

'Repeatable Read': più restrittivo di 'Committed Read'

Si assuma che esista la tabella W:

Si considerino le seguenti transazioni concorrenti

id (serial)	hit (integer)
1	9
2	10

Transazione 1

Transazione 2

1

BEGIN;

BEGIN TRANSACTION ISOLATION LEVEL
REPEATABLE READ;

1

2

UPDATE W SET hit=hit +1;
UPDATE 2

2

3

DELETE FROM W WHERE hit =10;

3

4

COMMIT ;

4

5

COMMIT;

ERROR : could NOT serialize access due
to concurrent UPDATE

5