

トランザクション (Transaction) とは

- データベースに要求される事項の一部
 - 複数の利用者がデータベースを共有する
 - 故障や異常が生じた場合にも内容を失わない
- データベース操作を**まとめる**必要性 (なぜ?)

2019/5/16

データベース (©横田)

141

トランザクション の性質

- 処理の論理的単位
 - 成功して終了: コミット (Commit)
 - 失敗して終了: ロールバック (Rollback)
 - アボート (Abort) と呼ばれる
- ACID 性
 - A: 原子性 (Atomicity)
 - C: 一貫性 (Consistency)
 - I: 分離性 (Isolation)
 - D: 持続性 (Durability)

2019/5/16

データベース (©横田)

142

ACID 性(1)

- A: 原子性 (Atomicity)
 - All-or-nothing. あるトランザクション内の操作の結果は、他のトランザクションから全て見えるか、全く見ることができないかのいずれかである。
- C: 一貫性 (Consistency)
 - あるトランザクションによって、データベースの状態は、一貫性制約を満たした状態から、一貫性制約を満たした別の状態に移る。

2019/5/16

データベース (©横田)

143

ACID 性(2)

□ I: 分離性 (Isolation)

- トランザクションが終了するまでは、トランザクション中に
変更したデータは他のトランザクションによって見る事が
出来ず、トランザクション中に参照したデータは他のトラン
ザクションによって変更することが出来ない。

□ D: 持続性 (Durability)

- 成功して終了したトランザクションの結果は、他のトランザ
クションによる明示的な変更がない限り、たとえその後シ
ステムに障害等が発生しても、永久的に残る。

メモ: 新しいコンセプト BASE トランザクション クラウドKVS向け
(Basically Available, Soft state, Eventually consistent)

SQL によるトランザクション制御

□ BEGIN WORK

□ COMMIT WORK

- BEGIN WORKと COMMIT WORKに挟まれた処理の結果
は、COMMIT WORKが終了するまで他のトランザクション
から見ることが出来ない。

□ ROLLBACK WORK

- BEGIN WORKとROLLBACK WORKに挟まれた処理の結
果は、ROLLBACK WORKが終了すると何も残らない。

□ DCL: Data Control Language

2019/5/16

データベース (©横田)

145

直列実行性 (Serializability)

□ 同時実行制御における正当性の基準

- 同時に実行したトランザクションの結果が、直列に実行し
たトランザクションの結果と等しい
- 直列実行の順番は問題としない



□ 変更消失 (Lost Update) 問題

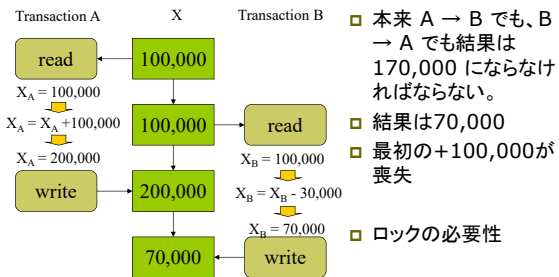
- 直列実行性が満たされない1つの例
- トランザクション間で資源を共有
- 上書きによって先に書かれた内容が消失

2019/5/16

データベース (©横田)

146

Lost Updateの例

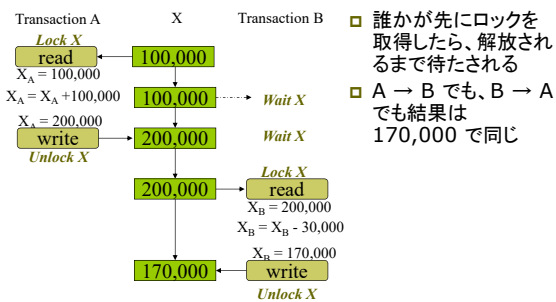


2019/5/16

データベース (©横田)

147

ロックによる直列実行

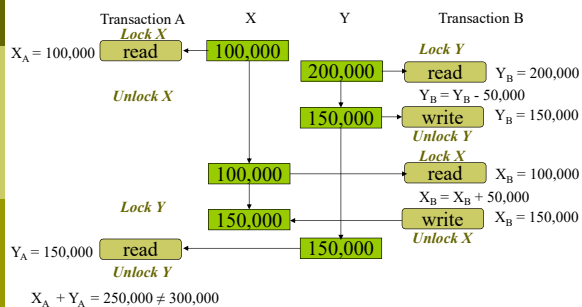


2019/5/16

データベース (©横田)

