## Bases de datos 1 Examen 2 BD1 - I Sem 2015 v1 - 4/6/2015

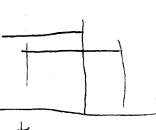
Nombre :	,, 	·	Carnet:		
Instrucciones: Sólo se tomará en el enunciado interno del exan vacía, ilegible, ambigua o con ur cambiar respuestas ya escritas, tá	nen. Use letras mayusculas na letra diferente a las perr	(A, B, C, D, E) par nitidas. No hav nens	ra contestar. Se co	onsidera como incomo	cta cualquier casilla
Las respuestas de este examen copiaré de otros exámenes, ni p deshonesto. Juro por mi honor q	rermitire que nadie copie	Darte alguna de est	s. No usaré, recib e examen. No rec	piré, ni ofreceré ayud alizaré ninguna tram	a no autorizada. No va ni procedimiento
				Firma	ر مسرت سألمنت
	.			rum	
		•			-
		•	• •		•
•	6	)	•		•
		<i>)</i>			•
				•	
				•	
		Respuesta	S .	,	:
	B © Ø € 3 A ●	© D E 4 A	<b>300</b> €	5 A B C ● E	6 <b>AB 2 0 E</b>
				1000E	12 (A) (B) (C) (C)
13 (A) (B) (C) (C) (14 (A) (C) (C) (C) (C) (C) (C) (C) (C) (C) (C	B © 0 ● 15 A B B © 0 ● 21 A B			7 A B © D ● 3 A B © ● E	18 (A) (B) (D) (E) (B) (C) (D) (E)
25 A B D E 26 A	© © E 27 A	(C) (D) (E) 28 (A) (	B (C) (D) 🗗 24	9 <b>8</b> 6 6 6 E	30 (A) (B) (C) (C)
31 (A) (B) (C) (D) (S) (A) (A)	<b>□</b> ( <b>□</b> ) ( <b>□</b> ) ( <b>□</b> ) 33 ( <b>A</b> ) ( <b>□</b> )	© (D) (E) 34 (A) (	(O(D(E) 35	5 (A) <b>(B)</b> (C) (D) (E)	36 (A) (C) (D) (E)
37 A B ● D E 38 A C 43 ● B O D E 44 A €			B © ● E 41 B © Ø E 42		
48 (A) (B) (B) (B) 50 (C)	9000 J				
●○●○○ ○○	000 00	000 00	0000	0000	00000
Correctas: 35 de 50	Porcentaje:	Ajuste:	de	Nota:	

b Por fecha y hora actual del siss c Por la fecha del sistema únicar					
Por un contador, por fecha y h		na			
Por contador y hora actual del	sistema	- <del></del>	•		
Cual de los siguientes queries com considerando que tiene el campo id_e	responde a la mandempleado como liav	era más eficiente de o	contar la cantidad	de registros en l	a tabla Emple
@ SELECT count(*) FROM Empleado;					
B SELECT count (1)		Id-P	14	<i>]</i>	
FROM Empleado;					
© SELECT count (id_emplea	ado)			-	
FROM Empleado;  @ SELECT count(id_empleado)	ido)	$\Gamma = \Gamma S$			
FROM Empleado	,				•
WHERE id_empleado=1; SELECT count(*)	•				
FROM Empleado				•	
<pre>GROUP BY id_empleado;</pre>					
Considere la relación ALFA:(P, Q, R,	S. T. II W V) com	miendo cue 3- 11-	P.O.		<del></del>
P, Q -> R, S, T	~, 2, 0, 11, 11, 25W	menno due la Have es	r, <u>Q</u>		
R -> U S -> W			-		•
S -> W T -> X					
En cuál forma normal está esta relac	ión?				•
@ 1FN	•				
2FN				•	
© 3FN					
<ul><li>∅ 4FN</li><li>⊘ 5FN</li></ul>					
<u> </u>					
Cuál es el procedimiento de recupera	ción que se ejecuta	cuando el último regi	stro del diario es 1	in punto de verific	ación?
(a) Técnica de la bitácora			•		
Técnica de paginación     Recuperación en caliente					
Recuperación normal					
Recuperación en frío					
Title es el control de acceso de bases	de deter milional	•			· .
Cuál es el control de acceso de bases  (a) Discrecional	· cams unitzado	para sistemas militares	, por su alto nivel	de seguridad y fi	gidez?
Basado en roles	P		**************************************	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
© Por XML		$\tilde{\beta}_{\alpha}^{(i)}$ .	<i>y</i> .	#1	<b>*</b>
Obligatorio Obligatorio					April 1
Por heterogeneidad de sujeto	- 1 Jan 1 Ja		- 15 - 15 - 15 - 15 - 15 - 15 - 15 - 15		* # # # # # # # # # # # # # # # # # # #
dué significa el enfoque de recuperac	ión No-steal?	<del></del>			
Cuando se utiliza un método de	fuerza para confirm	ar las transacciones a	disco × facco	The Control of the Co	V <sup>€</sup> <sub>p</sub> a.
Cuando una página caché actuali	zada por una transa	cción se puede escribi	r en el disco antes	de que acahe la s	ransacción 5
<ul> <li>Cuando una página caché actuali</li> </ul>	zada por una transa	cción no se puede esc	ribir en el disco a	ntes de que acabe	la transacción
Cuando se actualiza directamente			\	2	
Cuando no se utiliza un método	ue merza para conf	irmar las transacciones	a disco X No	[vi   €	

