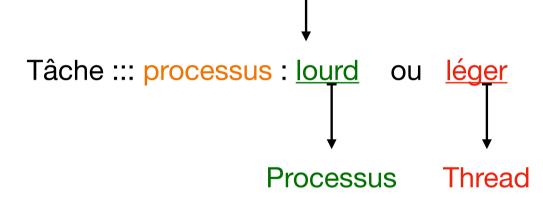
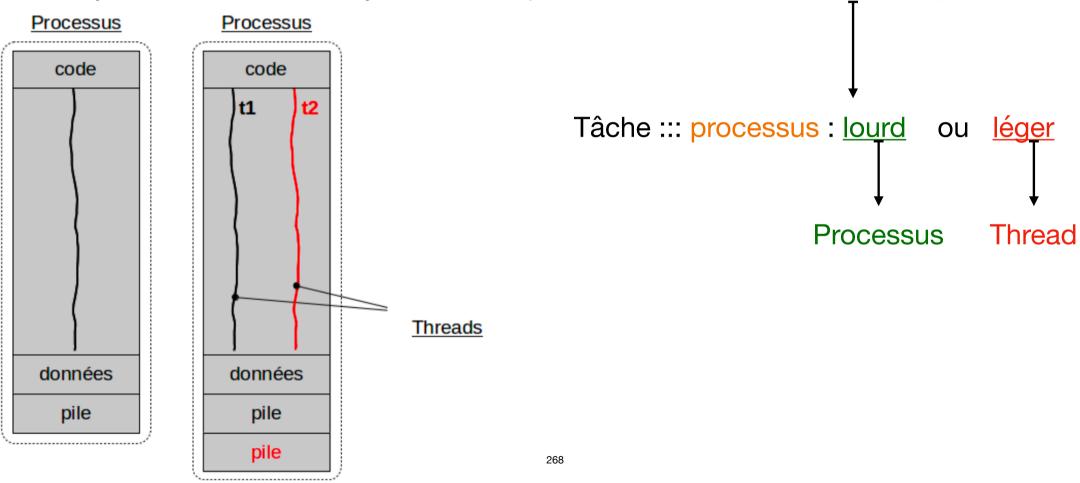
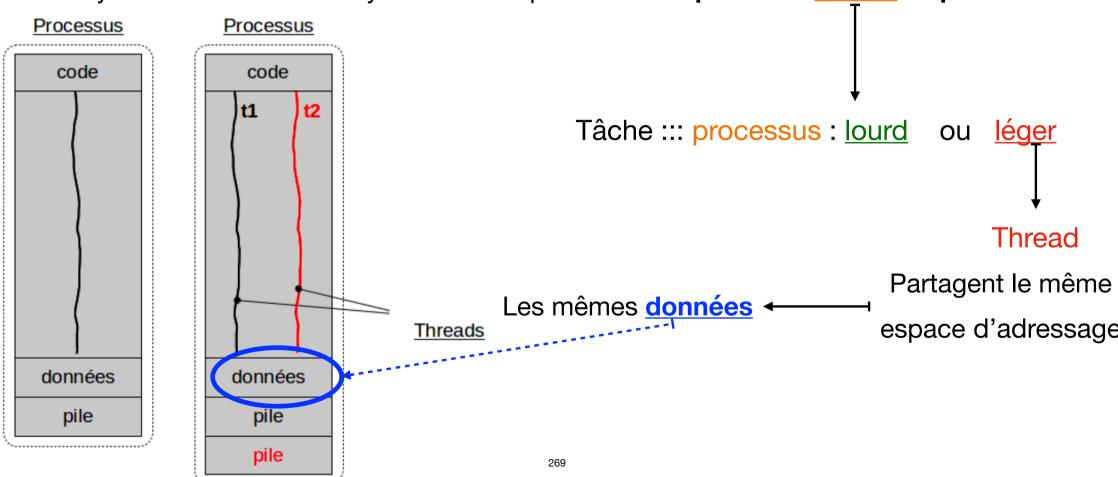
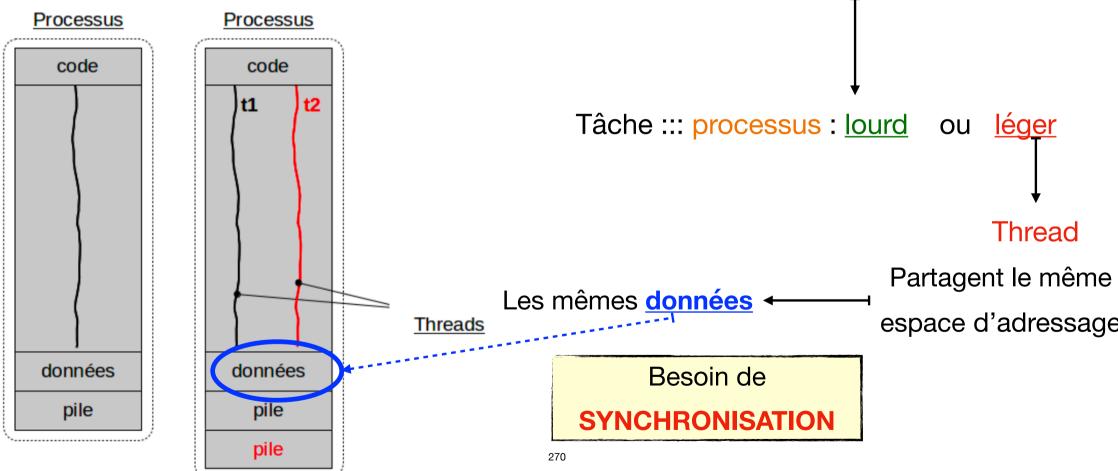
- Notions de base
- Chapitre I. Concurrence et Parallélisme
- Chapitre 2. Synchronisation entre processus
- **Chapitre 3**. Communication entre processus
- Chapitre 4. Interblocage
- Etude de cas: Système UNIX.

