

트랜잭션

: 사용자 질의처리 환경에
하는 묶음 단위

must be
ACID

↓ 이게 어떻게!?

동시성 제어 필요

↓ 여러 SQL을..
고장!?

회복 가능 필요

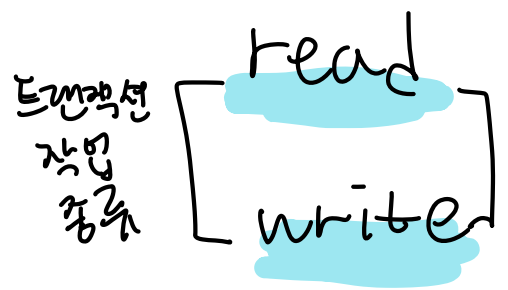
- 원래성
 - 일관성
 - 격정성
 - 지속성
- ←
- Lv0. 관용성에 나 (사용자 입장)
 - Lv1. 가용성 나 (read)
 - Lv2. 정합성 나 (write)
 - Lv3. 격정성 나 (serializable)

* 다중 사용자 시스템 현실...

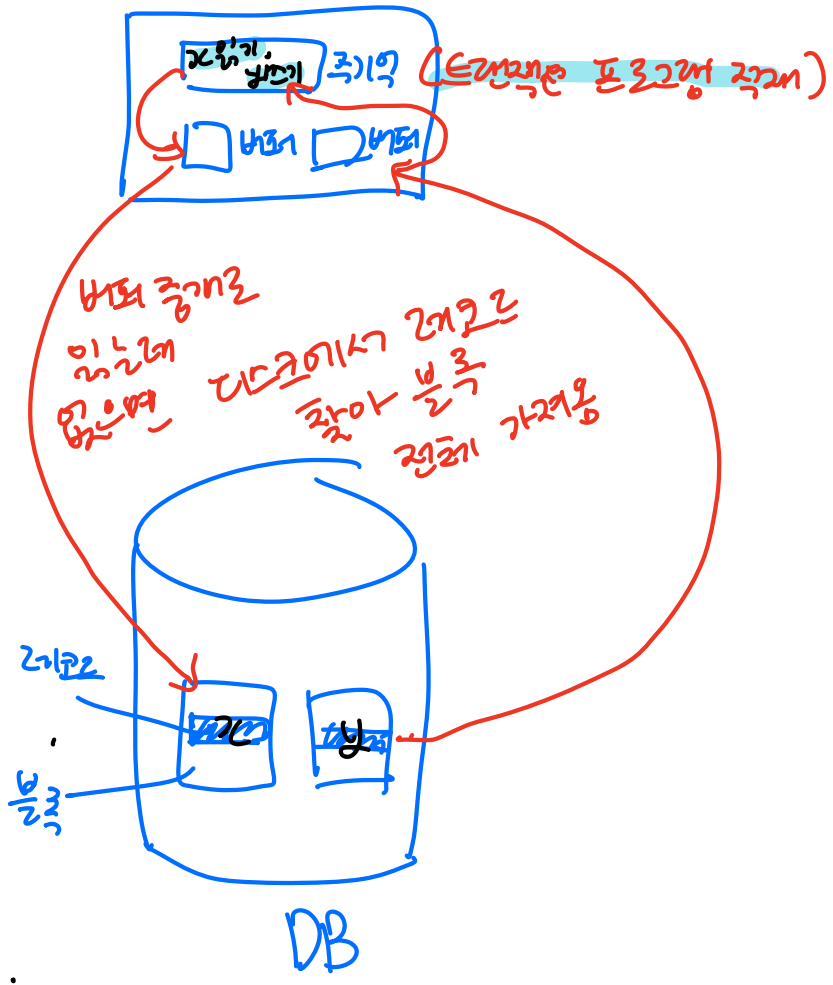
인터리빙 or 다중프로세스로 병렬처리.

(사생활.. 일정기간에선 동시에 하기와 같은)

트랜잭션 동시!



같은 데이터
동시 활용하면
나쁘고. 블록 구조상
문제가 생길 수 있는 아예.