	To la manuscratifa de	la base de datos a	nte una catástro	fe natural	peracien			
<b>(</b>		. In hann da dataa m			i.i			
	Es la recuperación de						•	
28	Es la recuperación de	e la base de datos p	ara restaurarse a	al estado consist	ente más recie	ente justo	antes del r	nomento d
<b>a</b>	Es el levantado de la	base de datos por i	medio de línea o	de comando				
<b>②</b>	Es la corrección de e	rrores en la aplicaci	ión cuando falla	una base de da	tos		•	
-	de las siguientes intria STUDENT_GRAD	_						
'. @	GRANT select, i						•	
_	ON student_grad	•						
<b>(b)</b>	GRANT select, i		· \ > ·					
	ON student_grad		~					
_	TO ROLE manager		_	•				٠.
<b>©</b>	GRANT select, if ON student_grad TO manager WITH	ies	` ×		•			
Yak	GRANT select,							
	ON student_grad							
	TO manager WITH		1;					
(e)	GRANT select, i							
	ON student_grad	· -		<				
	TO ROLE manager		PTION;	*				
IV. @	I, II							
@@ <i>\</i> \$\@	I, II, III I, II, IV II, IV						·	
(a) (b) (d) (c) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d	I, II, III II, IV II, IV II, IV I, II, III, I	imización de consu	itas es el tiemp	o de procesamie	into de CPU.	×		
(A) (Cuá	I, II, III II, IV II, IV II, IV I, II, III, I	timización de consu il sistema de E/S de ctor a considerar en	iltas es el tiempo epende del volur a optimización d	nen de datos. e consultas.		×		
(A) (Cuá	I, II, III II, IV II, IV I, II, III, IV es de las siguientes al El mayor costo en opi El tiempo de acceso a	timización de consu il sistema de E/S de ctor a considerar en	iltas es el tiempo epende del volur a optimización d	nen de datos. e consultas.		×		
(a) (b) (b) (c) (c) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d	I, II, III II, IV II, IV II, IV I, II, III, I	timización de consu il sistema de E/S de ctor a considerar en	iltas es el tiempo epende del volur a optimización d	nen de datos. e consultas.		×		
(a) (b) (b) (c) (c) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d) (d	I, II, III II, IV II, IV II, IV II, IV III, IV III, IV IIII, IV IIII, IV IIIIIIIIII	timización de consu il sistema de E/S de ctor a considerar en	iltas es el tiempo epende del volur a optimización d	nen de datos. e consultas.		×		
	I, II, III II, IV II, IV II, IV II, II, III, I	timización de consu il sistema de E/S de ctor a considerar en	iltas es el tiempo epende del volur a optimización d	nen de datos. e consultas.		×		
	I, II, III II, IV II, IV II, IV II, II, III, I	timización de consu il sistema de E/S de ctor a considerar en	iltas es el tiempo epende del volur a optimización d	nen de datos. e consultas.		×		
	I, II, III II, IV II, IV II, IV II, III, I	timización de consu il sistema de E/S de ctor a considerar en	iltas es el tiempo epende del volur a optimización d	nen de datos. e consultas.		×		
(a) (a) (a) (b) (b) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c	I, II, III II, IV II, IV II, IV II, IV II, III, I	timización de consul sistema de E/S de ctor a considerar en optimización es au	iltas es el tiempo pende del volur optimización d mentar los resul	nen de datos. e consultas. tados intermedio		×		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
(a) (b) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c	I, II, III II, IV II, IV II, IV II, IV II, II, III, I	timización de consul sistema de E/S de ctor a considerar en optimización es ausonicurrencia de 2 tra	ultas es el tiempo epende del volur a optimización d mentar los resul	nen de datos. e consultas. tados intermedio	). X	×		
(a) (b) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c	I, II, III II, IV II, IV II, IV II, IV II, II, III, I	timización de consul sistema de E/S de ctor a considerar en optimización es ausonicurrencia de 2 tra de 2 transaccion	ultas es el tiempo pende del volur a optimización d mentar los resul ansacciones se d es en simultáne	nen de datos. e consultas. tados intermedio tados intermedio a cuando: o sobre un misn	no objeto	×		
(a) (b) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c) (c	I, II, III II, IV II, IV II, IV II, IV II, II, III, I	timización de consul sistema de E/S de ctor a considerar en optimización es ausonicurrencia de 2 tra de 2 transaccion	ultas es el tiempo pende del volur a optimización d mentar los resul ansacciones se d es en simultáne	nen de datos. e consultas. tados intermedio tados intermedio a cuando: o sobre un misn	no objeto	×		
	I, II, III II, IV II, IV II, IV II, IV II, II, III, I	timización de consul sistema de E/S de ctor a considerar en optimización es autonocurrencia de 2 transaccion critura de 2 transaccion critica de 2	iltas es el tiempo pende del volur i optimización d mentar los resul ansacciones se d les en simultáne ciones en simultáne	nen de datos. e consultas. tados intermedic a cuando: o sobre un misn áneo sobre un n	no objeto	×		
	I, II, III II, IV II, IV II, IV II, IV II, II, III, I	timización de consult sistema de E/S de ctor a considerar en optimización es autonocurrencia de 2 transaccion critura de 2 transaccionicatiura de	iltas es el tiempo pende del volur optimización d mentar los resul ansacciones se d es en simultáne ciones en simultáne	nen de datos. e consultas. tados intermedic la cuando: o sobre un misn áneo sobre un n	no objeto nismo objeto ntos objetos	×		