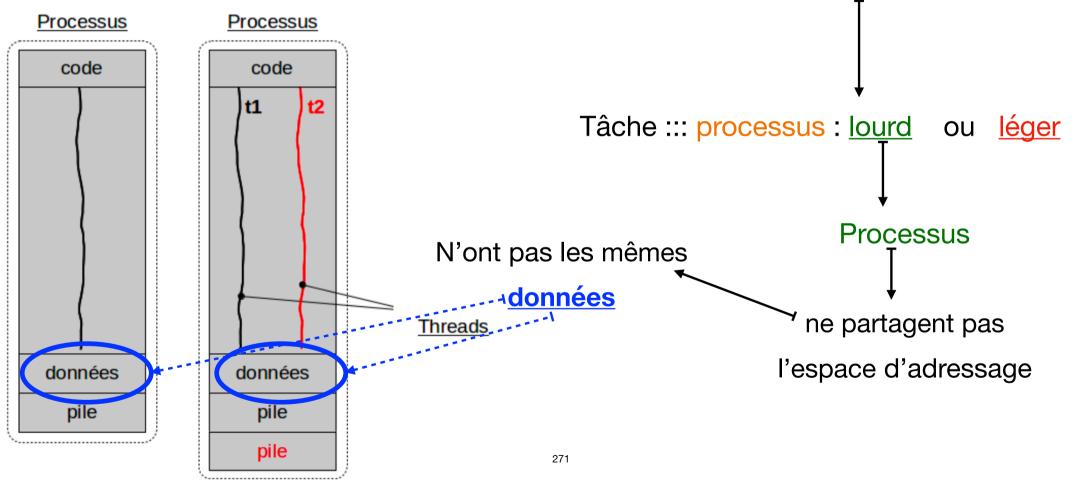
Chapitre 3

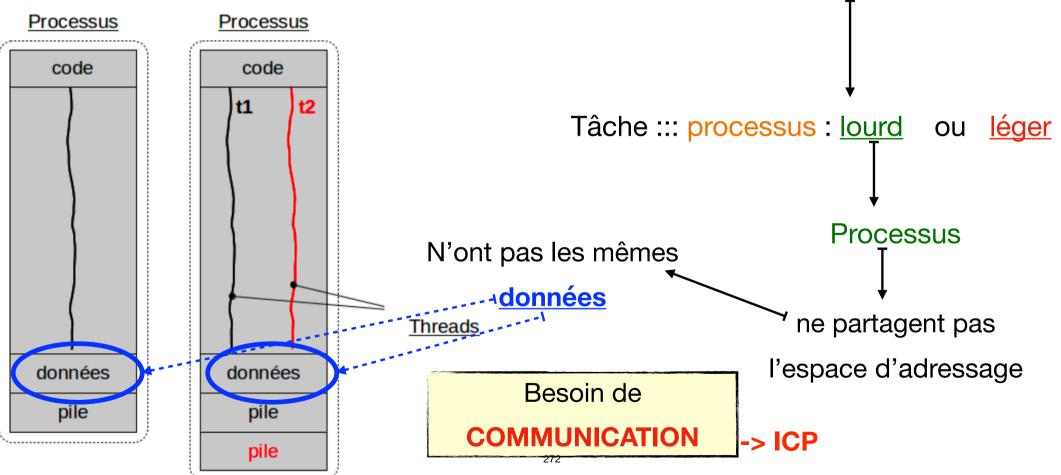






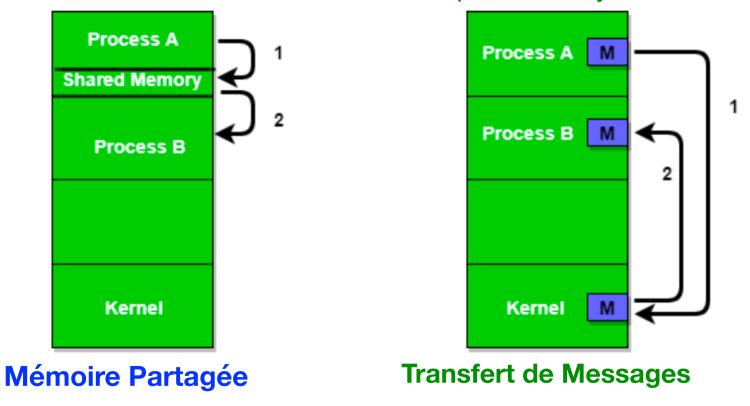




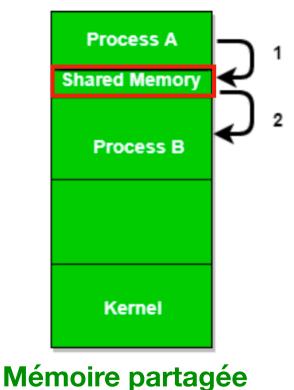


 ICP ::: mécanismes, fournis par le système d'exploitation, qui permettent à des processus concurrents de communiquer et de synchroniser leurs actions.

• ICP ::: <u>mécanismes</u>, fournis par le système d'exploitation, qui permettent à des processus concurrents de communiquer et de synchroniser leurs actions.

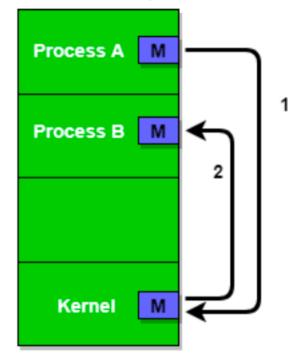


 ICP ::: <u>mécanismes</u>, fournis par le <u>système d'exploitation</u>, qui permettent à des processus concurrents de communiquer et de synchroniser leurs actions.



- Utilisation d'une zone mémoire partagée entre les processus.
- Echangee d'informations par le biais de cette zone mémoire.

