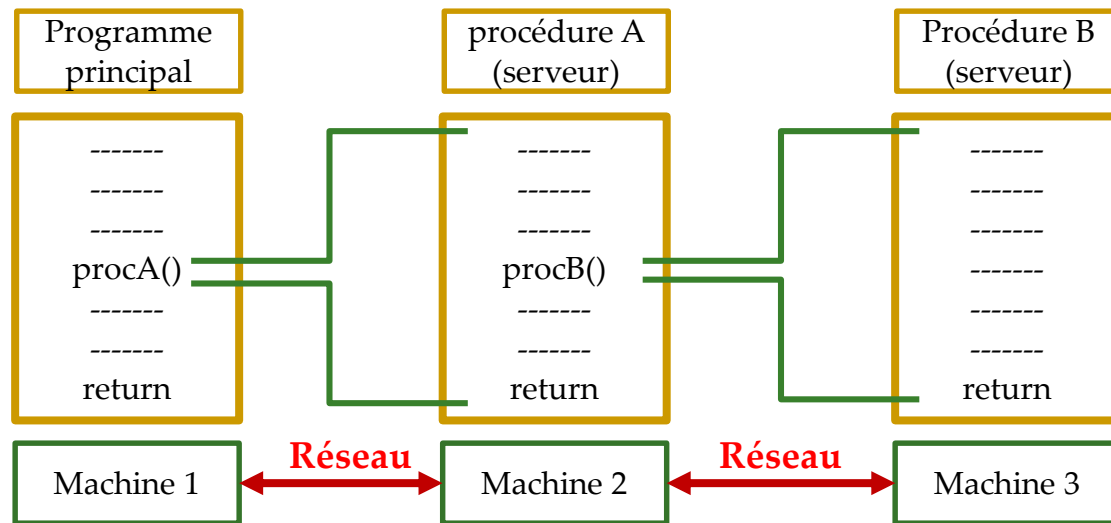
- Haut niveau : intégration dans un langage de programmation : **RPC** (construit sur sockets)
- Bas niveau : utilisation directe du transport : sockets (construit sur TCP ou UDP)

Remote Procedure Call (RPC)

- Introduit par Birrell et Nelson (1984)
- Outil de haut niveau pour la réalisation du schéma client-serveur
- Garder la sémantique de l'appel de procedure locale ou Local Procedure Call (LPC)
- Fonctionnement Synchrone
- Communication transparente entre le client et le serveur

RPC: Principe

1. Un client a une description (ou *une interface*) de procédures disponibles chez un serveur distant
2. Le client invoque une procédure à distance
3. Le serveur exécute localement cette procédure;
4. Le serveur renvoie au client le résultat de la procédure



RPC: fonctionnement

- Utilisation d'un processus *s* (ou serveur) qui exécute la procédure *P* sur le site *S*.
- Le processus client *p* reste bloqué pendant l'exécution de *P* est il est réactivé au retour de *P*.

RPC: fonctionnement

- Deux procédures appelées *talons*: le *talon client*, sur le site appelant, fournit au processus client une interface identique à celle de la procédure appelée, *le talon serveur*, sur le site appelé, réalise pour le processus serveur une interface identique à celle d'un appel local.
- Chacun des talons, lié au programme du processus client ou serveur sur le site correspondant, fonctionne aussi comme un représentant de l'autre processus (client ou serveur sur ce site)
- En outre, les talons doivent détecter et traiter les erreurs (délais de garde)

RPC: fonctionnement

Talon client :

