

# Base de données distribuées



**Babacar Diop**

*Dpt. d'Informatique*

**UFR des Sciences Appliquées et de Technologies**

**Université Gaston Berger de Saint-Louis**

2018/2019

# Transaction

# Transaction

## Concept

- Une transaction est un programme comprenant une collection d'opérations sur une base de données, exécutée comme une unité logique de traitement de données
- Les opérations effectuées dans une transaction incluent une ou plusieurs opérations de base de données telles que l'insertion, la suppression, la mise à jour ou la récupération de données.
- Il s'agit d'un processus **atomique** dont l'achèvement est soit complet ou n'est pas exécuté du tout. Une transaction impliquant uniquement la récupération de données sans aucune mise à jour de données est appelée transaction en lecture seule

# Transaction

## Concept

- Chaque opération de haut niveau peut être divisée en plusieurs tâches ou opérations de bas niveau
- Par exemple, une opération de mise à jour des données peut être divisée en trois tâches:
  - `read_item()` - lire une donnée de la mémoire dans une mémoire principale
  - `modify_item()` - changer la valeur de l'item dans la mémoire principale
  - `write_item()` - écrire la valeur modifiée de la mémoire principale dans la mémoire

# Transaction

## Concept

Les opérations de bas niveau effectuées dans une transaction sont les suivantes:

- **begin\_transaction** - Marqueur qui spécifie le début de l'exécution de la transaction
- **read\_item** ou **write\_item** - Opérations de base
- **end\_transaction** - Marqueur qui spécifie la fin de la transaction
- **commit** - Signal pour spécifier que la transaction a été complétée avec succès
- **rollback** - Signal indiquant que la transaction a échoué et que toutes les modifications temporaires dans la base de données sont annulées

**NB:** Une transaction validée ne peut pas être annulée

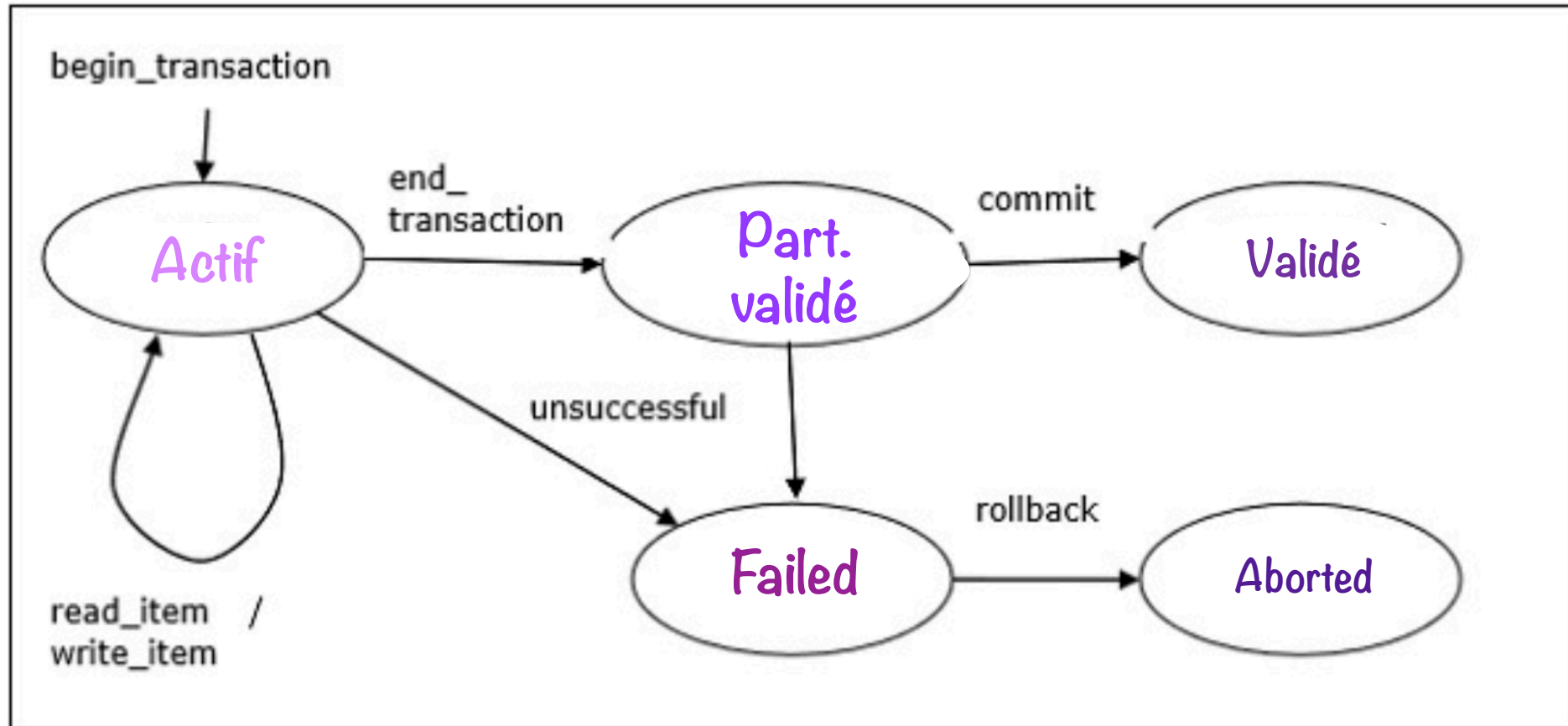
# Transaction

## États

- Une transaction peut passer par cinq états:
  - **Actif** - L'état initial et d'exécution des opérations de lecture, d'écriture
  - **Partiellement validée** - État après l'exécution du dernier relevé de transaction
  - **Validé** - Une fois la transaction terminée et le signal de validation émis
  - **Failed** (Échec) – cas d'échec d'échec ou d'exécution anormale
  - **Aborted** – État d'annulation de la transaction après échec et rétablissement de la base de données à son état antérieur

