TP5 BDA: Transactions et contrôle de concurrence

Exercice 1:

```
Microsoft Windows [version 10.0.19045.5608]
(c) Microsoft Corporation. Tous droits réservés.

C:\Users\sadde>sqlplus user1/mdp1

SQL*Plus: Release 21.0.0.0.0 - Production on Mar. Avr. 15 14:37:42 2025
Version 21.3.0.0.0

Copyright (c) 1982, 2021, Oracle. All rights reserved.

Heure de la dernibre connexion rúussie : Mar. Avr. 15 2025 14:37:12 +02:00

Connectú ó :
Oracle Database 21c Express Edition Release 21.0.0.0.0 - Production
Version 21.3.0.0.0
```

Tout d'abord, on modifie l'AUTOCOMMIT à OFF afin que les modifications effectuées dans une session ne soient pas automatiquement validées (committed). Ceci va être réalisé pour les deux sessions.

1/ On crée la table Transaction au niveau de S1.

```
Invite de commandes - salplus / as sysdba:
                                                                                                 ×
C:\Users\sadde>sqlplus / as sysdba;
SQL*Plus: Release 21.0.0.0.0 - Production on Mar. Avr. 15 13:54:25 2025
Version 21.3.0.0.0
Copyright (c) 1982, 2021, Oracle. All rights reserved.
ConnectÚ Ó :
Oracle Database 21c Express Edition Release 21.0.0.0.0 - Production
Version 21.3.0.0.0
SOL> SET AUTOCOMMIT OFF:
SQL> CREATE TABLE transaction(
 2 idTransaction VARCHAR2(44),
 3 valTransaction NUMBER(10));
Table crÚÚe.
SQL>
```

2/ On ajoute des lignes dans la table transaction, on modifie une ligne et on supprime une autre..

```
X
C:\Users\sadde>sqlplus / as sysdba;
SQL*Plus: Release 21.0.0.0.0 - Production on Mar. Avr. 15 13:53:12 2025
Version 21.3.0.0.0
Copyright (c) 1982, 2021, Oracle. All rights reserved.
ConnectÚ Ó :
Oracle Database 21c Express Edition Release 21.0.0.0.0 - Production
Version 21.3.0.0.0
QL> SET AUTOCOMMIT OFF;
QL> INSERT INTO transaction VALUES('T1',100);
 ligne crÚÚe.
QL> INSERT INTO transaction VALUES('T2',200);
 ligne crÚÚe.
QL> INSERT INTO transaction VALUES('T3',300);
 ligne crÚÚe.
GOL> UPDATE transaction SET valTransaction = 999 WHERE idTransaction = 'T1';
 ligne mise Ó jour.
QL> DELETE FROM transaction WHERE idTransaction = 'T2';
 ligne supprimÚe.
QL> SELECT * FROM transaction;
[DTRANSACTION
                                             VALTRANSACTION
                                                        999
                                                        300
QL> ROLLBACK;
Annulation (rollback) effectuÚe.
QL> SELECT * FROM transaction;
aucune ligne sÚlectionnÚe
```

On procède à ce niveau à plusieurs opérations sur la table transaction: insertion de nouvelles lignes, modification d'une ligne existante, puis suppression d'une autre. Après cela, en exécutant un ROLLBACK, toutes les opérations réalisées sont annulées, ce qui signifie que la base de données revient à l'état initial avant la transaction.

```
SQL> SELECT * FROM transaction;
IDTRANSACTION
                                              VALTRANSACTION
Τ1
                                                         999
Т3
                                                         300
SQL> ROLLBACK;
Annulation (rollback) effectuÚe.
SQL> SELECT * FROM transaction;
aucune ligne sÚlectionnÚe
SQL> INSERT INTO transaction VALUES('T1',100);
1 ligne crÚÚe.
SQL> INSERT INTO transaction VALUES('T2',200);
1 ligne crÚÚe.
SQL> INSERT INTO transaction VALUES('T3',300);
1 ligne crÚÚe.
SQL> quit
DÚconnectÚ de Oracle Database 21c Express Edition Release 21.0.0.0.0 - Production
Version 21.3.0.0.0
C:\Users\sadde>
```

On insère des lignes, ensuite on quitte la session S2.