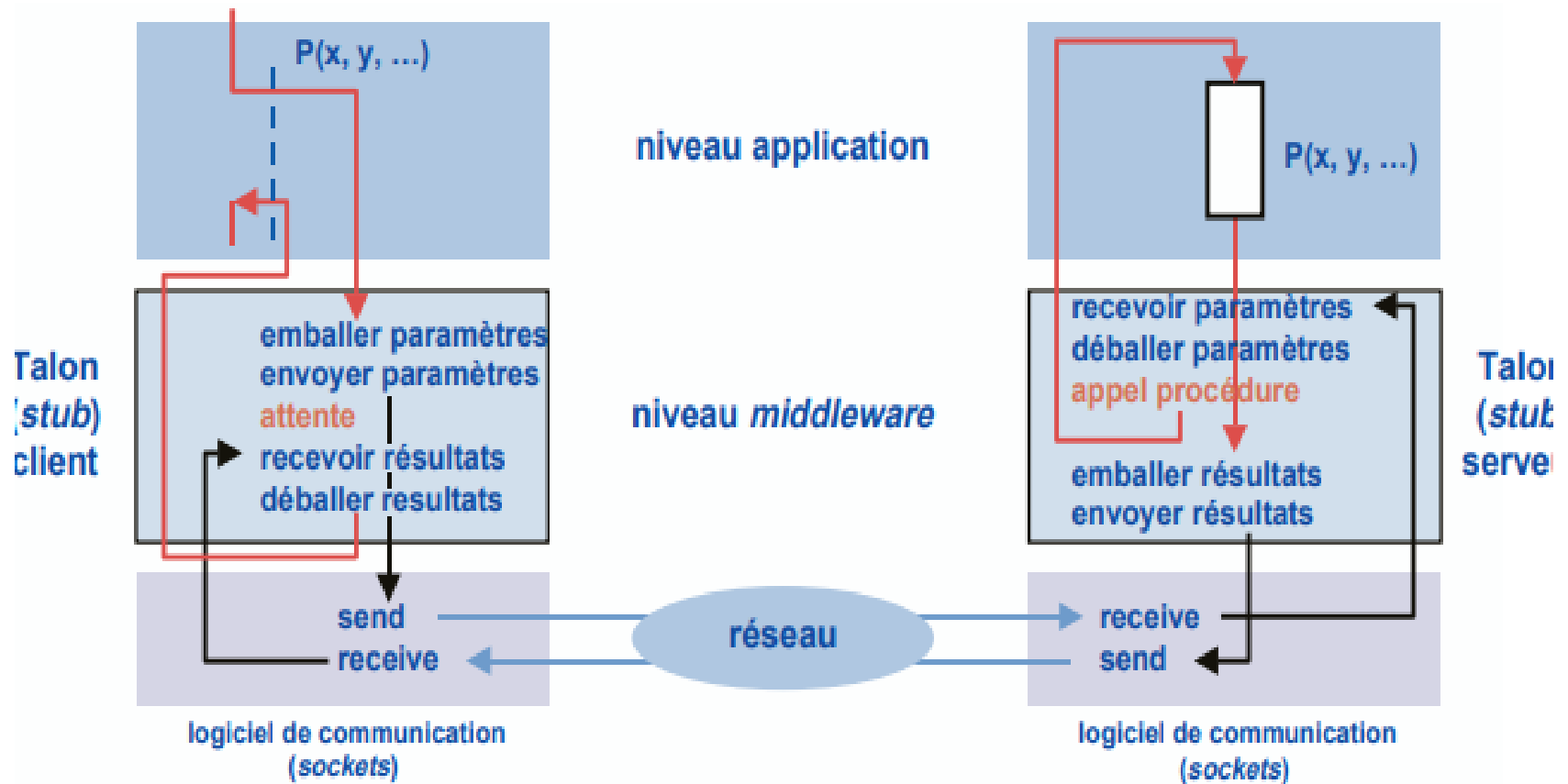
- ❑ Représente le serveur sur le site client
- ❑ Reçoit l'appel local
- ❑ *Emballe* les paramètres
- ❑ Crée un identificateur unique pour l'appel
- ❑ Exécute l'appel distant
- ❑ Met le processus client en attente
- ❑ Reçoit et *déballe* les résultats
- ❑ Exécute le retour vers l'appelant (comme retour local de procédure)

