Instituto de Informática

Banco de Dados

Prof. Plínio de Sá Leitão Júnior

Exercício 06 – Isolamento entre transações

- 1ª Questão) Conecte-se ao servidor local MySQL, conforme orientações abaixo:
- (a) inicie um terminal;
- (b) inicie o servidor MySQL:

XXXX

(c) inicie uma conexão com o servidor local MySQL:

XXXX

- (d) localize no *Moodle* o arquivo **empresa.sql**, o qual possui um *script* para a definição e construção do banco de dados **empresa**;
- (e) salve o arquivo em sua área pessoal do *Linux*;
- (f) execute o arquivo **empresa.sql**:

source empresa.sql

- 2ª Questão) Trabalhando com uma transação ...
- (a) inicie a transação T1:

```
Transação T1

begin work;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
update funcionario set salario = salario + 1 where salario > 40000;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
select * from trabalha_em;
update trabalha_em set horas = horas + 1 where horas = 10;
select * from trabalha_em;
```

- (b) qual o novo valor dos salários modificados ? quantas tuplas foram modificadas ?
- (c) qual o novo valor das horas trabalhadas ? quantas tuplas foram modificadas ?
- (d) aborte a transação T1:

```
Transação T1 rollback work; select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario; select * from trabalha_em;
```

- (e) qual o novo valor dos salários modificados ? quantas tuplas foram modificadas ?
- (f) qual o novo valor das horas trabalhadas? quantas tuplas foram modificadas?
- 3ª Questão) Trabalhando com duas transações ...
- (a) inicie novamente a transação T1 (terminal 1):

```
Transação T1

begin work;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
update funcionario set salario = salario + 11 where salario > 40000;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
```

(b) abra outro terminal (terminal 2);

(c) no terminal 2, execute:

```
use empresa;

set transaction isolation level read committed;

select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;

set transaction isolation level read uncommitted;

select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;

set transaction isolation level read committed;
```

- (d) há leitura suja no **terminal 2** ? justifique;
- (e) execute a transação em T2 (**terminal 2**):

```
Transação T2 begin work; update funcionario set salario = salario + 22 where salario < 30000;
```

- (f) o comando em T2 ficou em estado de espera ? a transação em T2 foi interrompida ?
- (g) os comandos UPDATE executados em T1 e em T2 atualizam as mesmas tuplas? em caso negativo, por que a transação em T2 está em estado de espera ?
- (h) aborte a transação em T1 e observe em T2 (seja rápido, senão T2 em lock wait timeout);

```
Transação T1 rollback work;
```

i) o que ocorreu em T2? execute em T2:

```
Transação T2 select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
```

- (i) o efeito de T1 aparece em T2?
- (k) aborte também a transação em T2:

```
Transação T2 rollback work;
```

- 4ª Questão) Observando os efeitos da leitura suja: ...
- (a) inicie novamente a transação T1 (terminal 1):

```
Transação T1

begin work;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
update funcionario set salario = salario + 11 where salario > 40000;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
```

(b) inicie novamente a transação T2 (terminal 2): (observe que T2 é interrompida)

```
Transação T2

set transaction isolation level read uncommitted;
begin work;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
update funcionario set salario = salario + 22 where salario > 40000;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
```

(c) finalize a transação T1 (terminal 1):

```
Transação T1 commit work;
```

(d) finalize a transação T2 (terminal 2):

```
Transação T2 commit work;
```

(e) execute os comandos abaixo para a transação T1 (terminal 1):

```
Transação T1 select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
```

(f) execute os comandos abaixo para a transação T2 (terminal 2):

```
Transação T2 select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
```

(g) os resultados são distintos ? por quê ?

5ª Questão) Observando NOVAMENTE os efeitos da leitura suja: ...

(a) inicie novamente a transação T1 (terminal 1):

```
Transação T1

begin work;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
set @max = (select max(salario) from funcionario);
update funcionario set salario = @max + 100 where salario = @max;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
```

(b) inicie novamente a transação T2 (terminal 2): (observe que T2 é interrompida)

```
Transação T2

set transaction isolation level read uncommitted;
begin work;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
set @max = (select max(salario) from funcionario);
```

- (c) a transação em T2 foi interrompida?
- (d) finalize a transação T1 (terminal 1):

```
Transação T1 commit work;
```

(e) execute os comandos abaixo para a transação T2 (terminal 2):

```
Transação T2

select @max;
select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
update funcionario set salario = @max + 200 where salario = @max;
commit work;
```

(f) execute os comandos abaixo para a transação T1 (terminal 1):

```
Transação T1 select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;
```

(g) execute os comandos abaixo para a transação T2 (terminal 2):

Transação T2

select cpf, pnome, salario, supercpf from funcionario;

(h) os resultados são distintos ? por quê ?

6ª Questão) Níveis de isolamento ...

- (a) o que é nível de isolamento entre transações de banco de dados ?
- (b) descreva os níveis de isolamento abaixo:

Isolation level Serializable
Isolation level Repeatable Read
Isolation level Read Committed
Isolation level Read Uncommitted

(c) quais os níveis de isolamento aceitos pelo MySQL?