

Exclusion mutuelle

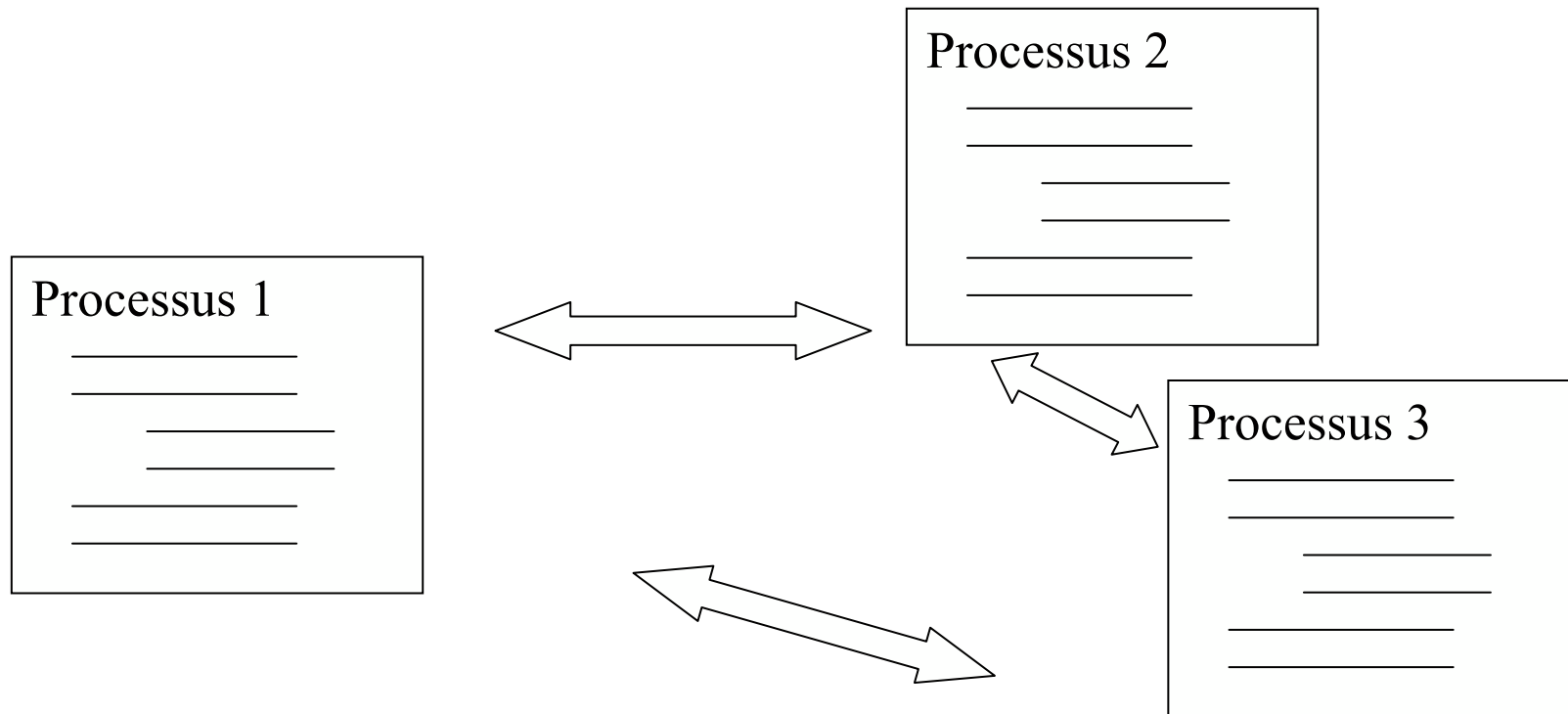
- ✓ Contexte de plusieurs processus s'exécutant en parallèle
- ✓ Accès à une ressource partagée par un seul processus à la fois

Exclusion mutuelle en distribué

- ✓ Accès à une ressource partagée distante par un seul processus à la fois
- ✓ Processus distribués
 - Requêtes et gestion d'accès via des messages échangés entre les processus
 - Nécessité de mettre en œuvre des algorithmes gérant ces échanges de messages pour assurer l'exclusion mutuelle