RPC: fonctionnement

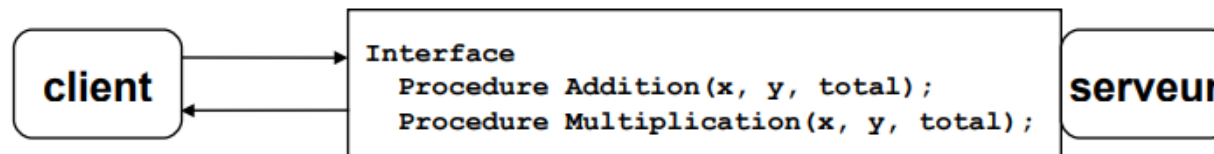
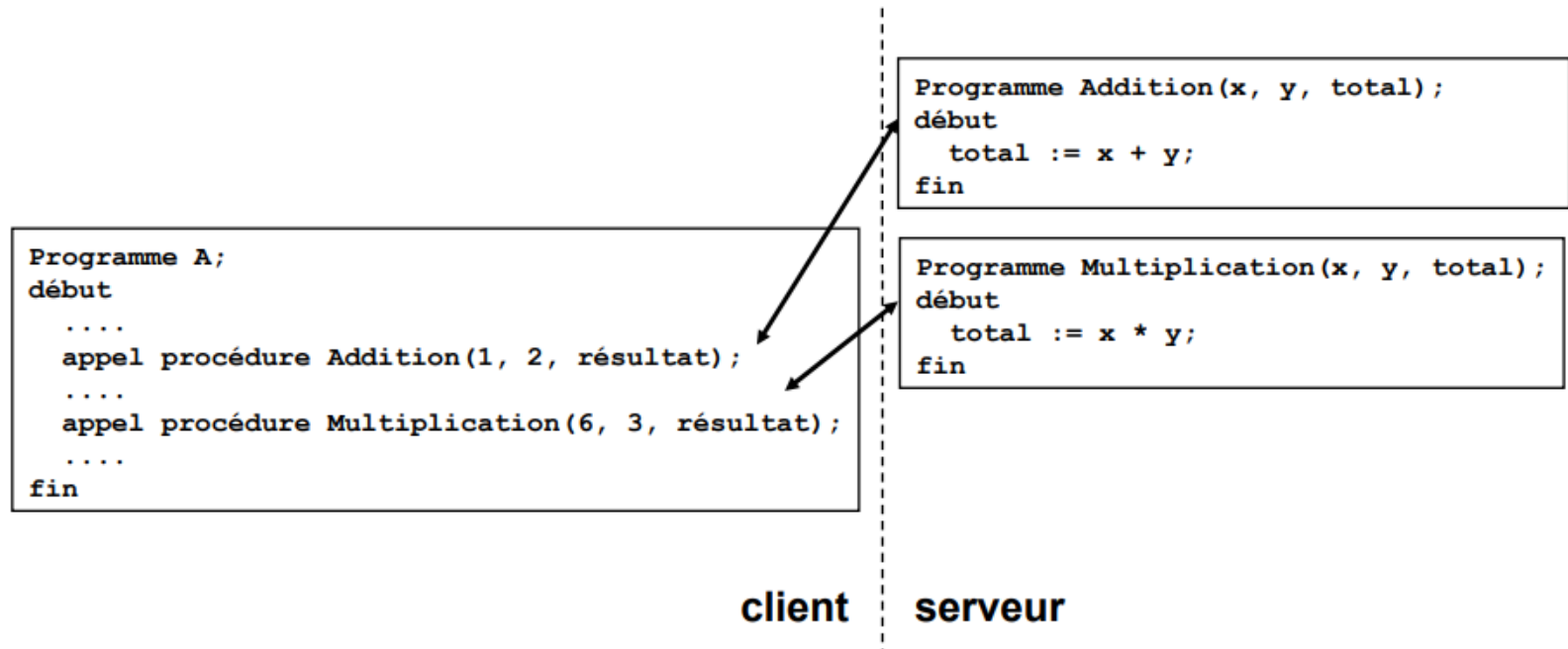
Talon Serveur :

- ❑ Représente le client sur le site serveur
- ❑ Reçoit l'appel sous forme de message et *déballe* les paramètres
- ❑ Crée ou sélectionne un processus (ou thread) et lui fait exécuter la procédure
- ❑ *Emballe* les résultats et les transmet à l'appelant

RPC: fonctionnement



Exemple: Calcul de fonctions mathématiques



Problèmes

- Passage de paramètres
- Désignation et Liaison
 - Localisation (adresse serveur)
 - Procédure au sein d'un serveur