동시성 제어 안하면 생기는 문제

1. 갱신 충돌 (값을 쓰는 문제.. 2번 실행)

T_1	T_2
$x: 100 \rightarrow 50$ $y: x + 500$ $= 550$ $\frac{3}{2}$ 행	$x: 50 \rightarrow 250$ 3행

이런 문제로 인해
은행에서 앞의 사람을
종료시킨 다음 100을
돌아가며, 사이에

T_2 가 x 를 250으로

올려준 사람이 없음.

T_2 의 입장에서는

쓰기 (write)

문제 발생

2. 오호 만들기 (잘못 쓰면 아닌데 잘못 읽음)

T_1	T_2
$x: 100 \rightarrow 50$ $y: x + 500 = 550$ $\frac{3}{2}$ 배	$\text{print}(x)$ 커밋

1과 같은 상황 가정

1과 다른 부분

T_1 이 실행하면
 x 의 값은 100으로
 되돌아가는게

돌아가기전 임시 값 50을

T_2 가 읽어옴.

이기에 문제 발생.
 (read).

3. 부정확한 요약

(잘못 쓰기도, 잘못
 읽기도 아닌데
 시험때문에 통계 잘못됨)

//

모든, 비반복적 읽기.

T_1	T_2
$x: 100 \rightarrow 50$ $y: x + 500 = 550$	$S: x + y = 50$

한 트랜잭션 안에서 보면
 (커밋 기준)

커밋

2.2와 다르게

복사해 커밋

St500:
600
커밋

St500은 100이아
중간에 650...
통제에 민감성이
높음.

4. 유경민기 (잘못 믿기만에
안전할 있게되는데
더욱 문제!)

T_1	T_2
$R(x_1, \sim x_3)$ $= x_1, x_3$	$w(x_2)$
<u>Commit.</u> (x_1, x_2, x_3)	

* 1~4 다 비슷한 문제인데

어떤 행위에 영향을 주었는지

구분하는 것이라.

동시성 제어 방법?

* 직렬 스케줄

* 비직렬 스케줄

(조작가능성, 다르게 생각)

20.1.1 로크의 유형과 시스템 로크 테이블(cont.)

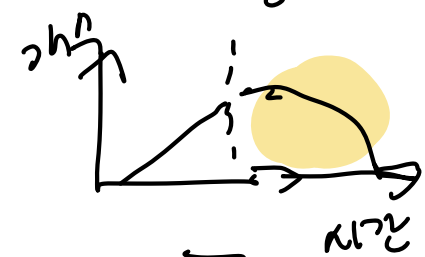
- 공유 로크와 배타적 로크
 - 항목 X에 연관된 로크의 상태: LOCK(X)
 - 읽기 로크(read_lock) 공유 로크(shared_lock) 쓰기 로크(write_lock) 배타적 로크(exclusive_lock) 쓰기
 - 로크 해제(unlocked)
- 로크 연산
 - Read_lock(X)
 - Write_lock(X)
 - Unlock(X)
- 시스템 로크 테이블
 - 각 데이터 항목에 대한 로크 (LOCK)
 - 로크 보유 트랜잭션 수, 로크 보유 트랜잭션들, 로크 대기 트랜잭션들

• 2기 인코딩 →

사용하기 전 광고 시작할 수 있는 거.

2단계: 광고를 하면 인코딩 가능할 수 있음.

- 확장 (새 것을 획득만...)
- 축소 (버려진 것을 포기만...)
- 낙관적 (생각만)



레코드는 ... < DB 전체.

성능 영향 0

작은 범위만을 변경 가능해서

대신 각 레코드 체크 많아짐.

동시성 ↑

생산성 ↑

모든

동작으로

크기 조정!

* 각 인코딩 크기

* 고차수 데이터 변형 가능

* 타임스탬프 (생각)

* 다중 버전 (생각)

회보

• 고장에 대한 것..

- 트랜잭션 (실행 불가능 문장) ^{트랜잭션 회보가 있음.}
- 시스템 (프로그램 맞감)
- 배터리 (PC 재부팅해도 하드웨어가 맞감)
(미리 백업 필수)

• 프로그램... 완전 실행 or 완전 미실행

• how?

