Started on	Thursday, 2 February 2023, 4:29 PM
State	Finished
Completed on	Thursday, 2 February 2023, 5:07 PM
Time taken	38 mins 21 secs

Complete

Marked out of 1.00

Supondo que os comandos ocorrem na sequência indicada caso não haja locks e considerando que temos transacções concorrentes num sistema de bloqueio a registos que obedece ao protocolo de bloqueio de duas fases e que têm como locks, locks partilhados S e locks exclusivos X, diga como se comportaria o sistema, justificando passo a passo.

Tempo	Utilizador A	Utilizador B
T1	Delete from tabela where ID=8	1
T2		Select * from tabela where ID=8
T3	Rollback	
T4	Update tabela set resultado=resultado+3 where ID=8	
T5	Select * from tabela where ID=8	
Т6		Select * from tabela where ID=10
Т7		Update tabela set resultado=resultado-2 where ID=10
T8		Select * from tabela where ID=7
Т9		Delete from tabela where ID=7
T10		Select * from tabela where ID=7
T11	Select * from tabela where ID=7	
T12	Update tabela set resultado=resultado-2 where ID=10	
T13		Commit

Т	Utilizador A	Utilizador B

T1	pede r(x=8) concedido	
	delete	
T2		pede s(x=8) não concedido
-		WAIT
	rollback	
Т3	termina a transação.	
	Liberta locks	
		s(x=8) concedido
T4		select
		RES = RES
T5	pede r(x=8) não concedido	
	WAIT	
Т6	pede s(x=8) não concedido	
	(está em wait)	
		pede s(x=10) concedido
Т7		select
		RES = RES
		pede r(x=10) concedido
T8		update
		RES = RES - 2
		pede s(x=7) concedido
Т9		select
		RES = RES
T10		pede r(x=7) concedido
		delete

		node e(v=7) nogode
t11		pede s(x=7) negado
		foi apagado
140	pede s(x=7) não concedito	
t12	wait	
t13	pede r(x=8) nao concedido	
	wait	
		commit
t14		termina a transação
		liberta locks
t15	concedido r(x=8)	
ιıσ	RES = RES+3	
	concedido s(x=8)	
t16	select	
	RES = RES +3	
t17	concedido S(x=7) negado	
	nao exite (foi apagado)	
	concedido R(x=10)	
	update	
	RES = RES - 4	

# Question 2 Complete Marked out of 1.00 Considere que, num SGBD Oracle, estão abertas duas sessões (e apenas estas) usando a mesma conta de utilizador. Em cada uma dessas sessões são executados os comandos presentes na tabela abaixo. Tendo em conta os mecanismos de bloqueio utilizados pelo servidor Oracle e considerando o nível de isolamento de transacções usado por defeito, diga qual a sequência dos comandos e assumindo que o resultado dos comandos digitados em i1 e i2 é, em ambos os casos, salario = 1000, diga, para os momentos i6, i8, i11 ,i12 e i14, qual o resultado dos comandos respectivos. Justifique as suas respostas.

Tempo	Sessão 1	Sessão 2
j <sub>1</sub>	SELECT salario FROM funcionario WHERE id=1234;	
i <sub>2</sub>		SELECT salario FROM funcionario WHERE id=1234;
İ3	UPDATE funcionario SET salario = salario + 20 WHERE id=1234;	
l <sub>4</sub>		UPDATE funcionario SET salario = salario * 2 WHERE id=1234;
l <sub>5</sub>	UPDATE funcionario SET salario = salario - 10 WHERE id=1234;	3
i <sub>6</sub>	SELECT salario FROM funcionario WHERE id=1234;	3
ĺ7	COMMIT;	
İg		SELECT salario FROM funcionario WHERE id=1234;
İg	UPDATE funcionario SET salario = salario - 10 WHERE id=1234;	
i <sub>10</sub>		ROLLBACK;
i <sub>11</sub>	SELECT salario FROM funcionario WHERE id=1234;	
i <sub>12</sub>		SELECT salario FROM funcionario WHERE id=1234;
i <sub>13</sub>	CREATE VIEW vwFunc AS SELECT id, salario FROM funcionario;	
İ <sub>14</sub>		SELECT salario FROM vwFunc WHERE id=

