## M1 MIAGE FC/FA – 2011/2012

## Bases de Données Avancées

septembre 2011

## TP - transactions

Vous allez travailler par deux connectés simultanément sur deux machines voisines<sup>1</sup>. Les manipulations qui suivent utiliseront une table T ayant 2 colonnes numériques A et B.

Par la suite, j'utiliserai les abbréviations :

```
select T pour select * from T;
select T(A = 1) pour select * from T where A=1;
insert (3,6) pour insert into T values (3,6);
update(A <- A+1) pour update T set A = A+1;</li>
update(A <- 3) | (A = 4) pour update T set A=3 where A=4;</li>
delete(A = 4) pour delete from T where A=4;
```

**Pour commencer**, créez la table T (une par binôme) et rendez-la accessible aux deux expérimentateurs (instruction GRANT) :

```
session 1
     BDAFCX
                           BDAFCY
______
create table T(
 a number,
 b number);
grant select, insert,
 delete, update
 on T
 to BDAFCY;
                                  create synonym T
                                  for BDAFCX.T
  Insérez les lignes (0,0), (2,3) et (0,1), et faites un commit juste après l'insertion:
     session 1
_____
insert (0,0)
insert(2,3)
insert(0,1)
commit
```

## Transactions standards

```
Question 1:
```

```
session 1
-----
insert (4,4)
insert ('a','b')
select T
```

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>vous pouvez aussi réaliser ce TP seul, en ouvrant deux connexions à SQLPlus

```
Quelles instructions sont annulées?
```

```
session 1
-----
insert (5,5)
rollback
select T
Et maintenant ?
```

## Question 2:

```
session 1 session 2

select T

update(A <- A+1)

select T

commit

select T

commit
```

Quel problème est mis en évidence ?

## Question 3:

L'ordonnancement de ces deux transactions est-il sériable, c'est à dire équivalent à une exécution en série ?

TP – transactions 3

## Question 4:

Quels sont les verrous posés par session 1 et session 2 avant le deuxième update de session 2? Comment se terminent ces transactions?

Question 5 : Avec Oracle, il existe une clause for update à l'instruction select. L'expérience suivante va vous permettre de comprendre son utilité (on reviendra sur cette clause quand on abordera de nouvelles spécificités de PL/SQL).

Quel type de verrouillage est effectué?

## Le mode Read-Only

Question 6:

```
set transaction read only;
select T

select T

update(A<-A+1)
commit

select T

update(A<-A+1)
commit

select T

commit

select T

commit
```

Quel problème est résolu ? Comment est-il résolu ?

# Verrouillages explicites

Question 7:

```
session 1 session 2

lock table T in row share mode;
select T for update commit
lock table T in exclusive mode;
select T for update commit
commit
commit
commit
```

Comment expliquez-vous ce résultat?

#### Les instructions du DDL

Question 8:

```
session 1
BDAFCX
BDAFCY

create synonym S for T
grant select on S to BDAFCY

select BDAFCX.S

drop synonym S
rollback
select S
```

Comment se comportent les instructions du DDL ?

## Transactions en PL/SQL

Activez l'affichage dans SQLPLus grâce à la commande SET SERVEROUTPUT ON. Supprimez toutes les données de T et ajoutez une contrainte de clé primaire :

```
alter table T add constraint T_Pkey primary key(a);
```

Pour toutes les questions suivantes, vous regarderez le contenu de la table T après exécution du code PL/SQL et vous en déduirez ce qui s'est produit.

#### Question 9:

Exécutez le bloc anonyme suivant :

#### begin

```
insert into T values (-1,-1);
savepoint p1;
```

TP – transactions 5

```
insert into T values (-2,-2);
  rollback to p1;
  commit;
end ;
Question 10:
   Créez la procédure p suivante :
create or replace procedure p(i1 NUMBER, i2 NUMBER) is
begin
  insert into T values (i1,i2);
  insert into T values (i1,i2+1);
  insert into T values (i1+1,i2+1);
  commit;
end;
   Exécutez cette procédure par la commande execute p(50,50).
Question 11:
   Modifiez la procédure p en ajoutant un traitement d'exception :
create or replace procedure p(i1 NUMBER, i2 NUMBER) is
begin
  insert into T values (i1,i2);
  insert into T values (i1,i2+1);
  insert into T values (i1+1,i2+1);
  commit;
exception
  when others then dbms_output.put_line('pb insertion'); commit;
end ;
   Exécutez à nouveau cette procédure par la commande execute p(50,50).
Question 12 : Définissez les procédures p et pp suivantes :
create or replace procedure pp(i1 NUMBER, i2 NUMBER) is
begin
  insert into T values (i1,i2);
exception
  when others then dbms_output.put_line('pb insertion'); commit;
end ;
create or replace procedure p(i1 NUMBER, i2 NUMBER) is
begin
  insert into T values (i1,i2);
  pp(i1,i2);
  insert into T values (i1+1,i2+2);
  commit;
exception
  when others then dbms_output.put_line('pb insertion'); commit;
end ;
   Exécutez p(60,60)
```

```
Question 13:
create or replace procedure pp(i1 NUMBER, i2 NUMBER) is
begin
 insert into T values (i1,i2);
  insert into T values (i1+1,i2+1);
exception
 when others then dbms_output.put_line('pb insertion pp');
end ;
create or replace procedure p(i1 NUMBER, i2 NUMBER) is
  insert into T values (i1,i2);
 pp(i1+1,i2);
 insert into T values (i1+1,i2+2);
 commit;
exception
 when others then dbms_output.put_line('pb insertion p');
                                   rollback;
end;
   Exécutez p(70,70).
   Dans les questions suivantes, p reste inchangée.
Question 14: Remplacez pp par cette procédure (on ajoute un commit):
create or replace procedure pp(i1 NUMBER, i2 NUMBER) is
begin
 insert into T values (i1,i2);
 insert into T values (i1+1,i2+1);
  commit;
exception
  when others then dbms_output.put_line('pb insertion pp');
end;
   Exécutez p(80,80).
Question 15: Remplacez pp par cette procédure qui utilise une transaction autonome :
create or replace procedure pp(i1 NUMBER, i2 NUMBER) is
  pragma autonomous_transaction ;
begin
 insert into T values (i1,i2);
  insert into T values (i1+1,i2+1);
  commit;
exception
  when others then dbms_output.put_line('pb insertion pp');
end ;
   Exécutez p(90,90);
```