Accès concurrents aux bases de données

Olivier Cailloux

LAMSADE, Université Paris-Dauphine

Version du 12 septembre 2016







- Accès concurrents à DB : risques
- Si une transaction par statement?

- Accès concurrents à DB : risques
- Si une transaction par statement?

Lost update
$$Tr. 1$$
 $v == v_1$ $v \leftarrow v_3$ $v \leftarrow v_2$ $temps$

- Accès concurrents à DB : risques
- Si une transaction par statement?

Lost update Tr. 1
$$v == v_1$$
 $v \leftarrow v_3$ temps

- Transaction atomique non triviale (couvrant un ensemble de statements) permet de lire-puis-écrire sans interruption
- Implémentation naïve : DB verrouillée pour un utilisateur pendant le temps de la transaction
- Problème?

- Accès concurrents à DB : risques
- Si une transaction par statement?

Lost update Tr. 1
$$v == v_1$$
 $v \leftarrow v_3$ temps

- Transaction atomique non triviale (couvrant un ensemble de statements) permet de lire-puis-écrire sans interruption
- Implémentation naïve : DB verrouillée pour un utilisateur pendant le temps de la transaction
- Problème? Souvent trop peu efficace
- Protection : transaction terminée par commit ou rollback

Niveaux d'isolation

Read uncommitted (risques ↓)

Dirty read
$$Tr. 1 \xrightarrow{v \leftarrow v'} \text{rollback} \xrightarrow{\text{temps}} t$$

Read committed (protection \uparrow , risques \downarrow)

Non-repeatable rd

Tr. 1
$$v == v_1$$
 $v == v_2$

Tr. 2 $v \leftarrow v_2$ commit temps

Tr. 1 $v == v_1$ $v \leftarrow v_3$

Tr. 2 $v \leftarrow v_2$ commit temps

Repeatable read (protection \uparrow , risques \downarrow)

Phantom Tr. 1 lit; R lit:
$$R \cup \{r\}$$
Tr. 2 insert r temps

Serializable (protection ↑)

Niveaux d'isolation

- Quatre niveaux d'isolation standards (ANSI; JDBC; JTA)
 (critiqués)
- Définis comme protection contre catégories de risques
- Risque défini comme : phénomène problématique
- SGBD configuré pour un niveau d'isolation donné
- Typiquement : Read committed
- Possible de se protéger contre certains risques au cas par cas

Protection contre 2nd lost update

- Optimiste : lire version lors lecture, check version lors écriture
- Pessimiste : verrouiller lors lecture

Licence

Cette présentation, et le code LaTeX associé, sont sous licence MIT. Vous êtes libres de réutiliser des éléments de cette présentation, sous réserve de citer l'auteur. Le travail réutilisé est à attribuer à Olivier Cailloux, Université Paris-Dauphine.