Т	Sessão 1	Sessão 2

	pede s(id=1234) concedido	
T1	select	
	SAL = 1000	
		pede s(id=1234) concedido
T2		select
		SAL = 1000
	pede rx(id=1234) concedido	
Т3	update	
	SAL = 1020	
		pede rx(id = 1234) negado
T4		WAIT
	pede rx(id=1234) concedido	
	update	
	SAL = 1010	
	pede s(1234) concedido	
Т6	select	
	SAL = 1010	
T7	commit - termina trans., liberta locks	
		concedido rx(1234)
T8		update
		SAL = 2020
		pede s(1234) concedido
Т9		select
		SAL = 2020
T10	pede rx(1234) negado	

t11		rollback-termina trans, liberta locks
	rx(1234) concedido	
t12	update	
	SAL = 1000	
	pede s(1234) concedido	
t13	select	
	SAL = 1000	
		pede s(1234) concedido´
t14		select
		SAL = 1010
t15	cria vista vwFunc - commit implicito	
t16		pede s(1234), vwFunc concedito
		select

Complete

Marked out of 1.00

Considere que, num SGBD Oracle, estão abertas duas sessões (e apenas estas) usando a mesma conta de utilizador. Em cada uma dessas sessões são executados os comandos presentes na tabela abaixo.

Tendo em conta os mecanismos de bloqueio utilizados pelo servidor Oracle e considerando o nível de isolamento de transações usado por defeito, diga qual a sequência de comandos e responda às seguintes questões durante a resolução:

- a. O comando UPDATE inserido em i3 é executado de imediato ou fica em espera? Justifique a sua resposta.
- b. Assumindo que o resultado dos comandos digitados em i1 e i2 é, em ambos os casos, Preço = 100, diga, para os momentos i5, i6, i9 e i11, qual o resultado dos comandos respetivos. Justifique as suas respostas.

Tempo	Sessão 1	Sessão 2
i <sub>1</sub>	SELECT Preço FROM Produtos WHERE id=555;	
İ2		SELECT Preço FROM Produtos WHERE id=555;
i <sub>3</sub>	UPDATE Produtos SET Preço = Preço + 10 WHERE id=555;	
i <sub>4</sub>		ROLLBACK;
Ĩ5		SELECT Preço FROM Produtos WHERE id=555;
i <sub>6</sub>	SELECT Preço FROM Produtos WHERE id=555;	
ĺ7	сомміт;	
is		UPDATE Produtos SET Preço = Preço + 20 WHERE id=555;
İg	SELECT Preço FROM Produtos WHERE id=555;	
i <sub>10</sub>		DROP TABLE Temp;
i <sub>11</sub>	SELECT Preço FROM Produtos WHERE id=555;	

a. O comando UPDATE inserido em i3 é executado de imediato ou fica em espera? Justifique a sua resposta.

# É executado de imediato pois o comando select não coloca nenhum lock.

b. Assumindo que o resultado dos comandos digitados em i1 e i2 é, em ambos os casos, Preço = 100, diga, para os momentos i5, i6, i9 e i11, qual o resultado dos comandos respetivos. Justifique as suas respostas.

i5 - 100

i6 - 100

i9 - 110

i11 - 130

Sessão1	Sessão 2
nede s(555) concedido	
PRECO = 100	
	pede s(555) concedido
	select
	PRECO = 100
pede rx(555) concedido	
update	
PRECO = 110	
	rollback - termina a trans, liberta locks
	pede s(555) concedido
	select
	PRECO = 100
pede s(555) concedido	
select	
PRECO = 110	
commit - liberta locks, termina a trans.	
	pede rd(555)
	update
	PRECO = 130
	pede s(555) concedido select  PRECO = 100  pede rx(555) concedido update  PRECO = 110  pede s(555) concedido select  PRECO = 110  commit - liberta locks, termina a trans.

Т9	pede s(555) concedido PRECO = 110	
T10		elimina tabela Temp concedido - commit implicito DROP
t11	pede s(555) concedido PRECO = 130	

Complete

Marked out of 1.00

Considere um sistema cliente servidor em que dois utilizadores (A e B) são executados simultaneamente. Considere que existe um mecanismo de *locks* a registos automático que obedece ao protocolo de duas fases (S e X) e que a sequência das instruções é aquela apresentada na tabela seguinte nos instantes T indicados. Indique, para cada instante e justificando, qual o comportamento do sistema.