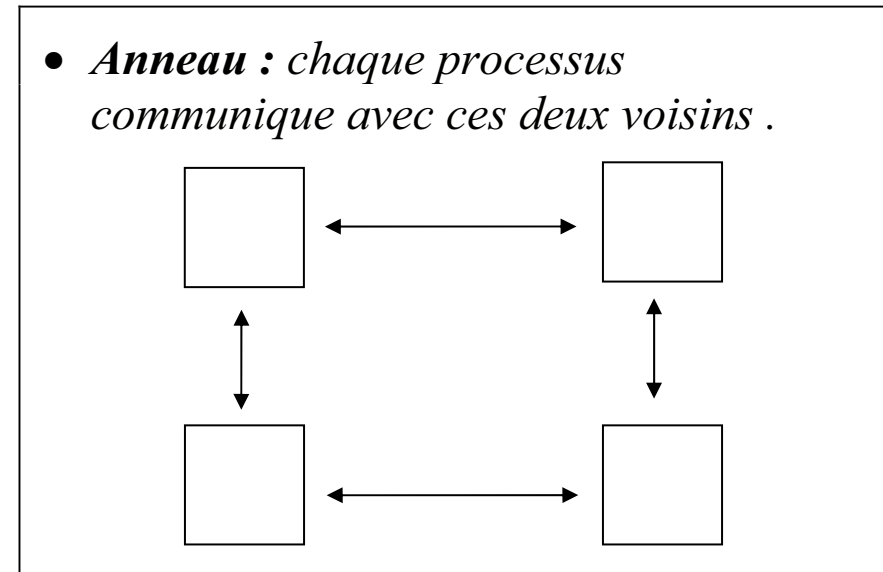
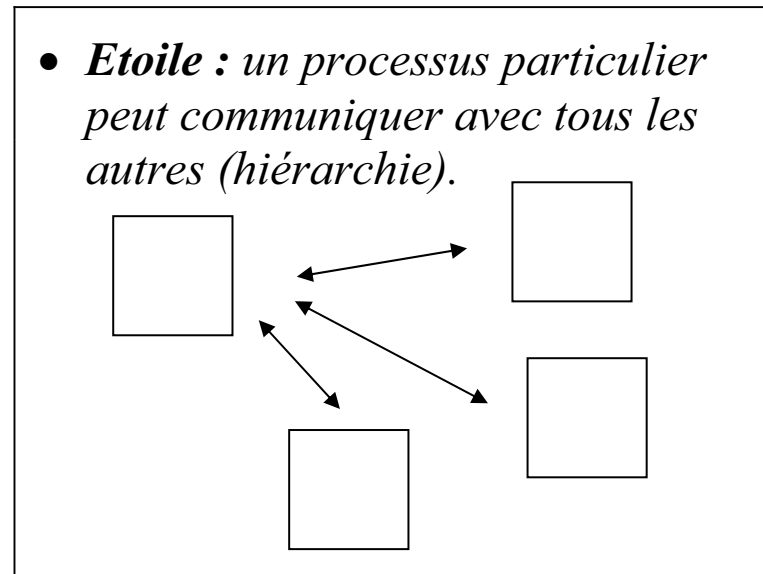
◆ **L'algorithmique distribuée :**

- *Eléments de base : processus ou sites et voies de communication*



◆ **Voies de communication (ou liaison, ou canaux)**

• *Structures :*



- **Arbre** : chaque processus communique avec ses fils et son père
- **Maillage complet** : chaque processus communique avec tous les processus

Attention : Ne pas confondre la structure du réseau local avec la structure de communication de l'algorithme distribué.

◆ **Voies de communication :**

- *Propriétés comportementales : Hypothèses de simplification classiques*
- **H1** : *La transmission sur la voie se fait sans duplication de message.*
- **H2** : *La transmission se fait sans altération des messages.*
- **H3** : *Pour tout couple de processus communicants, l'ordre de réception des messages est identique à leur ordre d'émission → pas de déséquencement.*
- **H4** : *Le délai d'acheminement des messages est fini (bien qu'aléatoire) → pas de perte.*
- **H5** : *Le délai d'acheminement est borné.*

Positionnement du problème

◆ l'objectif :

- *Accorder un privilège à un processus parmi n (accès à une ressource non partageable...).*

◆ Problèmes spécifiques :

- *Équité (vivacité) : Tout processus ayant besoin de la ressource y aura accès au bout d'un temps fini → absence de blocage.*
- *Sûreté : A tout instant il y a au plus un processus accédant à la ressource.*
- *Minimiser les échanges.*

◆ **Problème d'équité**

• *Deux classes d'algorithmes*

- Algorithmes fondés sur les permissions

Permissions individuelles

Permission d'arbitre

+ : rapidité

- : complexité

- Algorithmes fondés sur un jeton

Mouvement perpétuel :

