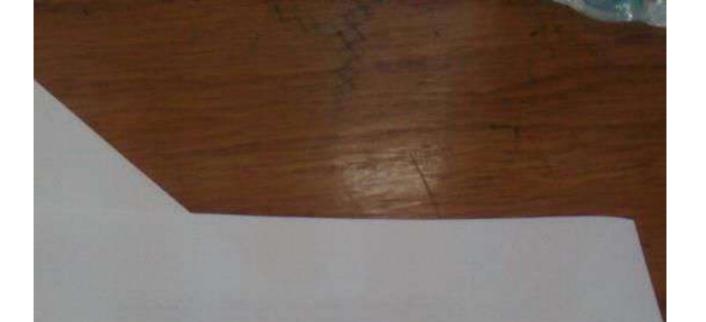
Numerorapa: CRUCERO MARCISA IRINA / 222

A.(30%) Scientifi chapmend corect protes sembleseets burebles (un singue stepuns foreshirsky). Fiscare introbave are accessa pooders in notare.

- I. Care este principalul avantaj ai utilicării pipeline ului în procesul de optimicare a intero
 - a). Restructionerarà apapul de chotare al planustor de execuție
 - bit. Faciliteira evitarea inflizării de tabele temporare
 - c) Optimizeant costal operatorulus join
 - d) Optimizeară costul operatorului de sidecpe
- 2. Care dintre următoarele afirmații descrie cel mai fidel proprietatea de izolare a tranz
 - a) Odată ce tranzacția s-a comis, modificările făcute trebuie să persiste în baza de d esucara
 - b) Toate acțiunile tranzacției se execută sau nu se execută nici una
 - c) O tranzacție lasă baza de date într-o stare consistentă dacă baza de date se affi înainte de începerea executării tranzacției.
- D d) O tranzacție se poate executa independent fără a lua în considerare efectele secu asupra altor tranzacții aflate în execuție
- 3. In ce car apare anomalia blind write?
 - a) Atunci când o tranzacție modifică un obiect fără să fi citit valoarea obiectului
- B b) Atunci când o tranzacție modifică un obiect al bazei de date modificat de o ti
 - c) Atunci când o tranzacție citește obiectul bazei de date o singură dată înainte de
 - d) Atunci când o tranzacției nu este capabilă dă citească aceeași valoarea a unu cazul în care tranzacția nu a modificat nici o valoare
- 4. Care dintre următoarele planificări sunt conflict-serializabile:
- $S_1=W_2(x)$, $W_1(x)$, $R_3(x)$, $R_1(x)$, $W_2(y)$, $R_3(y)$, $R_3(z)$, $R_2(x)$
- $S_2=R_3(z)$, $W_2(x)$, $W_2(y)$, $R_1(x)$, $R_3(x)$, $R_2(z)$, $R_3(y)$, $W_1(x)$
- $S_3=R_3(z)$, $R_3(y)$, $W_2(y)$, $R_2(z)$, $W_1(x)$, $R_3(x)$, $W_2(x)$, $R_1(x)$
- $S_4=R_2(z)$, $W_2(x)$, $R_3(z)$, $W_1(x)$, $W_2(y)$, $R_1(x)$, $R_3(x)$, $R_3(y)$
- A a) S2 \$1 S4,
 - b) S1 \$1 S2.
 - c) S3 \$1 S4.
 - d) S2 \$1 S3.
- 5. Inițial, utilizatorul A e proprietarul tabelei R, și nici un alt utilizator nu execută următoarele comenzi de către utilizatorii A,B,C și D:
- A: GRANT INSERT ON R TO B WITH GRANT OPTION:
- B: GRANT INSERT ON R TO C WITH GRANT OPTION;
- C: GRANT INSERT ON R TO D WITH GRANT OPTION;
- D. GRANT INSERT ON R TO B WITH GRANT OPTION;
- B REVOKE INSERT ON R FROM C CASCADE;