Temp	Utilizador A	Utilizador B
1	Select * from alunos where cod_al=98000	
2		Select nome from alunos where cod_al=99000
3		Update alunos set nome= "Zeca" where cod_al=99000
4		Select * from alunos where cod_al=98000
5	Update alunos set nome= "Zeca" where cod_al=98000	
6		commit
7		Update alunos set nome= "Becas" where cod_al=98000
8	commit	

Т	Utilizador A	Utilizador B
T1	pede s(9800), alunos concedido select	

select  pede x(99000), alunos concedido update  NOME = ZECA  pede s(98000), alunos concedido select NOME = ZECA  T5  pede x(98000), alunos negado WAIT  Commit- termina a trans, liberta locks x(98000), alunos concedido update NOME = ZECA	T2		pede s(99000), alunos concedido
T3 update  NOME = ZECA  pede s(98000), alunos concedido select  NOME = ZECA  T5 pede x(98000), alunos negado WAIT  T6 commit- termina a trans, liberta locks  x(98000), alunos concedido  T7 update  NOME = ZECA			select
NOME = ZECA  pede s(98000), alunos concedido select NOME = ZECA  pede x(98000), alunos negado WAIT  Commit- termina a trans, liberta locks x(98000), alunos concedido typede x(98000), alunos concedido To update NOME = ZECA			pede x(99000), alunos concedido
pede s(98000), alunos concedido select NOME = ZECA  pede x(98000), alunos negado WAIT  commit- termina a trans, liberta locks x(98000), alunos concedido update NOME = ZECA	Т3		update
select  NOME = ZECA  T5 pede x(98000), alunos negado WAIT  Commit- termina a trans, liberta locks x(98000), alunos concedido update NOME = ZECA			NOME = ZECA
NOME = ZECA  T5 pede x(98000), alunos negado WAIT  T6 commit- termina a trans, liberta locks x(98000), alunos concedido T7 update NOME = ZECA			pede s(98000), alunos concedido
pede x(98000), alunos negado WAIT  T6	T4		select
T6   commit- termina a trans, liberta locks x(98000), alunos concedido   T7 update   NOME = ZECA			NOME = ZECA
WAIT  T6 commit- termina a trans, liberta locks x(98000), alunos concedido  T7 update  NOME = ZECA	T.5	pede x(98000), alunos negado	
x(98000), alunos concedido  T7 update  NOME = ZECA		WAIT	
T7 update NOME = ZECA	Т6		commit- termina a trans, liberta locks
NOME = ZECA		x(98000), alunos concedido	
	T7	update	
nede x(98000) negado		NOME = ZECA	
T8	то		pede x(98000) negado
WAIT	10		WAIT
T9 commit- termina trans, liberta locks	Т9	commit- termina trans, liberta locks	
x(98000) concedido			x(98000) concedido
T10 update	T10		update
NOME = BECAS			NOME = BECAS

Complete

Marked out of 1.00

Considerando as seguintes transações que decorrem no SGBD ORACLE em que nos instantes (i) são realizadas as seguintes operações (a, b, c) se não existisse nenhum mecanismo de bloqueio:

a - SELECT ...

b - UPDATE ...

c - DROP FUNCTION ...

Tempo	i <sub>1</sub>	i <sub>2</sub>	ĺз	i <sub>4</sub>	i <sub>5</sub>	i <sub>6</sub>	i <sub>7</sub>	is	İg	i <sub>10</sub>
Utilizador A	а		b			С		b		а
Utilizador B		а		b	а		а		а	

Supondo que no instante i1 e i2, ambos os utilizadores (A e B) visualizam os dados  $\beta$ . Em i3, o utilizador A quer alterar esses dados para  $\beta$ ', no instante i4 o utilizador B quer alterar esses mesmos dados para  $\beta$ '' e no instante i8 o utilizador A quer alterar esses mesmos dados para  $\beta$ ''. Tomando em consideração os mecanismos de bloqueio do servidor ORACLE, o que veem os utilizadores A e B nas operações a – SELECT ..., da figura de cima, em cada um dos instantes? Justifique.