Las preguntas de la 12 a la 14 requieren la siguiente información: Considere los datos de la tabla que muestra en la Tabla ??.

Tiempo	TransaccionT1	TransaccionT2	ValorReal	Valor Esperado
Tl		Begin T2		T data Esperadi
12	Begin T1			
T3		Read x	x=5000	
T4	Read x		x=5000	x≈5000
75		X=X+3000	X=3000	x=5000
T6	x = x + 4000	4		\$1000 m
17		write x	ეცინ x = ?	
18		commit T2		x= 8000
19	Write x		- 22	X 9000
			X = T1	==???
			X=8000.	1 0000



12. ¿Cuál es el valor de ??

@ 3000

**6** 4000 **©** 5000

8000

**②** 9000

13. ¿Cuál es el valor de ?? ?

(a) 3000

**(b)** 4000

**©** 5000

**25** 8000

**②** 9000

14. ¿Cuál es el valor de ?????

**@** 3000

**(b)** 4000

© 5000

**@** 8000

**39000** 

15. ¿Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?

I. Una transacción siempre debe dejar la base de datos consistente.

II. Un commit confirma la transacción.

III. Una propiedad de la transacción es su durabilidad una vez que se le hace commit.

IV. Las transacciones no generan problemas de concurrencia.  $\stackrel{\checkmark}{\times}$ 

**(**) ц п

⊚rn ≺

@ II, IV ×

**78**-1, 11, 111

16. La optimización de consultas involucra optimizar los siguientes rubros:

Costo de comunicación y costo de procesamiento

Costo de acceso a la memoria secundaria y costo de procesamiento

© Costo de almacenamiento y costo de procesamiento

O Costo de procesamiento, costo de comunicación y costo de acceso a la memoria secundaria

Costo de comunicación, Costo de acceso a la memoria secundaria, Costo de almacenamiento, Costo de procesamiento

