

## 29 - ENTRÉES PRIVÉES ET INSTRUCTION REQUEUE

Programmation Concurrente - LI330  
Université P. & M. Curie - année scolaire 2013/2014

PrC

- La clause de garde **ne peut dépendre des paramètres** passés lors de l'appel d'un point entrée
  - Raison : un coût prohibitif d'implémentation
- Palliatif
  - Accepter l'appel d'entrée puis en fonction des paramètres d'appel à remettre en attente la tâche appelante
  - L'instruction **requeue** permet de faire passer une tâche d'une file d'attente d'entrée à une autre file d'attente d'entrée de même signature
- Exemple, un système de réservation de ressources avec libération «non atomique»
  - On réserve un certain nombre de ressources
    - Bloquant si le nombre de ressources supérieur à ce qui est disponible
      - Le nombre de ressources demandé est en paramètre
    - On a besoin d'une condition au sens des moniteurs
      - Pour suspendre l'exécution en cas de besoin...

- **Réservation de places «par lots»**
- **Libération de places «par lots» (potentiellement inférieurs aux lots réservés)**
- **Réservation bloquante lorsqu'elle ne peut être fournie**
- **On se rappelle des réservations bloquées**
  - **Traitement prioritaire lorsque des places sont relâchées...**



## EXEMPLE (1)

```
with Ada.Text_Io; use Ada.Text_Io;
```

```
procedure Prott_Ex5 is
```

```
  protected type Parking_Lots (Length : Natural) is
```

```
    -- Réserve Length places et bloque tant qu'elles ne sont pas disponibles
```

```
    entry Get_Lots (  
      Id, Nb : Positive );
```

```
    -- Rendre des places de parking
```

```
    procedure Release_Lots (  
      Id, Nb : Positive );
```

```
private
```

```
    -- entree privée (utilisée pour stocker des requetes non satisfiables)
```

```
    entry Wait (  
      Id, Nb : Positive );
```

```
    -- le nombre de ressources
```

```
    Avail_Lots : Natural := Length;
```

```
    -- Une condition au sens des moniteurs bloque les nouvelles demandes
```

```
    -- pour traiter celles qui sont en attente
```

```
    Updating : Boolean := False;
```

```
end Parking_Lots;
```

..!..

```
protected body Parking_Lots is
  entry Get_Lots (
    Id,
    Nb : Positive ) when not Updating is
  begin
    Put_Line ("Get_lots pour" & Integer'Image (Id) & " de" &
              Integer'Image (Nb) & " places");
    if Nb <= Avail_Lots then
      -- On peut donner...
      Avail_Lots := Avail_Lots - Nb;
    else
      -- equivalent d'un condition.attendre (moniteur)
      Put_Line ("          Get_lots, requeue de" &
                Integer'Image (Id));
      requeue Wait;
    end if;
  end Get_Lots;
```

```
procedure Release_Lots (  
  Id,  
  Nb : Positive ) is  
begin  
  Put_Line ("      Release_lots pour" & Integer'Image (Id) &  
    " avec" & Integer'Image (Nb));  
  -- Rendre les ressources  
  Avail_Lots := Avail_Lots + Nb;  
  -- Equivalent d'un condition.vide  
  if Wait'Count > 0 then  
    -- Inhibe Get_lots et déclenche wait (equivalent d'un condition.signaler)  
    Put_Line ("      Release_lots, reprise");  
    Updating := True;  
  end if;  
end Release_Lots;
```



## EXEMPLE (4)

```
entry Wait (
  Id,
  Nb : Positive ) when Updating is
begin
  Put_Line ("          Wait pour" & Integer'Image (Id) &
           " avec" & Integer'Image (Nb));
  -- Remet la requête suspendue dans
  -- la file des requêtes à traiter...
  if Wait'Count = 0 then
    Updating := False;
  end if;
  requeue Get_Lots;
end Wait;
end Parking_Lots;
R : Parking_Lots (9);

task type Users (Id : Positive);
```



## EXEMPLE (5)

```
task body Users is
begin
  Put_Line (Integer'Image (Id) & " reserve" & Integer'Image
            (3 + Id) & " places");
  R.Get_Lots (Id, 3 + Id);
  -- je gare mes vehicules
  delay 0.1 ; -- ...
  -- Trois vehicules partent...
  Put_Line (Integer'Image (Id) & " rend 3 places");
  R.Release_Lots (Id, 3);
  -- J'ai terminé avec le reste des places de parking...
  Put_Line (Integer'Image (Id) & " rend" & Integer'Image (Id) &
            " places");
  R.Release_Lots (Id, Id);
end Users;
```





