

Module 6 : Transactions

- 6.1 Un serveur gère plusieurs valeurs a_1, \dots, a_n . Ce serveur offre deux opérations à ses clients: $\text{value} = \text{Read}(i)$, $\text{Write}(i, \text{value})$. Les transactions T et U sont définies comme suit. Donnez deux sérialisations équivalentes de ces transactions?

T: $x = \text{Read}(j)$; $y = \text{Read}(i)$; $\text{Write}(j, 44)$; $\text{Write}(i, 33)$;

U: $x = \text{Read}(k)$; $\text{Write}(i, 55)$; $y = \text{Read}(j)$; $\text{Write}(k, 66)$;

- 6.2 Montrez pourquoi lorsqu'une transaction a relâché un verrou elle ne doit plus en obtenir afin de permettre l'équivalence avec la sérialisation?
- 6.3 Soit deux transactions T et U, lesquelles de ces sérialisations sont valides? Sont possibles avec un verrouillage en deux phases?

T: $x = \text{read}(i)$; $\text{write}(j, 44)$;

U: $\text{write}(i, 55)$; $\text{write}(j, 66)$;

a) T $x = \text{Read}(i)$; U $\text{write}(i, 55)$; T $\text{write}(j, 44)$; U $\text{write}(j, 66)$;

b) U $\text{write}(i, 55)$; U $\text{write}(j, 66)$; T $x = \text{Read}(i)$; T $\text{write}(j, 44)$;

c) T $x = \text{Read}(i)$; T $\text{write}(j, 44)$; U $\text{write}(i, 55)$; U $\text{write}(j, 66)$;

d) U $\text{write}(i, 55)$; T $x = \text{Read}(i)$; U $\text{write}(j, 66)$; T $\text{write}(j, 44)$;

- 6.4 Expliquez pourquoi il ne faut pas relâcher les verrous avant de se commettre, même après la fin des opérations.
- 6.5 Une synchronisation optimiste est appliquée aux transactions T et U qui sont actives en même temps. Discutez ce qui arrive dans chacun des cas suivants:

T: $x = \text{Read}(i)$; $\text{Write}(j, 44)$;

U: $\text{Write}(i, 55)$; $\text{Write}(j, 66)$;

a) T est prête en premier et la validation en reculant est utilisée? b) En avançant?

c) U est prête en premier et la validation en reculant est utilisée? d) En avançant?

- 6.6 Deux transactions T et U utilisent des compteurs de temps pour vérifier leur cohérence. Initialement $a_i = 10$ au temps t_0 , et $a_j = 20$ au temps t_0 .

Voici deux séquences possibles à vérifier pour les opérations de T et U:

T: Début;
U: Début;
U: Write(i,55);
U: Write(j,66);
T: x=Read(i);
T: Write(j,44);
U: Compléter;

T: Début;
U: Début;
U: Write(i,55);
U: Write(j,66);
U: Compléter;
T: x=Read(i);
T: Write(j,44);

- 6.7 Expliquez comment une transaction imbriquée s'assure que toutes les sous-transactions sont correctement commises ou annulées.

- 6.8 Les transactions T, U, et V sont définies comme suit. Décrivez le journal produit par cette application si un verrouillage en deux phases est utilisé et U acquiert i et j avant T? Décrivez comment ce journal peut être utilisé pour récupérer en cas de panne?

T: x=Read(i); Write(j,44);
U: Write(i,55); Write(j,66);
V: Write(k,77); Write(k,88);

- 6.9 Les transactions T et U utilisent un contrôle optimiste de la concurrence basé sur les compteurs de temps. Décrivez l'information écrite dans le journal si T débute en premier.

T x=Read(i);
U Write(i,55);
U Write(j,66);
T Write(j,44);
U Commit;
T Commit;

- 6.10 Les transactions T et U utilisent un contrôle optimiste de la concurrence basé sur la validation en reculant. Décrivez l'information écrite dans le journal si T débute en premier.

```
T x=Read(i);  
U Write(i,55);  
U Write(j,66);  
T Write(j,44);  
U Commit;  
T Commit;
```