+ : simplicité

- : temps d'attente

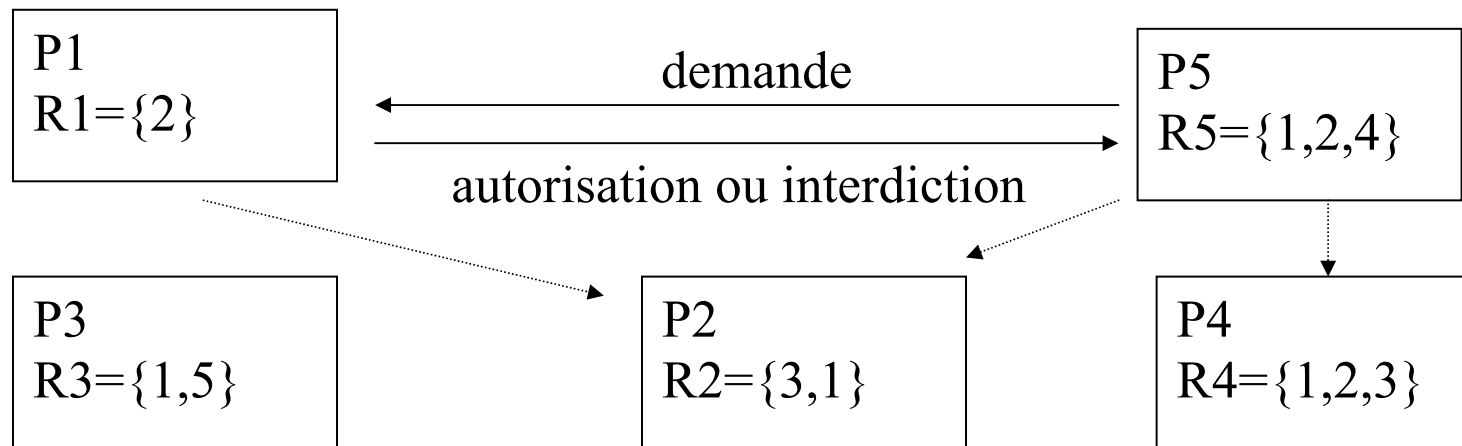
Compromis : diffusion du jeton.

◆ **Algorithmes fondés sur les permissions.**

Notation : i est un processus ayant besoin de la ressource

R_i est l'ensemble des processus à qui i doit demander la permission

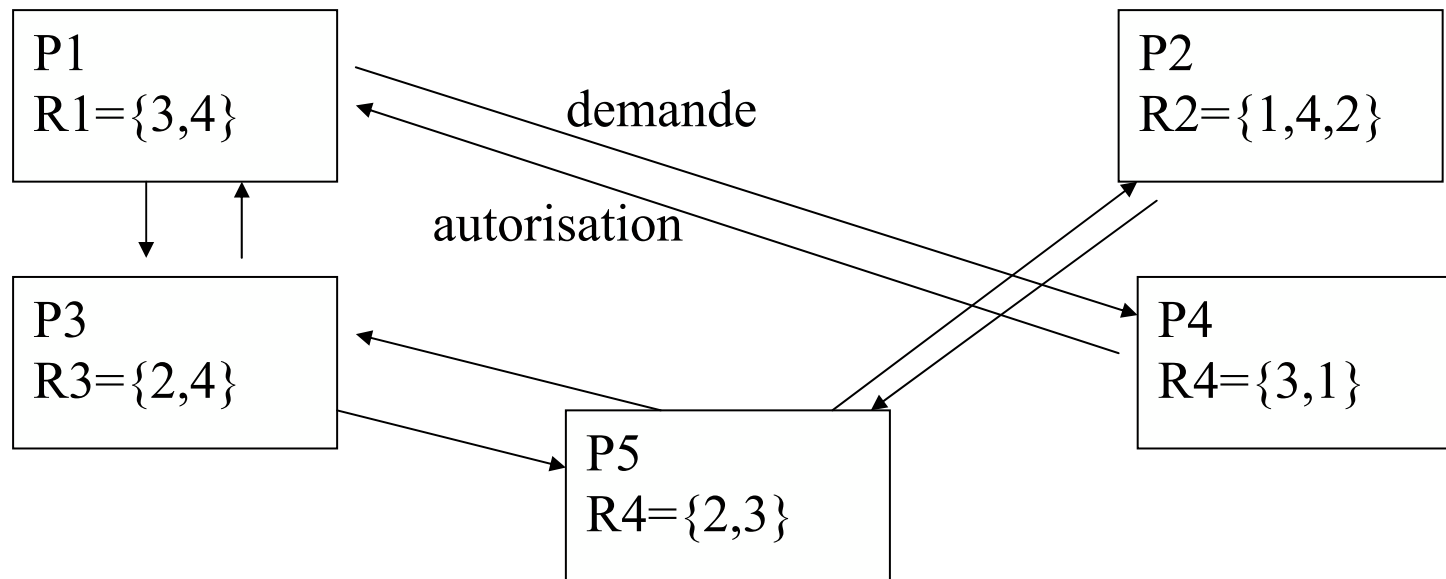
- *Permissions individuelles :*



P1 et P5 veulent la section critique \rightarrow exclusion mutuelle car P5 demande à P1 donc P1 ne prendra pas la section critique s'il a autorisé P5.

Sûreté : $\forall(i,j) : i \in R_j \text{ ou } j \in R_i$

- *Permissions d'arbitres*



P1 et P5 veulent la section critique → exclusion mutuelle par « l'arbitre » P3, qui ne l'accordera qu'à l'un des deux.

Sûreté : $\forall (i,j) : R_j \cap R_i \neq \emptyset$