## EXEMPLE (6)

```
U4 : Users (4) ;  
U1 : Users (1) ;  
U3 : Users (3) ;  
U2 : Users (2) ;
```

```
begin -- Prott_Ex5  
  null ;  
end Prott_Ex5 ;
```





# EXEMPLE 5 (6)

```

$ ./prott_ex5
4 reserve 7 places
3 reserve 6 places
Get_lots pour 4 de 7 places
1 reserve 4 places
Get_lots pour 3 de 6 places
  Get_lots, requeue de 3
Get_lots pour 1 de 4 places
  Get_lots, requeue de 1
2 reserve 5 places
Get_lots pour 2 de 5 places
  Get_lots, requeue de 2
4 rend 3 places
  Release_lots pour 4 avec 3
  Release_lots, reprise
    Wait pour 3 avec 6
    Wait pour 1 avec 4
    Wait pour 2 avec 5
Get_lots pour 3 de 6 places
  Get_lots, requeue de 3
Get_lots pour 1 de 4 places
Get_lots pour 2 de 5 places
  Get_lots, requeue de 2
4 rend 4 places
  Release_lots pour 4 avec 4
  Release_lots, reprise
    Wait pour 3 avec 6
    Wait pour 2 avec 5

```

pas assez de ressources

Tentative de reprise (passe pour 1)

Tentative de reprise (passe pour 2)

```

Get_lots pour 3 de 6 places
  Get_lots, requeue de 3
Get_lots pour 2 de 5 places
1 rend 3 places
  Release_lots pour 1 avec 3
  Release_lots, reprise
    Wait pour 3 avec 6
Get_lots pour 3 de 6 places
  Get_lots, requeue de 3
1 rend 1 places
  Release_lots pour 1 avec 1
  Release_lots, reprise
    Wait pour 3 avec 6
Get_lots pour 3 de 6 places
  Get_lots, requeue de 3
2 rend 3 places
  Release_lots pour 2 avec 3
  Release_lots, reprise
    Wait pour 3 avec 6
Get_lots pour 3 de 6 places
2 rend 2 places
  Release_lots pour 2 avec 2
3 rend 3 places
  Release_lots pour 3 avec 3
3 rend 3 places
  Release_lots pour 3 avec 3

