# Complementos de Bases de Dados 2021/2022



# Licenciatura em Engenharia Informática

Laboratório 4 – Transações e Concorrência

### **Objetivos:**

Demonstração dos níveis de isolamento de transações no SQL Server

## **Enunciado:**

Crie a tabela Customer:

```
SELECT ^{\star} INTO Customer FROM SalesLT.Customer WHERE CustomerID < 1000
```

#### ETAPA 1: READ UNCOMMITTED e COMMITTED

1.1. É possível obter os valores que ainda estão bloqueados ou não confirmados por alterações de outra transação. No SSMS, abra duas janelas e execute as seguintes funções:

Janela #1: Execute a seguinte transação, sem a finalizar:

```
BEGIN TRANSACTION
UPDATE dbo.Customer
SET EmailAddress = 'new@estsetubal.ips.pt.pt'
WHERE CustomerId = 5
```

Janela #2: Tente obter a leitura do valor:

```
SELECT EmailAddress
FROM dbo.Customer
WHERE CustomerId = 5
```

Analise os resultados obtidos, irá constatar que NÂO consegue obter nenhuma leitura. Apresente uma resposta devidamente fundamentada?

1.2. Na Janela #2 do ponto anterior, tente novamente obter o valor, mas executando a seguinte instrução:

```
SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ UNCOMMITTED
SET NOCOUNT ON
GO

SELECT EmailAddress
FROM dbo.Customer
WHERE CustomerId = 5
```

OU

```
SELECT EmailAddress
FROM dbo.Customer (NOLOCK)
WHERE CustomerId = 5
```

Comente este procedimento. Termine a transação na Janela #1 executando a instrução

```
ROLLBACK
```

1.3. As seguintes instruções pretendem demonstrar a importância das transações em execuções concorrenciais. Abra duas janelas e execute as seguintes **funções de seguida**:

Janela #1: execute as seguintes queries, separadas por 10 segundos, à mesma tabela

```
SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ COMMITTED
SET NOCOUNT ON
GO

BEGIN TRAN

SELECT EmailAddress
FROM dbo.Customer
WHERE CustomerId = 5

WAITFOR DELAY '00:00:10'

SELECT EmailAddress
FROM dbo.Customer
WHERE CustomerId = 5

COMMIT TRAN

-- obs.: se necessário, poderá aumentar o delay para 15 ou 20 segundos
```

Janela #2: alterar o EmailAddress enquanto o procedimento anterior está em execução

```
BEGIN TRAN

UPDATE dbo.Customer

SET EmailAddress = 'new@estsetubal.ips.pt.pt'

WHERE CustomerId = 5

COMMIT
```

Qual o resultado das duas *queries* na Janela #1? Comente.

#### **ETAPA 2: REPEATABLE READ**

Este nível de isolamento ultrapassa as limitações dos isolamentos anteriores. Abra duas janelas e execute as seguintes **funções de seguida**:

Janela #1: execute as seguintes queries, separadas por 10 segundos, à mesma tabela

```
SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ
SET NOCOUNT ON
GO

BEGIN TRAN

SELECT EmailAddress
FROM dbo.Customer
WHERE CustomerId = 5

WAITFOR DELAY '00:00:10'

SELECT EmailAddress
FROM dbo.Customer
WHERE CustomerId = 5

COMMIT TRAN
```

Janela #2: alterar o valor do EmailAddress enquanto o procedimento anterior está em execução

```
BEGIN TRAN

UPDATE dbo.Customer

SET EmailAddress = 'update@estsetubal.ips.pt.pt'

WHERE CustomerId = 5

COMMIT
```

- 2.1) Qual o resultado das duas *queries* na Janela #1? Comente.
- 2.2) Em que situações se deve utilizar o nível de isolamento REPEATABLE READ, apresente uma resposta devidamente fundamentada?
- 2.3) Altere o comando do ponto 2 para inserir uma nova linha na mesma tabela.

```
INSERT INTO dbo.Customer
VALUES (0, 'Mr.', 'FirstName', null, 'LastName', null, 'CompanyName',
'SalesPerson', 'EmailAdress', 'Phone', '', '', NEWID(), GETDATE());
```

Execute novamente as instruções acima (i.e., Janela #1 & Janela #2) e comente o resultado.

#### **ETAPA 3: SERIALIZABLE**

Para ultrapassar o problema das leituras fantasma, é necessário um nível de isolamento SERIALIZABLE. Este nível, para além de assegurar o isolamento do READ COMMITED e REPEATABLE READ, permite também que transações concorrentes executem como se fosse em série. Contudo, o preço a pagar é a redução da concorrência do SGBD e portanto, menor performance.

- 3.1) Tendo por base as instruções executadas na Etapa 2, faça as seguintes alterações:
  - Substituir: SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ
  - Por: SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE

Comente o resultado obtido.

## ETAPA 4: CONTROLO DE SESSÕES

Views de sistema sobre concorrência

4.1) Identifique o número de sessão associado às janelas #1 e #2 da Etapa 1.

Deverá executar de novo ambas e numa terceira janela (i.e., janela #3), executar a seguinte *query*, comente os resultados obtidos.

4.2) Observe e explore o resultado da seguinte *query*, comente os resultados obtidos.

```
SELECT -- use * to explore
  session_id AS spid,
  blocking_session_id,
  command,
  sql_handle,
  database_id,
  wait_type,
  wait_time,
  wait_resource
FROM sys.dm_exec_requests
WHERE blocking_session_id > 0;
```

4.3) Execute a seguinte *query*, substituindo X e Y pelos números de sessão identificados no ponto 4.1; comente os resultados obtidos.

```
SELECT session_id, text
FROM sys.dm_exec_connections
  CROSS APPLY sys.dm_exec_sql_text(most_recent_sql_handle) AS ST
WHERE session_id IN (X, Y);
```

4.4) Execute as duas *queries* da Etapa 1 (i.e., janelas #1 e #2) e identifique os processos bloqueados utilizando o procedimento sp\_who2. Parar a sessão que está a criar o bloqueio aplique o método KILL. Comente os resultados obtidos.

(fim de enunciado)