NOM :	R3.07 - BD dans les langages de
	programmation
Prénom :	
Groupe :	Exemple d'Examen final
Exercice 1 : Transaction On considère la relation compte suivante :	
Compte (<u>numcompte</u> , solde, numclien Client(<u>numclient</u> , nomclient, prenom	
1. Soit la transaction suivante :	
Begin;	
INSERT INTO COMPTE VALUES	(456, 1000, 123);
INSERT INTO COMPTE VALUES	(457, 10000, 123);
Commit;	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
Une panne logicielle se produit. Qu assurer la propriété de Durabilité	ue doit faire le SGBD dans les cas suivants pour
a) 1 ^{er} cas : si un point de contrôle après le COMMIT ?	a été fait après le COMMIT et que la panne se produit
b) 2 ^{ème} cas : si un point de contro	ôle a été fait après l'insertion du 1er compte et que la
panne se produit après le COMMIT ?	
c) 3ème cas : si un point de contre panne se produit avant le COMMIT ?	ôle a été fait avant le début de la transaction et que la

;	a) 4ème cas : si un point de contrôle a été panne se produit avant le COMMIT ?	é fait après l'insertion du 1er compte et que la
parallèle e gestion de		ents (user1 et user2) lancent des instructions en verticale (T1 < T2 < <tn) cm.<="" dans="" de="" le="" mode="" td=""></tn)>
2.	On suppose que la valeur initiale du Considérez l'exécution suivante.	n solde du compte numéro 123 est de 100€.
Temps	User1	User2
T1	Begin;	
T2	select solde from compte where numcompte = 123;	
Т3	123,	Begin;
T4		select solde from compte where numcompte = 123;
T5	update compte set solde = solde + 500 where numcompte = 123;	•
T6	, ,	update compte set solde = solde + 500 where numcompte = 123;
T7	select solde from compte where numcompte = 123;	•
T8	Commit;	
T9		select solde from compte where numcompte = 123;
T10		Commit;
_	T8, le résultat de la requête pour user1 est é	
•	T10, le résultat de la requête pour user2 est	
Il y a un p	roblème de lecture non reproductible	○ oui ○ non
Il y a un p	roblème de lecture impropre	○ oui ○ non
Il y a un p	roblème de perte de mise à jour	○ oui ○ non
3.	Considérez l'exécution ci-dessous.	
Temps	User1	User2
T1	begin;	
T2 T3	update compte set solde = solde + 500	begin;
T4	where numcompte = 123;	update compte set solde = solde - 200
T5	commit;	where numcompte = 245;
T6	Commit,	commit;

L'utilisateu	ur user2 est mis en attente	\bigcirc	oui	\bigcirc nor	ı				
Il y a inter	blocage	\bigcirc	oui	\bigcirc nor	1				
Il y a un as	ssassinat	\bigcirc	de user1	○ de	user2	O non			
4.	On suppose que la val Considérez l'exécution c		du solde	du com	pte numé	ro 123	est	de	100€.
Temps	User1				User	2			
T1	begin;								
T2	1	11 . 500	begin;						
T3	update compte set solde = s where numcompte = 123;	solde + 500							
T4					set solde = 123		⊦ 500)	
T5	commit;								
T6			where	numcom	m compte $t_{t} = 123$				
T7			comm	it;					
L'utilisateı	ur user2 est mis en attente		O ou	i	\bigcirc non				
Il y a inter	blocage		O ou	i	\bigcirc non				
Il y a un as	ssassinat		○ de	user1	○ de use	er2	non		
•	T6, le résultat de la requête p	our user2 est	t égal à 110	00 O oui	\bigcirc non	O			
i i i i i i i i i i i i i i i i i i i	ro, ro rosumu do m roqueto p	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,		00000	0 11011				
5.	Considérez l'exécution c	i-dessous.							
Temps	User1				User	2			
T1	begin;								
T2	:		begin;						
T3	insert into compte values (245, 500, 41);								
T4				into com: (250, 10					
T5	insert into compte values (250, 1000, 42);								
T6				into comp (245, 50	•				
L'utilisateı	ar user2 est mis en attente	○ oui	\bigcirc no	n					
Il y a inter	blocage	() oui	\bigcirc no	n					
Il y a un as		○ de user1		user2	\bigcirc non				
ii y a aii a	5545511141	O de aserr	O de	45012	O non				
	oient les 2 transactions suiva	intes:							
Begin; Select sur	m(galda)		Begin;	rom Clio	nt vyhana n	vmClia	nt-2:		
	n(soide) upte where numclient=2;				nt where n values (4				
	ompte set solde = solde+100		Commit;	Compte	, araes (T	, 1000, 1	-),		
where numclient=2;			,						
	rom Client where numClien	t=2;							
Commit;									

Proposez un ordonnancement non séquentiel de l'exécution des deux transactions en appliquant le protocole du verrouillage à 2 phases avec des verrous binaires. Notez les opérations de verrouillage et libération des verrous.

Temps	Transaction 1	Transaction 2
T1		
T2		
Т3		
T4		
T5		
Т6		
Т7		
Т8		
Т9		
T10		
T11		
T12		

T13		
T14		
T15		
T16		
T17		
T18		
T19		
T20		
Une écol relationn prof cour ense	el de la base de données de l'application est la (numprof, nomprof) par exemple, le n-uplet prof (1, gaudue gauduel. Un prof est identifié par son num es (numcours, discipline, niveau) par exemple, le n-uplet cours (1, piano, a la discipline piano et a pour niveau d (dé igne (numprof, numc, datecours)	l) signifie que le prof de numéro 1 a pour nom néro. l) signifie que le cours de numéro 1 correspond d butant). Un cours est identifié par son numéro. 020) signifie que le cours numéro 1 est enseigne).

2.Dans chacune des tables du schéma donné en début d'exercice, sur quels attributs Postgre a-t-il automatiquement créé des index ?

- 3. Soit le plan d'exécution ci-dessous.
 - a) donnez la requête SQL correspondant à ce plan

```
QUERY PLAN

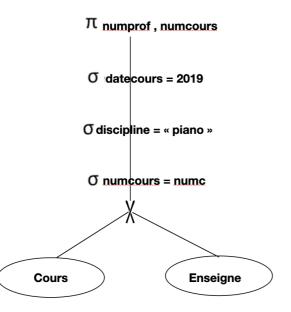
Seq Scan on prof (cost = 0.00..578.87 rows= 1 width=54)

Filter: (nomprof = 'Bupre': :text)

(2 rows)
```

b) Suivant ce plan d'exécution, y a-t-il un index sur l'attribut nomprof? Justifier.

- 3. Soit l'arbre algébrique suivant
 - a) A quelle requête correspond cet arbre (en langage naturel et en SQL)



b) Optimisez cet arbre.
12. Donnez un arbre algébrique optimisé pour la requête suivante : « les numéros et les
disciplines de cours de niveau débutant enseignés par Bertin après 2000 ».
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée
N.B. La requête devra être réalisée sans requête imbriquée