Problèmes: passage de paramètres

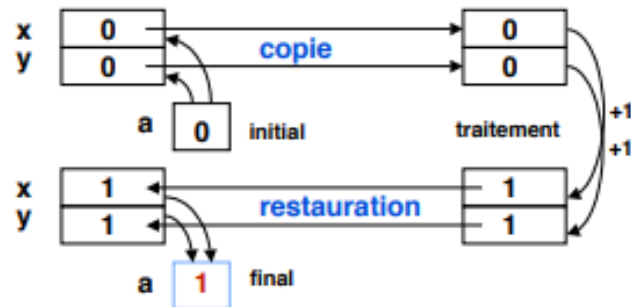
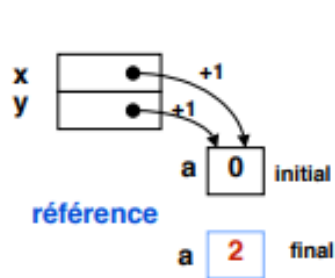
- Pas de passage de paramètres par adresse:
 - Impossible de passer des pointeurs (ou références). En effet, les espaces d'adressage du client et du serveur sont différents donc aucun sens de passer une adresse
- La procédure distante n'a pas un accès aux variables globales du client, aux périphériques d'E/S (affichage d'un message d'erreur!)
- Un appel de procédure obéit à un fonctionnement synchrone: une instruction suivant un appel de procédure ne peut pas s'exécuter tant que la procédure appelée n'est pas terminée

Problèmes: passage de paramètres

- Passage de paramètres par référence impossible
 - Passage par valeur
 - Passage par copie/restauration

```
procedure double_incr (x, y)  
  x := x+1  
  y := y+1
```

Quel est l'effet de :
a := 0; double_incr (a, a) ?

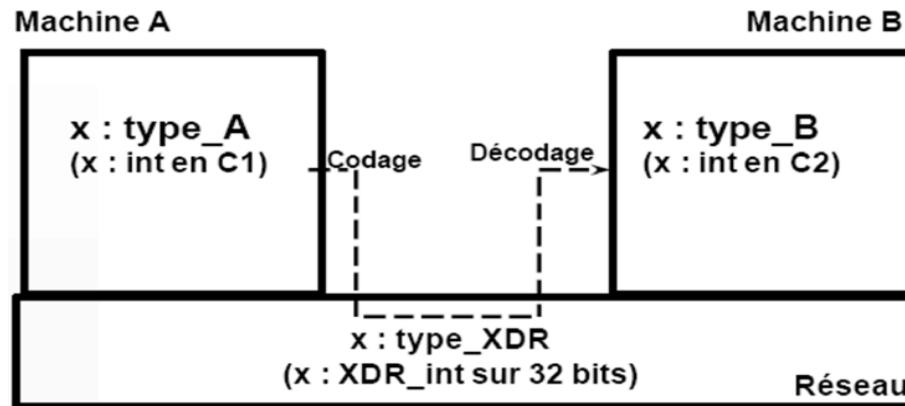


Problèmes: passage de paramètres

■ Hétérogénéité des machines !!

➔ Deux solutions possibles

- ❑ Codage/décodage de chaque type de donnée de toute architecture à toute autre architecture
- ❑ Format universel intermédiaire (XDR, CDR, etc.)