```

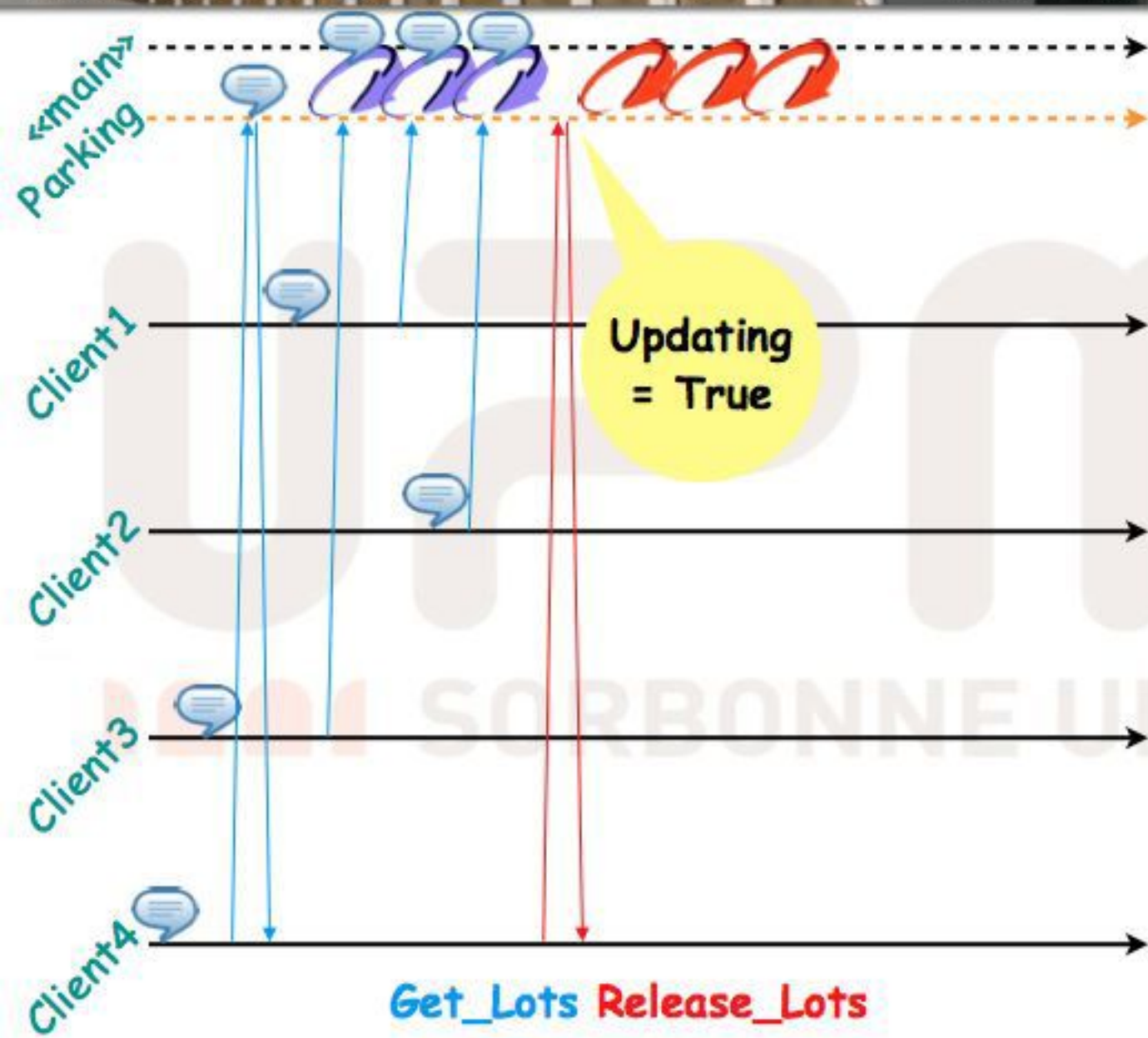
Tentative de reprise (sans succès)

Tentative de reprise (sans succès)

