

Livelli di isolamento Esercizi

Esempio 1 (perdita di aggiornamento)

Start Transaction

isolation level XXX

Read(x)

$x=x+100$

Write(x)

Commit

Start Transaction

isolation level XXX

Read(x)

$x=x+1$

Write(x)

Commit

Su Postgres

- Supponiamo che x sia il saldo del conto con num=1 della relazione conti

```
create schema "20200511livelliIsolamento";
set search_path to "20200511livelliIsolamento";
create table conti (num integer primary key,
                    saldo integer);
insert into conti values (1,1000);
```

- Leggiamo con

```
select saldo into app1 from conti where num=1;
```

- E scriviamo con

```
update conti set saldo =
  (select saldo + 100 from app)
where num = 1
```

Esempio 1 su Postgres

```
start transaction
    isolation level serializable;
select saldo into app1
from conti where num=1;
update conti set saldo =
    (select saldo + 100 from app1)
        where num = 1;
commit
```

```
drop table if exists app1
```

```
start transaction
    isolation level serializable;
select saldo into app2
from conti where num=1;
```

```
update conti set saldo =
    (select saldo + 1 from app2)
        where num = 1;
commit
```

```
drop table if exists app2
```

Esempio 1 con dati diversi su Postgres: OK

```
start transaction
  isolation level serializable;
select saldo into app1
from conti where num=1;
update conti set saldo =
  (select saldo + 100 from app1)
  where num = 1;
commit
```

```
drop table if exists app1
```

```
start transaction
  isolation level serializable;
select saldo into app2
from conti where num=2;
```

```
update conti set saldo =
  (select saldo + 1 from app2)
  where num = 2;
commit
```

```
drop table if exists app2
```

Vediamo meglio il comportamento

- Lock
- Verifica dell'ammissibilità

Esempio 1 bis su Postgres

```
start transaction
    isolation level serializable;
select saldo into app1
from conti where num=1;

update conti set saldo =
(select saldo + 100 from app1)
    where num = 1;

commit
```

drop table if exists app1

```
start transaction
    isolation level serializable;
select saldo into app2
from conti where num=1;

update conti set saldo =
(select saldo + 1 from app2)
    where num = 1;

commit
```

drop table if exists app2

Esempio 1 bis su Postgres (per conto vostro)

```
start transaction isolation level  
          repeatable read;
```

```
select saldo into app1  
from conti where num=1;
```

```
update conti set saldo =  
  (select saldo + 100 from app1)  
  where num = 1;
```

```
commit
```

```
drop table if exists app1
```

```
start transaction isolation level  
          repeatable read;
```

```
select saldo into app2  
from conti where num=1;
```

```
update conti set saldo =  
  (select saldo + 1 from app2)  
  where num = 1;
```

```
commit
```

```
drop table if exists app2
```

Esempio 1 bis su Postgres

```
start transaction
  isolation level read committed;
select saldo into app1
from conti where num=1;

update conti set saldo =
  (select saldo + 100 from app1)
  where num = 1;

commit
```

```
drop table if exists app1
```

```
start transaction
  isolation level read committed;
select saldo into app2
from conti where num=1;

update conti set saldo =
  (select saldo + 1 from app2)
  where num = 1;

commit
```

```
drop table if exists app2
```

Esempio 1 con 2PL

Start Transaction
isolation level XXX

Read(x)

$x=x+100$

Write(x)

Commit

Start Transaction
isolation level XXX

Read(x)

$x=x+1$
Write(x)
Commit

Esempio 1 con 2PL

start transaction

 isolation level serializable

rlock (x)

read(x)

wlock(x)

abort (timeout)

start transaction

 isolation level serializable

rlock (x)

read(x)

wlock(x)

write(x)

commit

Esempio 1ter con 2PL

Start Transaction
isolation level XXX

Read(x)
 $x=x+100$
Write(x)

Commit

Start Transaction
isolation level XXX

Read(x)

$x=x+1$
Write(x)
Commit

Esempio 1ter con 2PL

start transaction

 isolation level serializable

 rlock (x)

 read(x)

 write(x)

commit

start transaction

 isolation level serializable

 rlock (x)

 read(x)

 write(x)

 commit

Esempio 1 ter su Postgres

```
start transaction
```

```
    isolation level serializable;
```

```
select saldo into app1
```

```
from conti where num=1;
```

```
update conti set saldo =
```

```
    (select saldo + 100 from app1)
        where num = 1;
```

```
commit
```

```
drop table if exists app1
```

```
start transaction
```

```
    isolation level serializable;
```

```
select saldo into app2
```

```
from conti where num=1;
```

```
update conti set saldo =
```

```
    (select saldo + 1 from app2)
        where num = 1;
```

```
commit
```

```
drop table if exists app2
```

Confronto

- Esempio 1ter
 - 2PL (DB2):
 - con i lock, ha governato la situazione e ha portato a compimento entrambe le transazioni
 - MVCC (Postgres):
 - troppo ottimista, ha fatto avviare entrambe le transazioni e non può portarle a termine (almeno non entrambe)
- Esempio 1bis
 - 2PL
 - va in stallo
 - MVCC (Postgres):
 - gestisce la situazione, abortendo una transazione

Esercizi

- Continuate per conto vostro, con gli altri esercizi nella presentazione che è stata inviata, o altri (ad esempio compiti d'esame)