Par la suite, au niveau de la session S1. On lit le contenu de la table transaction. On remarque que malgré le fait qu'il n'y ait pas eu de COMMIT sur les données pour S2 avant de quitter la session. Les données restent visibles pour S1 étant donné que les deux sessions utilisent le même utilisateur donc même si on quitte la session S2, les données resteront visibles dans la session S1.

```
C:\Users\sadde>sqlplus / as sysdba;
SQL*Plus: Release 21.0.0.0.0 - Production on Mar. Avr. 15 13:54:25 2025
Version 21.3.0.0.0
Copyright (c) 1982, 2021, Oracle. All rights reserved.
ConnectÚ Ó :
Oracle Database 21c Express Edition Release 21.0.0.0.0 - Production
Version 21.3.0.0.0
SQL> SET AUTOCOMMIT OFF;
SQL> CREATE TABLE transaction(
 2 idTransaction VARCHAR2(44),
 3 valTransaction NUMBER(10));
Table crÚÚe.
SQL> SELECT * from TRANSACTION;
IDTRANSACTION
                                             VALTRANSACTION
T1
                                                        100
T2
                                                        200
T3
                                                        300
```

4/
On ajoute deux lignes à la table Transaction à partir de la session S1.

```
SQL> SELECT * FROM Transaction;
IDTRANSACTION
                                              VALTRANSACTION
Τ1
                                                          100
T2
                                                          200
T3
                                                          300
SQL> INSERT INTO Transaction VALUES ('T4',400);
1 ligne crÚÚe.
SQL> INSERT INTO Transaction VALUES ('T5',500);
1 ligne crÚÚe.
SQL> SELECT * FROM Transaction;
IDTRANSACTION
                                              VALTRANSACTION
Τ1
T2
                                                          200
T3
                                                          300
Τ4
                                                          400
T5
                                                          500
SQL>
```

En fermant brutalement l'invite de commandes et en nous reconnectant, les modifications sont perdues vu que l'on n'a pas fait de COMMIT.

```
Invite de commandes - sqlplus / as sysdba
Microsoft Windows [version 10.0.19045.5608]
(c) Microsoft Corporation. Tous droits réservés.
C:\Users\sadde>sqlplus / as sysdba
SQL*Plus: Release 21.0.0.0.0 - Production on Mar. Avr. 15 15:21:08 2025
Version 21.3.0.0.0
Copyright (c) 1982, 2021, Oracle. All rights reserved.
ConnectÚ Ó :
Oracle Database 21c Express Edition Release 21.0.0.0.0 - Production
Version 21.3.0.0.0
SQL> SELECT * FROM Transaction
IDTRANSACTION
                                              VALTRANSACTION
Τ1
                                                         100
T2
                                                         200
T3
SQL> _
```

5/En ajoutant de nouvelles lignes à la table (Transactions T6 et T7) et en modifiant la table. En faisant un ROLLBACK, on remarque que les modifications réalisées ne sont pas annulées. En effet, Oracle fait un COMMIT automatique lorsqu'on modifie la table. Par conséquent, le ROLLBACK n'aura aucun effet.

```
Invite de commandes - sqlplus / as sysdba
Version 21.3.0.0.0
SQL> SET AUTOCOMMIT OFF;
SQL> INSERT INTO Transaction VALUES ('T6',600);
1 ligne crÚÚe.
SQL> INSERT INTO Transaction VALUES ('T7',700);
1 ligne crÚÚe.
SQL> ALTER TABLE transaction ADD val2transaction NUMBER(10);
Table modifiÚe.
SQL> ROLLBACK;
Annulation (rollback) effectuÚe.
SQL> SELECT * FROM TRANSACTION;
IDTRANSACTION
                                               VALTRANSACTION VAL2TRANSACTION
                                                          600
Γ6
Γ7
                                                          700
                                                          100
                                                          200
                                                          300
```

Une session est une connexion ouverte entre un utilisateur et la base de données. Elle permet d'exécuter des requêtes SQL, d'effectuer des transactions, et reste active jusqu'à ce qu'on la ferme.

Une transaction est un ensemble cohérent d'opérations SQL exécutées entre deux points : le début de la transaction et sa fin, marquée par un COMMIT pour la validation ou un ROLLBACK pour l'annulation.