- ICP ::: <u>mécanismes</u>, fournis par le système d'exploitation, qui permettent à des processus concurrents de communiquer et de synchroniser leurs actions.
- Pas de zone mémoire partagée entre les processus.
- Echange d'informations par transfert de messages.



Transfert de messages

• Utilisation d'un espace d'adressage partagé auquel les processus peuvent accéder directement (sans faire appel au système d'exploitation).

 En règle générale, l'espace mémoire partagé réside dans l'espace d'adressage du processus qui crée le segment de mémoire partagée.

• Les autres processus qui souhaitent communiquer à l'aide de ce segment doivent l'attacher à leur espace d'adressage.

Caractéristiques:

• Ce sont les processus qui gèrent l'accès à l'espace partagé.

 Les processus doivent s'assurer qu'ils n'écrivent pas simultanément dans la même zone mémoire. —> synchroniser l'accès à l'espace partagé

Exemple: Deux problèmes classiques

- Producteur/ Consommateur
- Lecteur / Rédacteur

- Permet aux processus de communiquer, même en l'absence de mémoire partagée.
- Les processus disposent de deux primitives de communication (de la bibliothèque système):
 - send: pour envoyer un message,
 - receive: pour recevoir un message.

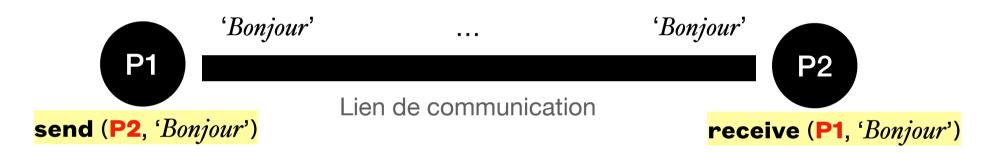
La communication entre deux processus s'effectue de la manière suivante:

Etape 1. Établir un lien de communication (s'il n'existe pas) entre les deux processus.

Etape 2. Echanger des messages, de deux manières possibles:

- **send (destination**, message) ou **send** (message),
- **receive** (**hôte**, message) ou **receive**(message).

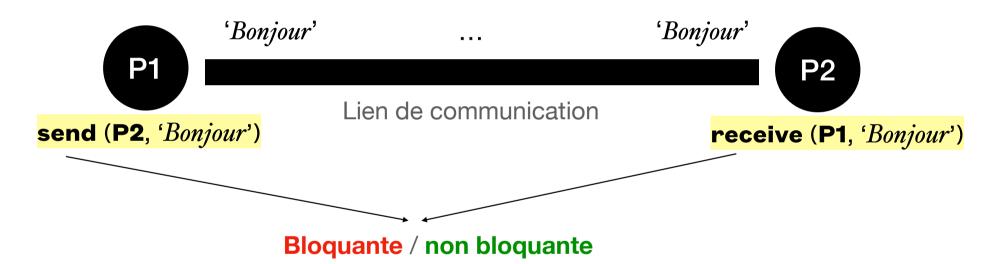
La communication entre deux processus s'effectue de la manière suivante:



Etape 2. Echanger des messages, de deux manières possibles:

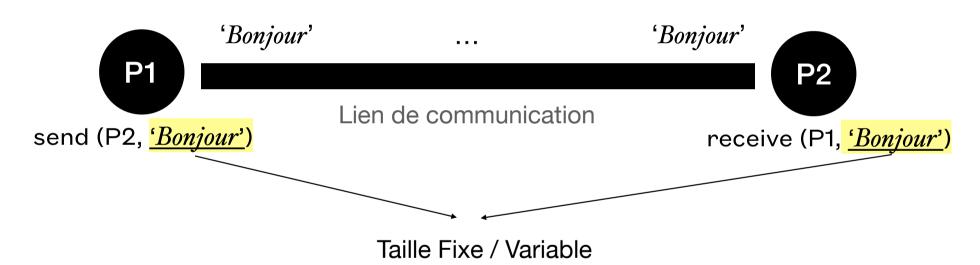
- send (destination, message) ou send (message),
- **receive** (**hôte**, message) ou **receive**(message).