Tentative de reprise (passe pour 3)



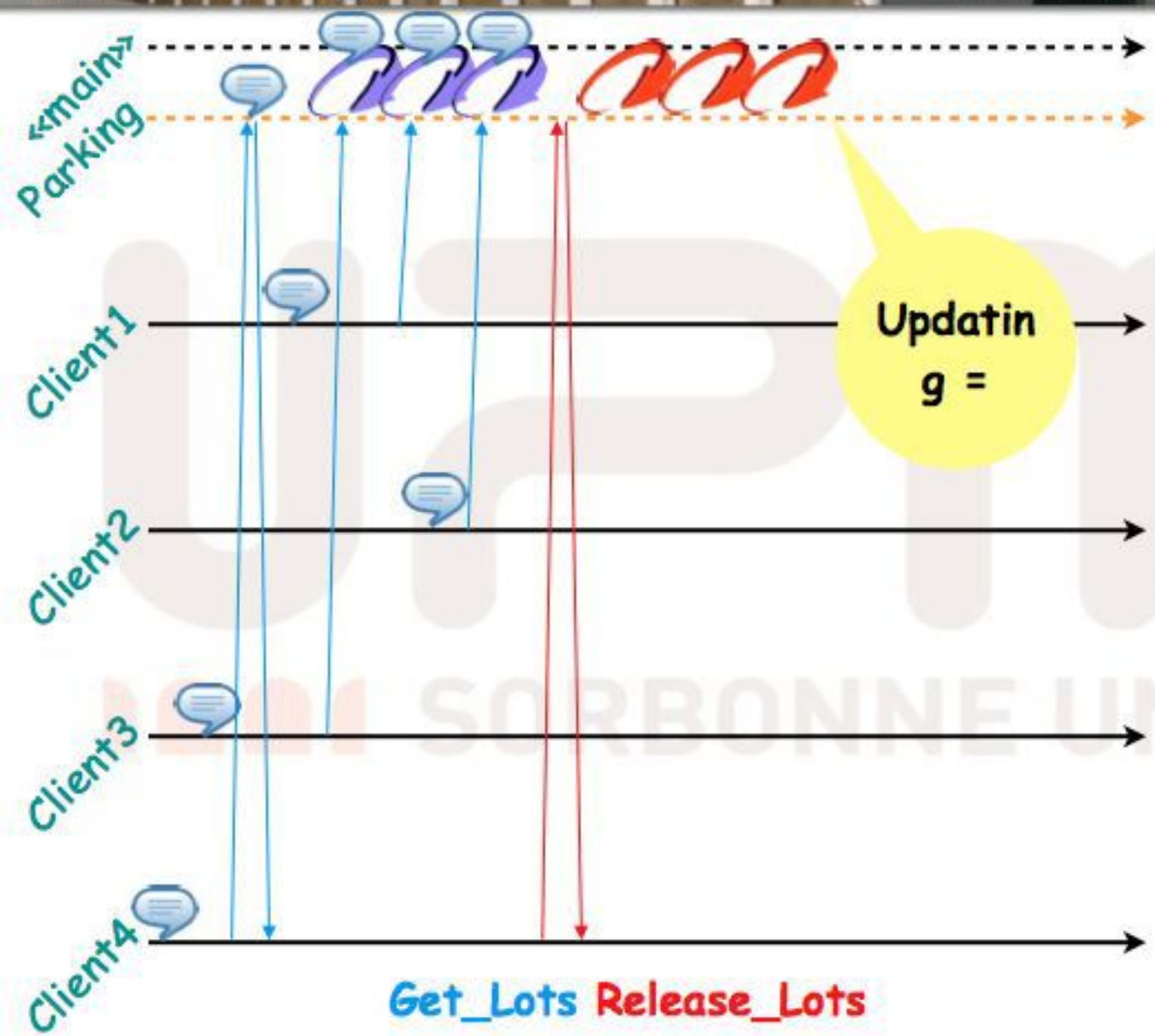
# CHRONOGRAMME PARTIEL (DÉBUT)