Exercice 2:

On crée les deux tables Client et Vol.

```
Invite de commandes - sqlplus / as sysdba
::\Users\sadde>sqlplus / as sysdba
SQL*Plus: Release 21.0.0.0.0 - Production on Mar. Avr. 15 15:41:40 2025
Version 21.3.0.0.0
Copyright (c) 1982, 2021, Oracle. All rights reserved.
ConnectÚ Ó :
Oracle Database 21c Express Edition Release 21.0.0.0.0 - Production
Version 21.3.0.0.0
SQL> CREATE TABLE client (
        idClient VARCHAR2(44),
        prenomClient VARCHAR2(11),
        nbrPlacesReserveesClient NUMBER(10)
Table crÚÚe.
SQL> CREATE TABLE vol (
        idVol VARCHAR2(44),
        capaciteVol NUMBER(10),
        nbrPlacesReserveesVol NUMBER(10)
 4
Table crÚÚe.
SQL>
```

On va à ce niveau ajouter un vol et deux clients.

```
SQL> INSERT INTO vol (idVol, capaciteVol, nbrPlacesReserveesVol)
2 VALUES ('V1',150,0);

1 ligne crÚÚe.

SQL> INSERT INTO client (idClient, prenomClient, nbrPlacesReserveesClient) VALUES ('C1','Elyes',0);

1 ligne crÚÚe.

SQL> INSERT INTO client(idClient,prenomClient,nbrPlacesReserveesClient) VALUES ('C2','John',0);

1 ligne crÚÚe.

SQL> COMMIT;

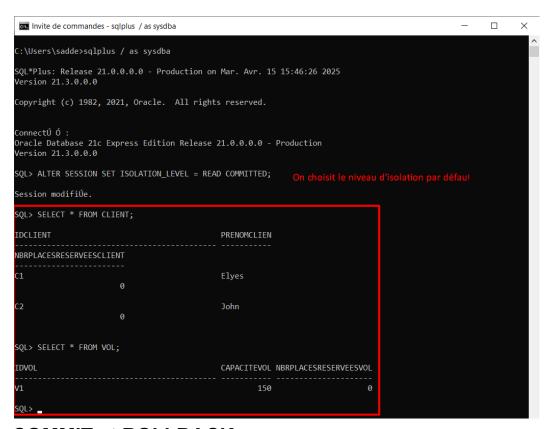
Validation effectuÚe.
```

Isolation des transactions

Au niveau de la session S1, on modifie le nombre de places réservées au niveau de la table Vol pour le vol V1. On modifie notamment le nombre de places réservées par le client C1. Ensuite, on fait un select, on remarque que les données sont visibles au niveau de cette session

```
SQL> INSERT INTO vol (idVol, capaciteVol, nbrPlacesReserveesVol)
 2 VALUES ('V1',150,0);
1 ligne crÚÚe.
SQL> INSERT INTO client (idClient, prenomClient, nbrPlacesReserveesClient) VALUES ('C1','Elyes',0);
1 ligne crÚÚe.
SQL> INSERT INTO client(idClient,prenomClient,nbrPlacesReserveesClient) VALUES ('C2','John',0);
1 ligne crÚÚe.
SQL> COMMIT;
Validation effectuÚe.
SQL> UPDATE vol
 2 SET nbrPlacesReserveesVol = nbrPlacesReserveesVol + 1
 3 WHERE idVol = 'V1';
1 ligne mise Ó jour.
SQL> UPDATE client
 2 SET nbrPlacesReserveesClient = nbrPlacesReserveesClient + 1
 3 WHERE idClient = 'C1';
1 ligne mise Ó jour.
SQL> SELECT * FROM Vol;
IDVOL
                                             CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL
                                                     150
SQL> SELECT * FROM CLIENT;
IDCLIENT
                                             PRENOMCLIEN
NBRPLACESRESERVEESCLIENT
01
                                             Elyes
02
                                             John
                       0
```

En tentant d'accéder aux mêmes données à partir de la session S2, on remarque qu'elles ne sont pas visibles. Ceci est dû à l'isolation READ_COMMITTED qui ne permet que la lecture des données qui ont été le sujet d'un COMMIT. Ainsi, s'il y a des modifications réalisées par une transaction A. Ces modifications ne seront visibles pour une transaction B que si un COMMIT a été réalisé pour la transaction A.