② RUS - SUR () ② R[X]: E(R:E)[X] ③ R : (E1 AND E2 AND ② (R < A ØB>S) < ØP>T - (RUS)[Z] - R[Z] U	Yaspisilisn				
(B) R(X): E (R:E) (X)	] bythe cion on the coon		- I	1 1000	
C R : (E1 AND E2 AND	. AND En) = $(((R : E1) : E2)$	2 ),) ; En · (%)	Explosicion	~ Or wall	yecc
(R <a 68="">S) <c 60="">T =</c></a>	R <a b=""> (S<o d="">T) asoci</o></a>	ativided join			
= R[Z] U	s[z] distr.	3			
18. ¿Cuál es el objetivo es aplicar las seleccio	Ones v provecciones sobre las relacion	es involvementes en la		•	
@ Utilizar el lenguaje SQL	y projectioned boole has relacion	os myoniciadas en la consul	CB ?		
Hacer uso de índices		•			
Reducir el número de filas a ser ex	aminadae	•			
Aumentar las filas a ser examinadas		rmenián nacas-is			
Hacer uso del algebra relacional	para colonia koda la lilio	imacion recesaria			
				•	
19. ¿Qué es un rollback en cascada?				•	
@ Es equivalente a un truncate table e	n cascada		. *	•	
Cuando una transacción T escribe y	valores, y una transacción S opera sol	bre esos valores pero la trai	sacción T fall	a. se debe	•
Tomback out allibas trailsack	HOHES.	•			
© Corresponde al rolback de una trans	sacción T				•
Cuando una trasancción T escribe v	alores y falla, se debe hacer rollback o	le las instrucciones de códig	o de esa trans:	acción T	•
© Cuando una trasancción T escribe v	alores y falla, se debe hacer commit d	e las instrucciones de códig	o de esa transa	cción T 💢	
20. ¿Cuál de las siguientes opciones contiene			· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		
Acceso remoto y seguridad discrecio		s de datos?	• •		
/(a) Acceso remoto y seguridad discreció	onal 🤝				
<ul> <li>Pérdida de integridad y acceso remo</li> </ul>	to¥				
Derdida de integridad y acceso remo     Acceso local y serjalización no auto	oto¥ rizada				
Pérdida de integridad y acceso remo     Acceso local y serialización no auto     Pérdida de confidencialidad y seriali	oto¥ rizada zación no autorizada			•	
<ul> <li>Pérdida de integridad y acceso remo</li> <li>Acceso local y serjalización no auto</li> </ul>	oto¥ rizada zación no autorizada				
Pérdida de integridad y acceso remo     Acceso local y serialización no auto     Pérdida de confidencialidad y serialización pérdida     Pérdida de disponibilidad y pérdida	oto⊮ rizada zación no autorizada de confidencialidad	inte concento:		•	-
Pérdida de integridad y acceso remo     Acceso local y serialización no auto     Pérdida de confidencialidad y serialización pérdida de disponibilidad y pérdida     Según la seguridad en base de datos, una perdida de disponibilidad y pérdida.	nto⊮ rizada zación no autorizada de confidencialidad política de flujo se define por el siguic	ente concepto;		•	
Dérdida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  Derdida de confidencialidad y serialicado pérdida de disponibilidad y pérdida  L1. Según la seguridad en base de datos, una particular de la Aspectos legales e informativos de la confidencialidad y acceso remo  Aspectos legales e informativos de la confidencialidad y acceso remo  Derdida de integridad y acceso remo  Derdida de confidencialidad y serialización no auto  Derdida de confidencialidad y pérdida  Derdida de confidencialidad y pérdida  Derdida de disponibilidad y pérdida de disponibilidad y perdida de disponibilidad y perdida de disp	rizada  zación no autorizada  de confidencialidad  política de flujo se define por el siguicos datos.				
Pérdida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  D Pérdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  L1. Según la seguridad en base de datos, una p  Aspectos legales e informativos de le  D Permite las transferencias de informativos de le	nto⊮ rizada zación no autorizada de confidencialidad política de flujo se define por el siguio os datos. ación que violan la política de segurid		/		
Derdida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  Derdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  L1. Según la seguridad en base de datos, una particular de la premite las transferencias de información de la permite las transferencias de información de la permite las transferencias de información de la proporcionar servicios de la permite las transferencias de información de la proporcionar servicios de la proporcionar servicionar de la proporcionar de la pro	eto⊮  rizada  zación no autorizada  de confidencialidad  política de flujo se define por el siguio os datos.  ación que violan la política de segurid  de autentificación.	ad			
D Pérdida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  D Pérdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  Según la seguridad en base de datos, una p  Aspectos legales e informativos de le  D Permite las transferencias de informaticos de informaticos de les servicios que proporcionar servicios de les sepecifica los canales a través de los	oto⊮  rizada  zación no autorizada  de confidencialidad  política de flujo se define por el siguic  os datos.  ación que violan la política de segurid  de autentificación.  s cuales se permite que se mueva la in	ad			