Désignation et liaison

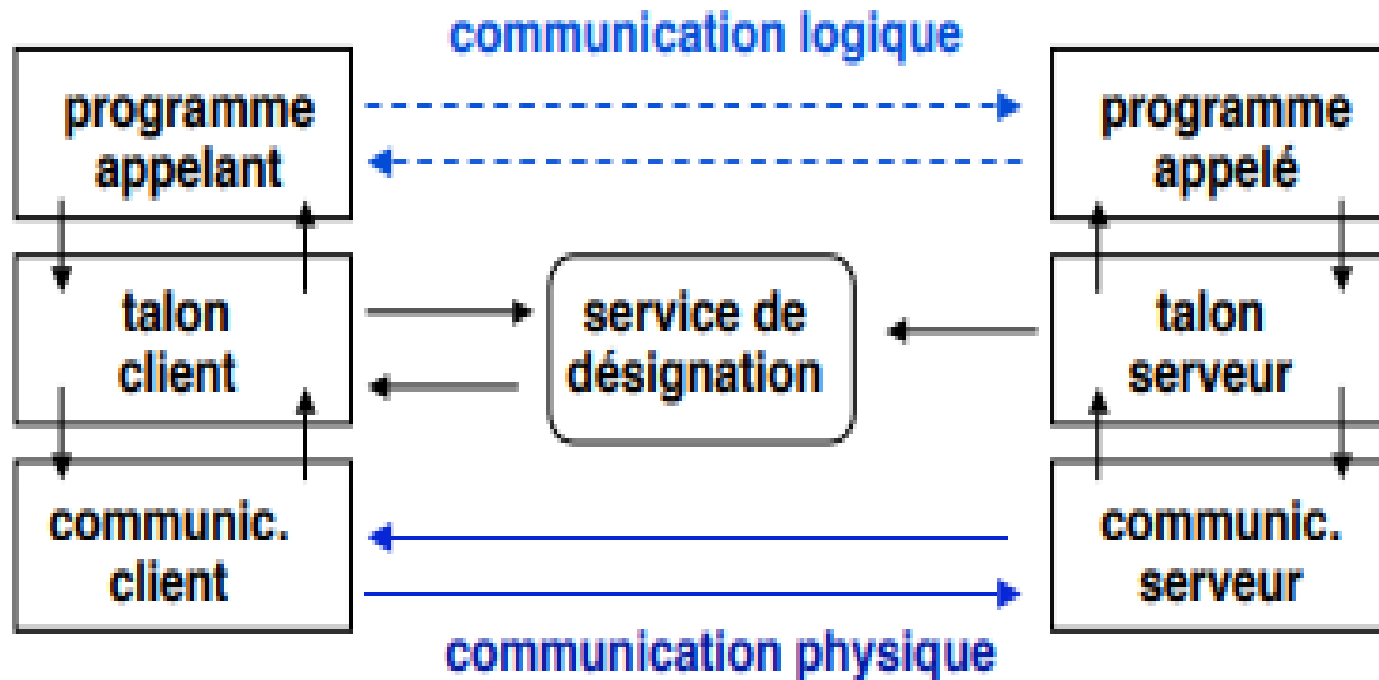
Objets à désigner

- ❑ Procédure appelée, site serveur
- ❑ Propriétés souhaitées : désignation indépendante de la localisation

Moment de liaison

- ❑ Liaison précoce (statique) ou tardive (dynamique)
- ❑ Statique : localisation du serveur connue à la compilation
- ❑ Dynamique : localisation non connue à la compilation
 - Désignation symbolique des services (non liée à un site d'exécution)
 - Possibilité d'implémentation ou de sélection retardée

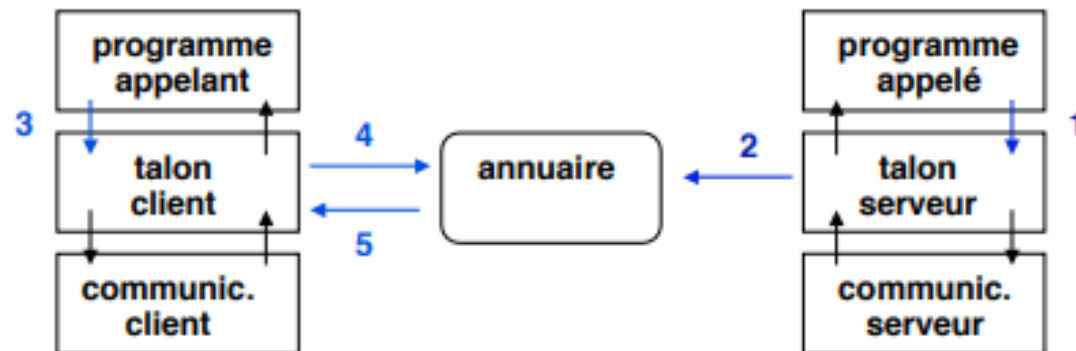
Désignation et liaison



Désignation et liaison

Désignation et liaison utilisant un annuaire

- ❑ 1, 2 : le serveur s'enregistre auprès de l'annuaire avec $\langle nom, adr. serveur, n^{\circ} port \rangle$
- ❑ 3, 4, 5 : le client consulte l'annuaire pour trouver $\langle adr. serveur, n^{\circ} port \rangle$ à partir de $\langle nom \rangle$
- ❑ L'appel peut alors avoir lieu



Désignation et liaison

Désignation et liaison utilisant le portmapper

- ❑ Si le serveur est connu (cas fréquent) : on peut utiliser un service de nommage local au serveur, le *portmapper*
- ❑ Un service enregistre le n° de port de son veilleur auprès du portmapper et le veilleur se met en attente sur ce port
- ❑ Le portmapper a un n° de port fixé par convention (111)