COMMIT et ROLLBACK:

En effectuant un ROLLBACK, on revient à l'état initial de la table avant les changements.

```
SQL> SELECT * FROM Vol;
IDVOL
                                              CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL
SQL> SELECT * FROM CLIENT;
IDCLIENT
                                              PRENOMCLIEN
NBRPLACESRESERVEESCLIENT
                                              Elyes
C2
                                              John
                       0
SQL> ROLLBACK;
Annulation (rollback) effectuÚe.
SQL> SELECT * FROM Vol;
IDVOL
                                              CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL
SQL> SELECT * FROM Client;
IDCLIENT
                                              PRENOMCLIEN
NBRPLACESRESERVEESCLIENT
                                              Elyes
                       0
                                              John
                       0
```

Ainsi, en effectuant un COMMIT à ce niveau, il n'y aura aucune modification étant donné qu'il s'agit d'une nouvelle transaction.

```
SQL> COMMIT;
Validation effectuÚe.
SQL> SELECT * FROM Vol;
IDVOL
                                               CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL
V1
SQL> SELECT* FROM CLIENT;
IDCLIENT
                                               PRENOMCLIEN
NBRPLACESRESERVEESCLIENT
C1
                                               Elyes
                        0
C2
                                               John
                        0
```

À ce niveau, on va refaire les modifications et valider par un COMMIT au niveau de S1.

```
SQL> UPDATE vol
 2 SET nbrPlacesReserveesVol = nbrPlacesReserveesVol + 1
3 WHERE idVol = 'V1';
1 ligne mise Ó jour.
SQL> UPDATE client
    SET nbrPlacesReserveesClient = nbrPlacesReserveesClient + 1
 3 WHERE idClient = 'C1';
1 ligne mise Ó jour.
SQL> COMMIT;
Validation effectuÚe.
SQL> SELECT * FROM Vol;
IDVOL
                                               CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL
SQL> SELECT * FROM CLIENT;
IDCLIENT
                                               PRENOMCLIEN
NBRPLACESRESERVEESCLIENT
                                               Elyes
                                               John
                       0
```

On remarque à ce niveau que l'utilisation d'un ROLLBACK n'annule pas les modifications.

SQL> COMMIT;	
Validation effectuÚe.	
SQL> SELECT * FROM Vol;	
IDVOL	CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL
V1	150 1
SQL> SELECT * FROM CLIENT;	
IDCLIENT	PRENOMCLIEN
NBRPLACESRESERVEESCLIENT	
C1	Elyes
1	
C2 0	John
SQL> ROLLBACK;	
Annulation (rollback) effectuÚe.	
SQL> SELECT * FROM Vol;	
IDVOL	CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL
v1	150 1
SQL> SELECT * FROM Client;	
IDCLIENT	PRENOMCLIEN
NBRPLACESRESERVEESCLIENT	
C1	Elyes
1	
C2 0	John

SQL> SELECT * FROM Vol;		
IDVOL	CAPACITEVOL N	IBRPLACESRESERVEESVOL
V1	150	0
SQL> SELECT* FROM CLIENT;		
IDCLIENT	PRENOMCLIEN	
NBRPLACESRESERVEESCLIENT		
C1	Elyes Av	vant le COMMIT
0		
C2 0	John	
COLVICE * EDOM Clinate		
SQL> SELECT * FROM Client;		
IDCLIENT 	PRENOMCLIEN	
NBRPLACESRESERVEESCLIENT		
C1 1	Elyes	
C2	John	Après le COMMIT
0	John	
COL. CELECT * FROM V-1		
SQL> SELECT * FROM Vol;		
IDVOL	CAPACITEVOL N	IBRPLACESRESERVEESVOL
V1	150	1

isolation incomplète = incohérence possible:

On retourne tout d'abord à l'état initial.

```
SQL> UPDATE client
 2 SET nbrPlacesReserveesClient = nbrPlacesReserveesClient - 1
  3 WHERE idClient = 'C1';
1 ligne mise Ó jour.
SQL> UPDATE vol
 2 SET nbrPlacesReserveesVol = nbrPlacesReserveesVol - 1
3 WHERE idVol = 'V1';
1 ligne mise Ó jour.
SQL> SELECT * FROM Vol;
IDVOL
                                               CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL
SQL> SELECT * FROM Client;
IDCLIENT
                                               PRENOMCLIEN
NBRPLACESRESERVEESCLIENT
                                               Elyes
2
                                               John
SQL> COMMIT;
Validation effectuÚe.
```

On effectue à ce niveau une réservation de deux billets pour C1 pour T1(Session S1).

```
SQL> UPDATE vol
 2 SET nbrPlacesReserveesVol = nbrPlacesReserveesVol + 2
 3 WHERE idVol = 'V1';
1 ligne mise Ó jour.
SQL> UPDATE client
 2 SET nbrPlacesReserveesClient = nbrPlacesReserveesClient + 2
 3 WHERE idClient = 'C1';
1 ligne mise Ó jour.
SQL> SELECT * FROM vol;
IDVOL
                                            CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL
                                                    150
SQL> SELECT * FROM Client;
IDCLIENT
                                            PRENOMCLIEN
NBRPLACESRESERVEESCLIENT
C1
                                             Elyes
C2
                                             John
```