- 4 reserve 7 places
- 3 reserve 6 places
- Get\_lots pour 4 de 7 places
- 1 reserve 4 places
- Get\_lots pour 3 de 6 places
- Get\_lots, queue de 3
- Get\_lots pour 1 de 4 places
- Get\_lots, queue de 1
- 2 reserve 5 places
- Get\_lots pour 2 de 5 places
- Get\_lots, queue de 2
- 4 rend 3 places
- Release\_lots pour 4 avec 3
- Release\_lots, reprise
- Wait pour 3 avec 6
- Wait pour 1 avec 4
- Wait pour 2 avec 5
- Get\_lots pour 3 de 6 places
- Get\_lots, queue de 3
- Get\_lots pour 1 de 4 places
- Get\_lots pour 2 de 5 places
- ...



# CHRONOGRAMME PARTIEL (DÉBUT)

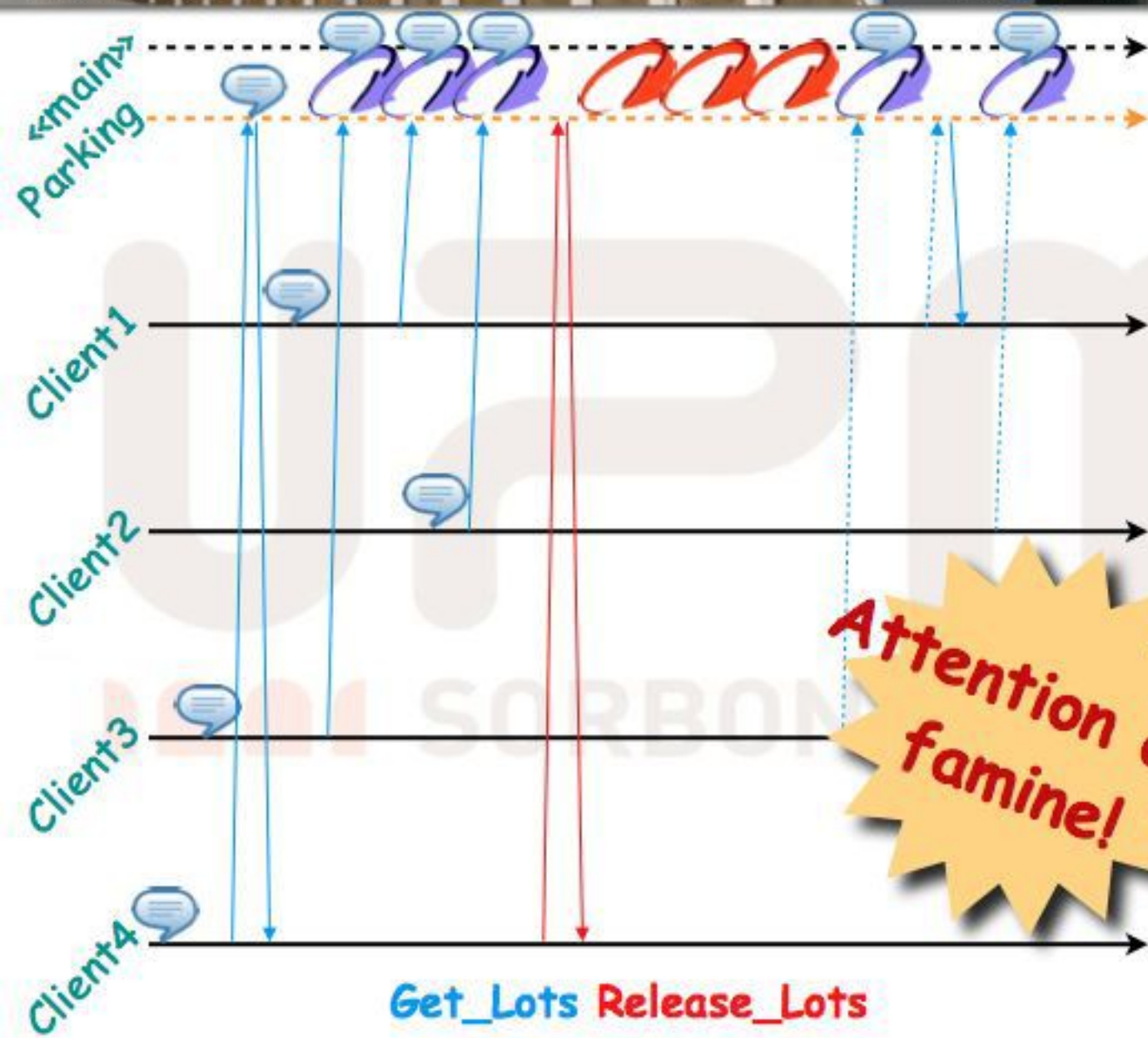


- 4 reserve 7 places
- 3 reserve 6 places
- Get\_lots pour 4 de 7 places
- 1 reserve 4 places
- Get\_lots pour 3 de 6 places
- Get\_lots, queue de 3
- Get\_lots pour 1 de 4 places
- Get\_lots, queue de 1
- 2 reserve 5 places
- Get\_lots pour 2 de 5 places
- Get\_lots, queue de 2
- 4 rend 3 places
- Release\_lots pour 4 avec 3
- Release\_lots, reprise
- Wait pour 3 avec 6
- Wait pour 1 avec 4
- Wait pour 2 avec 5
- Get\_lots pour 3 de 6 places
- Get\_lots, queue de 3
- Get\_lots pour 1 de 4 places
- Get\_lots pour 2 de 5 places

...



# CHRONOGRAMME PARTIEL (DÉBUT)



- 4 reserve 7 places
- 3 reserve 6 places
- Get\_lots pour 4 de 7 places
- 1 reserve 4 places
- Get\_lots pour 3 de 6 places
- Get\_lots, queue de 3
- Get\_lots pour 1 de 4 places
- Get\_lots, queue de 1
- 2 reserve 5 places
- Get\_lots pour 2 de 5 places
- Get\_lots, queue de 2
- 4 rend 3 places
- Release\_lots pour 4 avec 3
- Release\_lots, reprise
- Wait pour 3 avec 6
- Wait pour 1 avec 4
- Wait pour 2 avec 5
- Get\_lots pour 3 de 6 places
- Get\_lots, queue de 3
- Get\_lots pour 1 de 4 places
- Get\_lots pour 2 de 5 places

...

- **Le modèle de parallélisme d'Ada est extrêmement riche**
  - Java, il faut «assembler» des éléments de base (ou bibliothèques)
  - C and Co, il faut faire appel au système d'exploitation
  
- **Il existe encore un niveau de parallélisme : la répartition**
  - Annexe des systèmes répartis (Ada/DSA)
  - Plus proche d'un intergiciel (middleware)
    - Équivalent de Java/RMI
    - Équivalent de CORBA
    - Objectif: cacher les appel système (y compris la gestion du réseau)
  - On peut combiner...
    - Exécution répartie + processus légers
    - La programmation devient délicate;-)