Car	e este multimea ut	ilizatorilor case au privilegiul de INSERT pe tabela R?
	a) Dour A	per transport of PARKI pe tabela R?
В	b) Doar A p B	
	d) A, B, C H D	
	an or or Chip	
6.0	are distre următo	arcle elemente nu reprezintă una dintre proprietățile ACID :
a) Atomicitate		ACID I
В	b) Concurență	
	c) Inslare	
	d) Durabilitate	
2.50	on outs whealast de-	Total Control of the
7. Care este nivelul de izolare implicit în MS SQL Server? a) Read uncommitted:		izotare implicit in MS SQL Server?
	b) Read comm	
	c) Repeatable t	
	d) Serializable.	
	of continuators.	
8. Fin	nd dată o tabelă	memorată pe 10.000 de pagini și că în buffer sunt 3 pagin
se voi	creea la primul	pas al unui algoritm general de sortare externă??
	a) 3334 subsinir	i (ultimul avånd 1 paginā)
Α	b) 1667 substrut	i (ultimul avand 4 pagini)
		i (ultimul avand I pagini)
		i (ultimul având 4 pagini)
	and an extension an order on	
9 Car	e dintre următo	nr subsiruri = rotunjire superioara(nr pag / nr pag buffer)
J. Car	a) Transparent	
^	b) Secretizarea	
А		
	c) Integritatea	
	d) Disponibilita	itea datelor
10. Ca		oarele afirmații despre planificarea de mai jos este ade
TI	T2	T3
		Read(D)
Write(.	A)	
	Read(B)	
VV-54-61		
Write()	Dand/D)	
	Read(D)	W. Learn
		Write(D)
a) est	te serială	
R West	e serializabilă	
0) 00	nonta fi general	tă dacă se urmează un protocol de blocare 2PL
c) nu	poste il general	lacă se urmează un protocd de blocare 2PL strict
d) po	ate fi generata o	aca se unincaza un protoca de orosare a
		a to the second
11 Fied	louă planificăr	idistincte S și S' formate din acțiuni ale tranzacții
II. IK G	Lil al Cl ma net	e serializabil se poate afirma că:
serializa	DH \$15 nu est	SCHAILANN SC PS
a) 5	s și S' nu sunt e	chivalente
EV	oi C' cunt echi	valente
	water macibil e	a se determine o conexiune inue a \$1.5
c) I	iu este posibil s	a se determine por fi indenlinite
d) c	conditule din de	escrierea problemei nu pot fi îndeplinite.
2000	THE PARTY OF THE P	



B. (20%)

Fie umattorul log at unei haze de date.

«start transaction, Ti». <Ti, A, 50, 20> < start_transaction, T2>; <T2, B, 250, 20>, <T1. A. 40, 50%, <Tr. C. 35, 20>, <T2, D, 45, 200. <commit, Ti>; < start_transaction, To>, <T1, E, 55, 20>, <T2, D, 50, 45>, <Ta, C, 65, 35>;

scommu Tre < start_transaction, Te>, <Tr, F, 100, 200>, <T., G. 110, 200. <commit Tp> <checkpoint</p> <T+, F, 150, 100>, < commit Tak <U, D, 40, 300» <commit U>. <T. E. 49, 140> <commu T>

Presupunând că o intrare în log are forma <XID, Obiect, ValoareNouă, ValoareVeche>, care vor fi valorile objectelor A, B, C, D, E, F & G salvate pe disc după efectuarea procesului de recuperare a datelor

- a. Dacă sistemul este întrerupt chiar înainte de a scrie < stan_transaction T > în log?
- b. Dacă sistemul este întrerupt chiar înainte ca <commit Ti> să fie salvat în log?

Fie tabelele T(A, B, C) și V(A, D, E) având următoarele proprietăți. T are 20,000 înregistrări. V are 45,000 înregistrări, 25 de întegistrări ale lui T intră într-o pagină, și 30 înregistrări ale lui V intr într-o pagină. Buffer-ul conține 102 pagini de memorie goale. Estimati costul evaluării operatorul join, folosind Page Oriented Neste Loops Join St Block Nested Loops Join pentru