Par la suite, on effectue une réservation de trois billets pour C2 pour T2(Session S2). On notera que les modifications de T1 ne sont pas encore visibles vu qu'il n'y a pas encore eu de COMMIT.

```
SQL> UPDATE vol
2  SET nbrPlacesReserveesVol = nbrPlacesReserveesVol + 3
3  WHERE idVol = 'V1';

1 ligne mise Ó jour.

SQL>
SQL> UPDATE client
2  SET nbrPlacesReserveesClient = nbrPlacesReserveesClient + 3
3  WHERE idClient = 'C2';

1 ligne mise Ó jour.
```

On fait un COMMIT pour T1 et pour T2 respectivement.

En lisant les données à partir des tables Vol et Client. On remarque que le client C1 a deux places enregistrées. Le client C2 a trois places enregistrées. Mais, seulement 3 de ces places sont présentes au niveau de la table Vol.

```
SQL> SELECT * FROM Client;

IDCLIENT PRENOMCLIEN

NBRPLACESRESERVEESCLIENT

C1 Elyes

C2 John

SQL> SELECT * FROM Vol;

IDVOL CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL

V1 150 3
```

La base passe ainsi à un état incohérent. Il existe 5 places qui ont été réservées mais seulement 3 d'entre elles figurent dans la table Vol.

isolation complète = blocage et rejet des transactions possibles

Tout d'abord, on réinitialise la base de données à son état précédent

```
SQL> UPDATE vol

2 SET nbrPlacesReserveesVol = 0

3 WHERE idVol = 'V1';

1 ligne mise Ó jour.

SQL> UPDATE client

2 SET nbrPlacesReserveesClient = 0

3 ;

2 lignes mises Ó jour.

SQL> COMMIT;

Validation effectuÚe.
```

On doit utiliser le mode SERIALIZABLE pour les deux transactions.

```
SQL> ALTER SESSION SET ISOLATION_LEVEL = SERIALIZABLE;
Session modifiÚe.
```

On va maintenant reproduire l'exemple r1(d)w2(d)w2(d')C2w1(d')C1.

On commence par une lecture des données du vol par la transaction T1(Session 1).

```
SQL> ALTER SESSION SET ISOLATION_LEVEL = SERIALIZABLE;

Session modifiúe.

SQL> SELECT * FROM Vol;

IDVOL CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL

V1 150 0
```

Ensuite, le client 2 va réserver 3 places dans T2. Il devra donc écrire dans la table vol(w2(d)) et écrire dans la table Client (w2(d')) ensuite on valide les modifications.

```
SQL> ALTER SESSION SET ISOLATION_LEVEL = SERIALIZABLE;

Session modifiÚe.

SQL> UPDATE vol

2 SET nbrPlacesReserveesVol = nbrPlacesReserveesVol + 2

3 WHERE idVol = 'V1';

1 ligne mise Ó jour.

SQL> UPDATE client

2 SET nbrPlacesReserveesClient = nbrPlacesReserveesClient + 3

3 WHERE idClient = 'C2';

1 ligne mise Ó jour.

SQL> COMMIT;

Validation effectuÚe.
```

La réservation se déroule avec succès.

à ce niveau, le client 1 va réserver 2 places dans T1 mais puisque T2 a déjà écrit dans la table Client. La transaction T1 sera rejetée.

```
SQL> ALTER SESSION SET ISOLATION_LEVEL = SERIALIZABLE;

Session modifiúe.

SQL> SELECT * FROM Vol;

IDVOL CAPACITEVOL NBRPLACESRESERVEESVOL

V1 150 0

SQL> UPDATE client
2 SET nbrPlacesReserveesClient = nbrPlacesReserveesClient + 2
3 WHERE idClient = 'C1';

UPDATE client
*

ERREUR Ó la ligne 1:

ORA-08177: impossible de súrialiser l'accÞs pour cette transaction
```

Ce ne sera pas le même algorithme que le verrouillage à deux phases. Car s'il s'agissait du verrouillage à deux phases. La transaction T2 resterait en attente après la première lecture de T1. Dans notre cas, T2 a réalisé l'écriture(w2(d),w2(d')) après la lecture de T1(r1(d)). Le verrouillage à deux phases n'aurait pas permis la réalisation de ce cas.