# Transaction

## États



# Transaction

## Propriétés

- Toute transaction doit conserver les propriétés ACID
  - **Atomicité** – Une transaction est une unité de traitement atomique, c'est-à-dire qu'elle est exécutée dans sa totalité ou pas du tout. Aucune mise à jour partielle
  - **Cohérence** - Une transaction doit faire passer la base de données d'un état cohérent à un autre état cohérent, i.e. ne devrait pas affecter les données de la base de données
  - **Isolation** - Une transaction doit être exécutée comme si elle était la seule du système. Il ne devrait y avoir aucune interférence des autres transactions simultanées en cours d'exécution
  - **Durabilité** - Si une transaction validée entraîne une modification, celle-ci doit être durable dans la base de données et non perdue en cas de défaillance



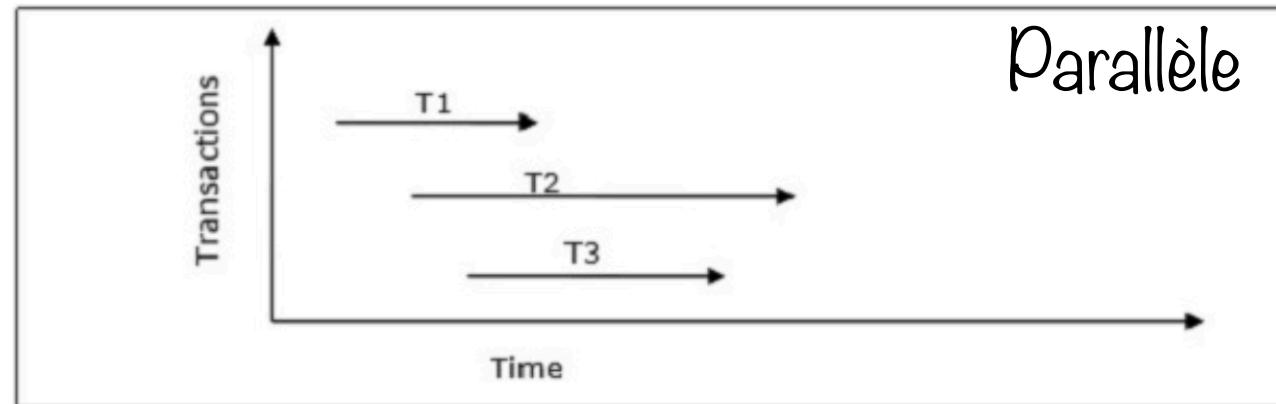
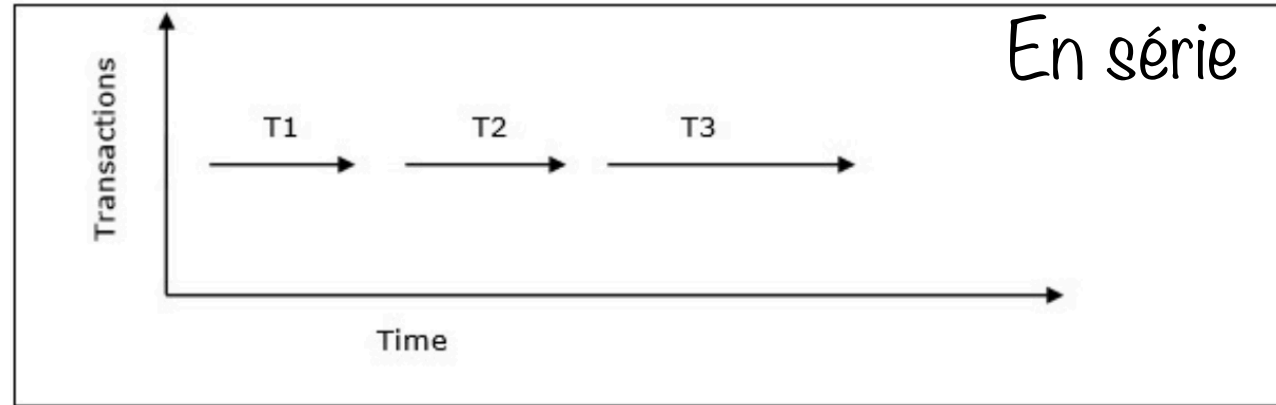
# Transaction

## Ordonnancement et concurrence

- Dans un système comportant plusieurs transactions simultanées, une planification correspond à l'ordre total d'exécution des opérations
- Soit une annexe  $S$  comprenant  $n$  transactions, soit  $T_1, T_2, T_3, \dots, T_n$ ; pour toute transaction  $T_i$ , les opérations dans  $T_i$  doivent être exécutées conformément à l'annexe  $S$

# Transaction

## Ordonnancement et concurrence



# Transaction

## Ordonnancement et concurrence

- Dans une planification comprenant plusieurs transactions, un conflit se produit lorsque deux transactions actives effectuent des opérations non compatibles.
- Deux opérations sont considérées en conflit lorsque les trois conditions suivantes sont simultanément réunies:
  - Les deux opérations font partie de transactions différentes
  - Les deux opérations accèdent au même emplacement de données
  - Au moins une des opérations est une opération `write_item()`, c'est-à-dire qu'elle tente de modifier l'élément de données

# Transaction

## Ordonnancement et concurrence

Un programme sérialisable de "n" transactions est un programme parallèle qui équivaut à un programme sériel comprenant les mêmes "n" transactions. Un programme sérialisable contient l'exactitude du programme en série tout en assurant une meilleure utilisation du processeur par le programme en parallèle

**Fin**