i1 (A) vê o dado

i2 (B) vê o dado

i3 - (A) é concedida a alteração

i4 - (B) é negada a alteração - WAIT

i5 - (B) vê o dado não alterado

i6 - (A) é concedido drop - commit implicito - liberta locks, termina a transação

i7.1 (B) é concedida a alteração da i4

i7.2 (B) vê a sua alteração

i8 (A) é negada a alteração - WAIT i9 (B) vê a sua alteração i10 (A) vê o dado não alterado (desde a sua alteração guardada)



T	Sessão 1		Se	essão 2
	SELECT PRECO FROM TA	NB1;	19	
	ID	PRECO		
T1	1	20.50		
	2	22.00		
	3	23.00	CELECT PRECO ERONA TA	D2-
			SELECT PRECO FROM TA	PRECO
T2			1	15.50
			2	18.00
			3	23.00
Т3	UPDATE TAB1 SET PREC	O=PRECO+5 WHERE ID=2;	10	dic.
T4			COMMIT;	
T5	SELECT PRECO FROM TA	AB1 WHERE ID =2;	92	
T6	6)	.4002	SELECT PRECO FROM TA	B1 WHERE ID =2;
T7			UPDATE TAB2 SET PRECO	D=PRECO+5 WHERE ID=2;
T8	COMMIT;		10	
Т9			SELECT PRECO FROM TA	B2 WHERE ID =2;
T10	SELECT PRECO FROM TA	AB1 WHERE ID =2;	10	
T11	SELECT PRECO FROM TA	AB2 WHERE ID =2;	16	
T12			COMMIT;	
T13	80 80		SELECT PRECO FROM TA	B1 WHERE ID =2;
T14			SELECT PRECO FROM TA	B2 WHERE ID =2;
T15	SELECT PRECO FROM TA	AB1 WHERE ID =2;	12	
T16	8		ROLLBACK;	
T17	INSERT INTO TAB1 VALU	JES (4, 22.00);		
T18	INSERT INTO TAB1 VALU	JES (5, 30.00);	18	
T19	SELECT PRECO FROM TA	AB1 WHERE ID IN (4,5);	16	
T20			SELECT PRECO FROM TA	B1 WHERE ID IN (4,5);
T21	ROLLBACK;		1.0	
T22	SELECT PRECO FROM TA	AB1 WHERE ID IN (4,5);		

Т	Sessão1	Sessão 2
T1	pede s(*),TAB1 concedido select ID - PRECO 1 - 20,50 2 - 22,00 3 - 23,00	
Т2		pede s(*),TAB2 concedido select ID - PRECO 1 - 15,50 2 - 18,00 3 - 23,00
Т3	pede x(2),TAB1 concedido select ID - PRECO 2 - 27,00	
T4		commit - lib locks, term. trans (TAB2)
Т5	pede s(2),TAB1 concedido select ID - PRECO 2 - 27,00	
Т6		pede s(2), TAB1 negado

		pede x(2), TAB2 concedido
		update
Т7		ID - PRECO
		2 - 23,00
T8	commit (TAB1)	
		concedido s(2),TAB1
Т9		select
19		ID - PRECO
		2 - 27,00
		pede s(2), TAB2 concedido
		select
T10		ID - PRECO
110		2 - 23,00
	pede s(2),TAB1 concedido	
T11	select	
'''	ID - PRECO	
	2 - 27,00	
T12	pede s(2), TAB2 negado	
	WAIT	
T13		commit (TAB2, TAB1)

	concedido s(2), TAB2	
T15	select	
113	ID - PRECO	
	2 - 23,00	
		pede s(2),TAB1 concedido
		select
T16		ID - PRECO
1 10		2 - 27,00

# continuacao

pede s(2),TAB2 concedido

select...

t17 **ID - PRECO** 

2 - 23,00

pede s(2),TAB1 concedido select...

t18 **ID - PRECO** 

2 - 27,00

t19

rollback - commit implicito

# pede s(2),TAB2 concedido

select...

**ID - PRECO** t17

2 - 23,00

pede x(4) TAB1 concedido insert...

**ID - PRECO** 

1 - 20,50

<sup>t20</sup> **2 - 27,00** 

3 - 23,00

4 - 22,00

pede x(5), TAB1 concedido insert...

**ID - PRECO** 

1 - 20,50

2 - 27,00

3 - 23,00

4 - 22,00

5 - 30,00

# pede s(2),TAB2 concedido

select...

