A.(30%) Selectati elapanud corect pentra semblearche lutrebilei (un surgar elapans este o introblede). Fiocure introbare are acress penders in notice

L. Care este principalul avantaj al utilizării pipeline ului în procesul de optimizare a intere

a) Restricțioricară spațiul de căutare al planuslor de execuție

b) Facilitează evitarea utilizării de tabdic temporare

c) Optimizează costul operatorului join

- d) Optimizează costul operatorului de selecție
- 2. Care dintre următoarele afirmații descrie cel mai fidel proprietatea de izolare a tran-

a) Odată ce tranzacția s-a comis, modificările făcute trebuie să persiste în baza de c esucază

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 afi înainte de începerea executării tranzacției

d) O tranzacție se poate executa independent fâră a lua în considerare efectele secasupra altor tranzacții aflate în execuție

3. In ce caz apare anomalia blind write?

- a) Atunci când o tranzacție modifică un obiect fără să fi citit valoarea obiectului
- un obiect al bazei de date modificat de o b) Atunci când o tranzacție modifică
- 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 uni 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) S2 și 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;

100	are esti	c multunes	utilizatorilor care au privilegel de troccese
			utilizatorilor care au privilegiul de INSERT pe tabela R?
	(b)	Doar A s	B
	(C)	Doar A.	3 µ D
		A.B.C	ID .
6.	Care d	lintre urm	itoarele elemente nu reprezintă una dintre proprietățile ACID
		Concurrent	
		Inolare	
	(0)	Durabilita	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
7.4	Care es	ste nivelul	de izolare implicit în MS SQL Server?
	a)	Read unc	ommitted.
		Read con	
	c)	Repeatab	le reads;
	d)	Serializat	ile.
9 2	Stand of		
SC V	or cre	ea la prim	lă memorată pe 10.000 de pagini și că în buffer sunt 3 pagin
	or cre	3334 cube	ul pas al unui algoritm general de sortare externă??
	b)	1667 cube	ruri (ultimul avånd 1 paginā)
			ruri (ultimul având 4 pagini)
			ruri (ultimul având I pagini)
	۵).	ooo suoşi	ruri (ultimul avånd 4 pagini)
2. C	are di	ntre urmi	itoarele aspecte nu reprezintă un obiectiv principal al secu
			nța datelor,
			ea datelor,
			ea datelor;
			ACCOMPANIES CONTROL OF THE PARIES OF THE PAR
	4)	Disponio	litatea datelor.
00	are d	intre urm	ătoarele afirmații despre planificarea de mai jos este ade
1	are u	T2	T3
		1.2	Read(D)
	140		Keau(D)
ritte	e(A)		n.
	1000	Read(В)
rite	(B)	200	
		Read(D)
			Write(D)
a) e	ste se	rială	
6)0	ete se	rializabil	
-1-	200	te fi gene	rată dacă se urmează un protocol de blocare ZPL
0)11	u poa	To an area	ă dacă se urmează un protocd de blocare 2PL strict
a) p	oate I	i generat	i data se di incaza di protoca de siste
	Alexander		ăridistincte S și S' formate din acțiuni ale tranzadii
Fie	dou	planific	aridistincte 5 \$15 totthate din acquaint
ializ	zabil s	si S' nu e	ste serializabil se poate alirma ca.
-	Sei	S' nu sun	t echivalente
a	0 41	C? count of	hivolente
D	15 \$1	5 Sunt e	chivalente
()	nu es	ste posibi	I să se determine o conexiune între S și S'
d	cond	itiile din	descrierea problemei nu pot fi îndeplinite.
u)	COHO	aprile dill	

11. ser

B. (20%)

Fie următorul log al unei baze de date

```
<commit, Ty>;
<start transaction, Ti>;
                                             < start_transaction, T.>.
<Tr A 50, 20>,
                                             <Tr F, 100, 20>.
< start transaction, T2>;
                                             <T., G. 110, 20>.
<T), B. 250, 20>;
                                             Scommu Ty-
<T1, A, 40, 50>,
                                              scheckpoint.
                                              <T., F. 150, 100>.
<T1, C, 35, 20>,
<T2. D. 45, 20>.
                                               <commit T₁>;
                                               <U. D. 40, 300>
<commit, Ti>;
< start_transaction, T3>,
                                               <commit U>;
<Tr. E, 55, 20>;
                                               <T. E. 49, 140>
 <T2, D, 50, 45>,
                                                <commit T>
 <T2, C, 65, 35>;
```

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

- a. Dacă sistemul este întrerupt chiar înainte de a serie < start_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 ar 45,000 înregistrări. 25 de înregistrări ale lui T intră într-o pagină, și 30 înregistrări ale lui V mi într-o pagină Buffer-ul conține 102 pagini de memorie goale. Estimati costul evaluării operatoru join, folosind Page Oriented Neste Loops Join și Block Nested Loops Join pentru