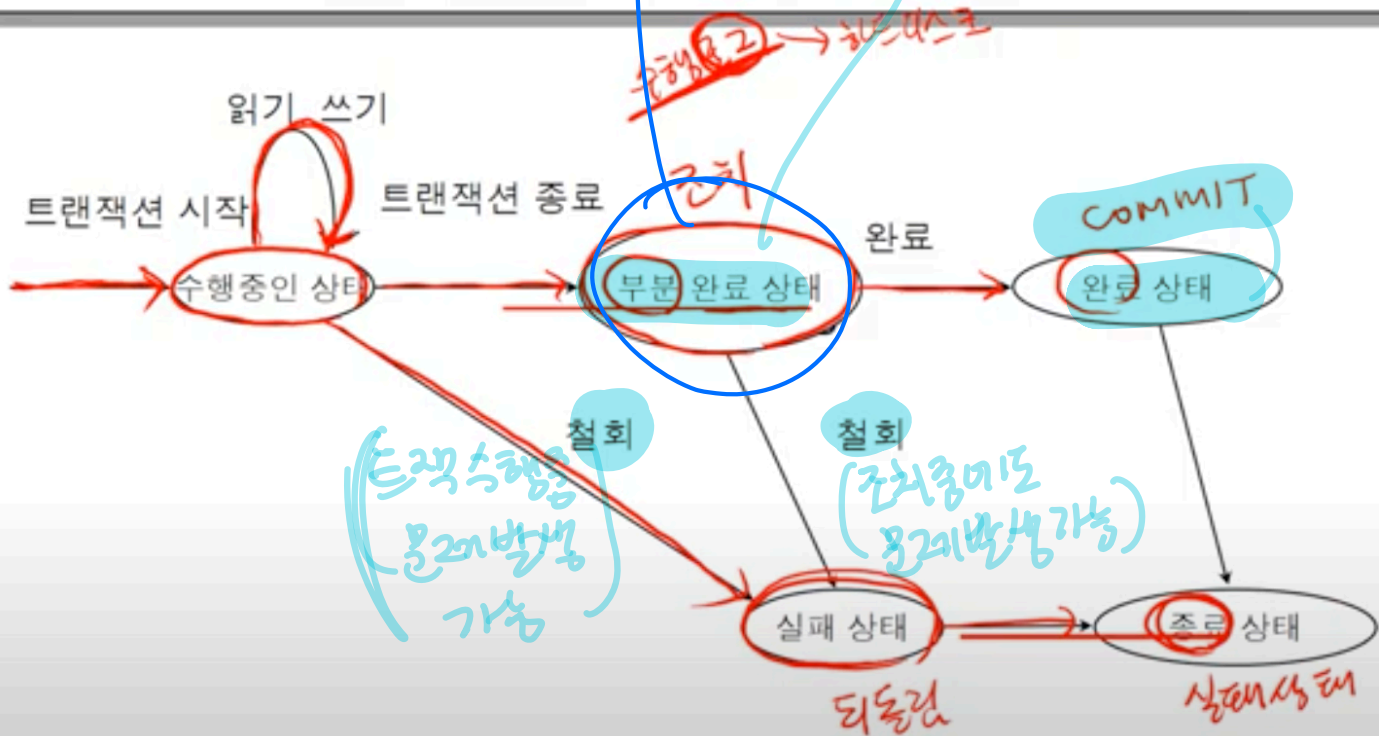
일단 상태를 기록해서 보고.

트랜잭션이 끝났다고
취소점을 해주어야함...

(끝나고 강나도
돌아갈 두번째

다시 시작하기!

19.2.1 트랜잭션의 상태와 추가적인 연산들(cont.)



[그림 19.4] 트랜잭션 실행의 상태를 나타내는 상태 전이도

* 로그

디스크에 작성.

백업 필요 (안무거움)

redo (재기록)

undo

* 회복 가능성
있는 스케줄 인지?

+ SQL 트랜잭션 자원: 묵시적으로 시작해주니
명시적으로 end만 쓰면 됨
(commit 등)

; 옵션 지정?

SET TRANSACTION

ISOLATION [1]
~~~~~  
READ  
UN