**ID - PRECO** t17

2 - 23,00

pede s(4,5) concedidos select...

**ID - PRECO** 

4 - 22,00

5 - 30,00

pede s(4,5),TAB1 negado

WAIT

rollback - commit implicito

"negado" s(4,5),TAB1

nao existem

pede s(4,5) "negado"

nao existem

Complete

Marked out of 1.00

Considere que numa arquitetura cliente servidor existem duas sessões, A e B, concorrentes, com a sequência de comandos apresentada na tabela seguinte. No âmbito da concorrência e usando o modo por defeito do Oracle, diga qual a sequência dos comandos e apresente os resultados <u>numa tabela da forma semelhante à apresentada, justificando</u> e <u>indicando os valores visualizados e alterados em cada passo</u>.

Т	Sessão A	Sessão B
T1	Select id, nome from autor; ID NOME  1 Ana Silva 2 Joana Grilo 3 Pedro Santos	
T2		Select id, titulo from livro; ID TITULO
ТЗ	Update livro set titulo='Algebra' where id=3;	
T4		Update livro set titulo='Análise' where id=2;
T5	Select id, titulo from livro;	
Т6		Select id, titulo from livro;
T7	Create table error_tab (id Number(3) Primary key, error varchar2(30));	

<b>T8</b>		Select id, titulo from livro;
Т9	<pre>Insert into autor values (4,'Maria Gomes)';</pre>	
T10		Delete from autor where id=1;
T11	Select id, nome from autor;	
T12		Select id, nome from autor;
T13		Commit;
T14		Update autor set nome ='Rita Prata' where id=2;
T15	Update autor set nome ='Rui Bento' where id=2	
T16		Rollback;
T17	Delete from autor where id=4;	
T18	Select id, nome from autor;	
T19	3	Select id, nome from autor;

Т	Sessão A	Sessão B

	pede s(*), autor concedido	
	ID - NOME	
T1	1 - Ana Silva	
	2 - Joana Grilo	
	3 - Pedro Santos	
		pede s(*), livro concedido
		ID - Titulo
T2		1 - Base de Dados
		2 - Programação
		3 - Dados

	pede RX(3), livro concedido update	
Т4	ID - Titulo	
ТЗ	1 - Base de Dados	
	2 - Programação	
	3 - Algebra	
		pede rx(2) concedido
		update
		ID - Titulo
T4		1 - Base de Dados
		2 - Análise
		3 - Dados

	pede s(*), livro concedido	
	select	
Т5	ID - Titulo	
15	1 - Base de Dados	
Т5	2 - Programação	
	3 - Algebra	
		pede s(*), livro concedido
		select
		ID - Titulo
16		1 - Base de Dados
		2 - Análise
		select  ID - Titulo  1 - Base de Dados  2 - Análise  3 - Dados
T-7	cria tabela error_tab concedido	
Т7	- commit implicito (livro)	

Т8		pede s(*), livro concedido  ID - Tltulo  1 - Base de Dados  2 - Análise  3 - Algebra
	pede rx(4), autor concedido insert  ID - NOME	
Т9	1 - Ana Silva	
	2 - Joana Grilo	
	3 - Pedro Santos	
	4 - Maria Gomes	

T10		pede rx(1),autor concedido ID - NOME 2 - Joana Grilo
		3 - Pedro Santos
		4 - Maria Gomes
ped	de s(*), autor concedido	
sele	ect	
ID	- NOME	
1 -	- Ana Silva	
2 -	- Joana Grilo	
3 -	- Pedro Santos	
4 -	- Maria Gomes	
		pede s(*), autor negado
		WAIT

	commit (autor) negado (está em wait)
	pede rx(2), autor negado (está em wait
pede rx(2)autor concedido	
update	
ID - NOME	
1 - Ana Silva	
2 - Rui Bento	
3 - Pedro Santos	
4 - Maria Gomes	
	rollback (está em wait)

pede rx(4), autor concedido	
delete	
ID - NOME	
1 - Ana Silva	
2 - Rui Bento	
3 - Pedro Santos	
pede s(*), autor concedido	
select	
iD - NOME	
1 - Ana Silva	
2 - Rui Bento	
3 - Pedro Santos	
	pede s(*)autor negado (está em wait)

<b>«</b>	<b>&gt;&gt;</b>