148

ロックだけでは一貫性が保てない例:



2019/5/16

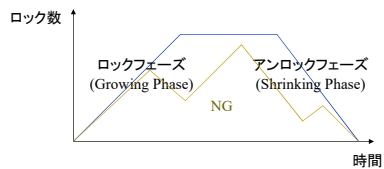
データベース (©横田)

149

2 相ロックの必要性

□ 2 相ロック(Two-Phase Lock)

- ロックフェーズとアンロックフェーズを分けることで直列化



2019/5/16

データベース (©横田)

150

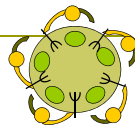
デッドロック (Deadlock)

□ 発生

- お互いが、ロックの解放を待ち合う
 - 処理が前に進まない

□ 検出 (Detection)

- 時間監視: タイムアウトによる検出
 - 複雑なトランザクションでは、実行されないものが出てくる。
- TWFG (Transaction Wait For Graph) による検出
 - 待ち合わせ関係のグラフ内のループ検出(コスト高)



哲学者の食事問題

2019/5/16

データベース (©横田)

151

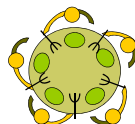
デッドロック (Deadlock)

□ 解消 (Dissolution)

- いずれかのトランザクションのアボート
 - ロールバック
 - Livelock の可能性

□ 回避 (Avoidance)

- Atomic Lock
 - 全てのロックをアトミックに獲得
- 優先順位の導入
 - 右側のフォークではなく、フォークに順番づけ



2019/5/16

データベース (©横田)

152

ロックの種類と階層化

- X (eXclusive)
 - 資源を専有することの宣言 (排他)
- S (Share)
 - 資源を共有することの宣言

ロックの単位	例	同時実行の程度	制御の効率
小さい	タプル、フィールド	高い	悪い
大きい	リレーション、ページ	低い	良い

2019/5/16

データベース (©横田)

153

ロックの種類と階層化

- IS (Intention Share)
 - そのものが X でロックされること以外を許す
 - 例えば、下位のいくつかの要素を共有で読んでいるだけ
- IX (Intention eXclusive)
 - そのものが S、SIX、X でロックされること以外を許す
 - 例えば、下位のいくつかの要素を排他で専有しており、全体を共有することは許されない
- SIX (Share and Intention eXclusive)
 - 次に IS でロックされることのみを許す
 - 例えば、全体を読みながら、下位の要素を変更している場合、変更していない要素の共有のみを許す

2019/5/16

データベース (©横田)

154

階層ロックの両立関係

	N	IS	IX	S	SIX	X
N	○	○	○	○	○	○
IS	○	○	○	○	○	×
IX	○	○	○	×	×	×
S	○	○	×	○	×	×
SIX	○	○	×	×	×	×
X	○	×	×	×	×	×

2019/5/16

データベース (©横田)

155

階層ロックの遷移関係

	N	IS	IX	S	SIX	X
N	N	IS	IX	S	SIX	X
IS	IS	IS	IX	S	SIX	X
IX	IX	IX	IX	SIX	SIX	X
S	S	S	SIX	S	SIX	X
SIX	SIX	SIX	SIX	SIX	SIX	X
X	X	X	X	X	X	X

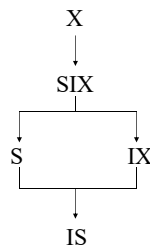
2019/5/16

データベース (©横田)

156

階層ロックの優先度グラフ

- L2 が L1 よりも強い
とは、両立関係で L1
の列が × である場
合には、L2 でも必ず
× であることをさす。



2019/5/16

データベース (©横田)

157

練習問題

1. Aさんは、秋葉原支店関係のGDC10が1つ売れたので、在庫数を1減らしたい。一方Bさんは、秋葉原支店関係でのFLC33の販売価格を知りたい。効率良く実行するためには、AさんのトランザクションとBさんのトランザクションは何にどのようなロックをかけるべきか。
2. Aさんは、秋葉原支店関係のGDC10が1つ売れたので、在庫数を1減らしたい。一方Bさんは、秋葉原支店関係の販売価格の平均を計算したい。この場合には、AさんのトランザクションとBさんのトランザクションは何にどのようなロックをかけるべきか。
3. 1. 2. において、SとXロックしかない場合に比べてどのような点が改善がされているか。

2019/5/16

データベース (©横田)

158