La communication entre deux processus s'effectue de la manière suivante:

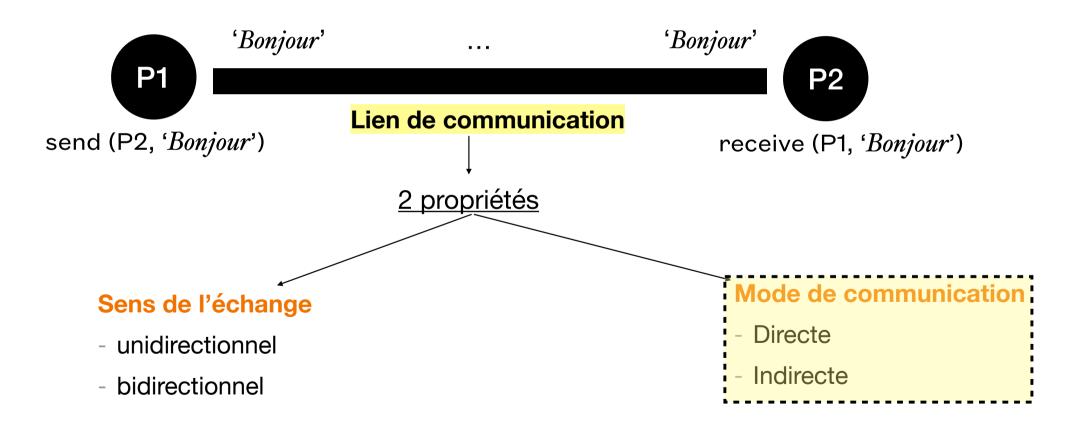


bloquage du processus appelant en attendant l'envoi/réception d'un message Non bloquage du processus appelant en attendant l'envoi/réception d'un message

• La communication entre deux processus s'effectue de la manière suivante:



La communication entre deux processus s'effectue de la manière suivante:



1. Communication Directe

- Les messages sont transférés directement entre les processus.
- Le SE établie un lien entre chaque paire de processus automatiquement.

nommer explicitement l'expéditeur/destinataire



1. Communication Directe

• **Exemple**. Producteur/consommateur

```
PROCESSUS PRODUCTEUR

Répéter

// produire un élément

m ← élément;

send (consommateur, m);

Jusqu'à false;
```

```
PROCESSUS CONSOMMATEUR

Répéter

receive (producteur, m);

élément ← m;

// consommer l'élément

Jusqu'à false;
```

```
Prod

Lien de communication

send (cons, m)

Lien de communication

receive (prod, m)
```

2. Communication Indirecte

- Les messages ne sont pas transférés directement entre les processus.
- Les messages sont enregistrés dans une boite aux lettres (MB);



2. Communication Indirecte

Caractéristiques

- Chaque boite aux lettres a un identifiant unique.
- Pour que deux processus puissent communiquer avec ce mode, ils doivent avoir une boite aux lettres commune.
- Une boite aux lettres peut être associé à un seul ou plusieurs émetteur(s) / récepteur(s).
- Une boite aux lettre est crée par le processus qui désire communiquer avec d'autres processus et sera détruite quand ce processus demande sa suppression.
- Chaque processus dispose de routines pour : Créer une nouvelle boite aux lettres, envoyer / recevoir des messages d'une boite aux lettres, détruire une boite aux lettres.

2. Communication Indirecte

• **Exemple**. Producteur/consommateur



```
PROCESSUS PRODUCTEUR

Répéter

// produire un élément

m ← élément;

send (MB, m);

Jusqu'à false;
```

```
PROCESSUS CONSOMMATEUR

Répéter
    receive (MB, m);
    élément ← m;
    // consommer l'élément

Jusqu'à false;
```