Tarea 11	9
Investigar: -Niveles de aislamiento en bases de datos relacionales - Propiedades ACID	TABER 11 24/10/2025 Gutienez Gatievez Artura
Niveles de aislamiento en base En un sistema de sestión de bases de data sado en que las operaciones de una trasacción	es de datas relacionales os, los niveles de aislamiento de transacciones definen e estan aisladas de las OTRAS transacciones concurrentes
otros, garantizando la consistencia e integr	
LOS niveles de aislamiento detinen el arad modificaciones realizadas par cualquier ot se definen par s	do en que una transación debe aislarise de las transacción en el sistema de base de data.
confirmado.	na transacción les datas que aún no se han
Dectura fanstama; Producida Guando	o so esecutan dos consultas identicas, para
las Alas recuperadas son diferentes En base a estos fenamenos rel estano	idian SQL define 4 niveles de asslamentos
prede leer cambias ann bajo. En este n	slamiento más baso. En este nuel , una transa ccian nivel una transaccián puede leer cambias aún no ace, oncs , lo que permite lecturas suelas. En este adou entre si.
Lectura confirmada; El nivel de aijl confirme en el mamento de la Cetura	lamiento parantiza que evalquer dato leida se a. Par la tanto, no permite lecturas incorrectas. o de Lectura o esertira en la Filo actual,
impidion da así que otras transaccian	ner la lean, actualizado o eliminan la fall politica
escritura en las titas reserves adas para Dada que atras transacciones no peeden lecturas no repetibles.	a a las que na ce reserenta y bloqueas de a cesiones de actualization y elimina elon . I leer actualizar n. eliminar estos s.las, se evitan las

Serializable: Nivel más alto de assamento. Se garantiza que una ejecucición serializable tambia la sera. Se define como una ejecución de aperaciones en la las transacciones que se ejecutan simultainamente marecen ejecutarise en serie. Today las transacciones deben de ejecutarge secucialmente, lo que paantiza gic no haya lecturas sucias, irrepetibles no santasmas. · Propiedades ACID **Acid Properties in DBMS** ACID A = Atomicity C = Consistency I = Isolation D = Durability Permanent Allor Valid State Transactions do not affect changes nothing maintenance commitment ACID: Atamicidad, Consistencia, Isolation (Aulamiento) y Durabilid Atamicidad: Significa que una transversión sear de todo a mada: tadas sus operations, thenen exito a nonguna scaplica. S. algung parts talla, so rements toda la transacción para mantenen la consistencia de la base de datos. Contimor: SI a transquesión es exitasa los combias so aplican de farma Permanente. Apartor Percetin, S. la transperian falla, todos los cambios calizadas durante ly misma se descartaran. Consistencia: Signita que la borie de datas debe reimanecer en un estado antes y después de una transaeción * Un estada valido sigue tadas las replas, restricciones, y colactares destridas (tomo clave principales, claves externos, etc.). * Si una transacción viala alguna de estas replas se revierto para cultar datas comuntos o no validos.

* Si una transacción deduce dinero de una cuenta pera na la aprega a atra (en una

transferencial viola la consistemata.

ind	char	dre	rte	٥¡٨	930	at eta	rse	e	tre	δí	. 1	۵s	COK	e nbio	<u> </u>	ed)	tron zad	0 69 0 J	bol	≫1€. ⊌П)) †	ans	ું	cok sign	اه س	√6 2. S	e i	ורוא האסק	ام اله
Ad	lcm	N) SI	que 60	q	હિલ્		900 0	z (UN9	el tra	les) o	hta hta	40 (d,	end	a p	10	er	e e e	911 <i>0</i> .) no	CAU	Cuin	en\	ද)	óca		<u>d</u>	ተነሆי	ng
	Lee	turo	۱ ک	nο	icfe	tible	a:	(0)	mbio) زد	le .	dat	زه	en	tre	da	ا د												
50)yrc	rbil can	rda oid	d	: (o) poq	nti (d	za n	90	c		ng,	nel	rca te	. io	sa elu	Dei Dei	mai	da L c	v/ ر)	na Dijk	m	a) 4	cs.	c .	L	ى م	
d	ato ato	s 5 5	ρυ _σ	ede	r[m Per	g cc	cou Lu d	n C	en	5	iem [Hir	ori	9 C.	n sta	do do	rod i	10 5	lrm I/	od q	ام	ور د د	c 10	la Pe	pa Mc1	Sc · (A Into	٠,5		
	Be					(201 [°]	7) Tı	rans	actic	on Iso	olati	on L	.evel	s in	DBN	1S, G	eek	sfor	Gee	ks. C	oispo	nibl	e en	:					
						(201 ksfo						-						 ksfo	rGee	eks.									
		мер			.ycc		, get		y/ (., uo	.a þ	ope	, que		J. J													