Derdida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  Pérdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  La Según la seguridad en base de datos, una particular de la Aspectos legales e informativos de la Permite las transferencias de informaticos de Servicio que proporcionar servicios de la Servicio que proporcionar servicio de la Servicio de la Servicio que proporcionar servicio de la Servicio de la Servicio que proporcionar servicio de la Servicio d	oto⊮  rizada  zación no autorizada  de confidencialidad  política de flujo se define por el siguic  os datos.  ación que violan la política de segurid  de autentificación.  s cuales se permite que se mueva la in	ad			
Defruida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  Pérdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  L1. Según la seguridad en base de datos, una p  Aspectos legales e informativos de le  Dermite las transferencias de informaticos de le  Servicio que proporcionar servicios de les  Especifica los canales a través de los  C Clasificación de seguridad mayor o in	oto⊮  rizada  zación no autorizada  de confidencialidad  política de flujo se define por el siguic  os datos.  ación que violan la política de segurid  de autentificación.  s cuales se permite que se mueva la in	ad			
Pérdida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  Derdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  Pérdida de disponibilidad y pérdida  L1. Según la seguridad en base de datos, una p  Aspectos legales e informativos de le  D Permite las transferencias de informaticos de locales de consecuencias de informaticos de locales de consecuencia de seguridad mayor o includad de consiste en:  L2. El protocolo de exclusión consiste en:	oto⊮  rizada  zación no autorizada  de confidencialidad  política de flujo se define por el siguic  os datos.  ación que violan la política de segurid  de autentificación.  s cuales se permite que se mueva la in	ad			
Dérdida de integridad y acceso remo  C Acceso local y scrialización no auto  Pérdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  21. Según la seguridad en base de datos, una p  Aspectos legales e informativos de le  D Permite las transferencias de informa  C Servicio que proporcionar servicios de les Especifica los canales a través de los el Clasificación de seguridad mayor o i  22. El protocolo de exclusión consiste en:  (a) La administración de la memoria	oto⊮  rizada  zación no autorizada  de confidencialidad  política de flujo se define por el siguic  os datos.  ación que violan la política de segurid  de autentificación.  s cuales se permite que se mueva la in	ad			
Defendida de integridad y acceso remo  C Acceso local y scrialización no auto  Pérdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  21. Según la seguridad en base de datos, una p  Aspectos legales e informativos de le  D Permite las transferencias de informa  C Servicio que proporcionar servicios de locales de confidencia los canales a través de locales de confidencia de seguridad mayor o in  C La administración de la memoria  D En el manejo de cerrojos	rizada  zación no autorizada  de confidencialidad  política de flujo se define por el siguic  os datos.  ación que violan la política de segurid  de autentificación.  s cuales se permite que se mueva la in  igual de las tuplas	ad			
Defentida de integridad y acceso remo  C Acceso local y scrialización no auto  Pérdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  Pérdida de disponibilidad y pérdida  La Según la seguridad en base de datos, una perdida  Aspectos legales e informativos de legales de informativos de informativos de legales de informativos de legales de informativo	nto⊮ rizada zación no autorizada de confidencialidad  política de flujo se define por el siguico os datos. ación que violan la política de segurid de autentificación. s cuales se permite que se mueva la in gual de las tuplas	ad	×		
Defidida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  Pérdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  Pérdida de disponibilidad y pérdida  La Según la seguridad en base de datos, una p  Aspectos legales e informativos de le  Dermite las transferencias de informaticos de le  Servicio que proporcionar servicios de Sespecifica los canales a través de los  Clasificación de seguridad mayor o i  La administración de la memoria  Den el manejo de cerrojos  En evitar actualizaciones en la misma de En evitar operaciones en la misma te	nto⊮ rizada zación no autorizada de confidencialidad  política de flujo se define por el siguico os datos. ación que violan la política de segurid de autentificación. s cuales se permite que se mueva la in gual de las tuplas	ad	<		
Defidida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  Defidida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  Pérdida de disponibilidad y pérdida  La Según la seguridad en base de datos, una perdida  Aspectos legales e informativos de lo Dermite las transferencias de informaticos de Servicio que proporcionar servicios de Especifica los canales a través de los Clasificación de seguridad mayor o includad de Clasificación de seguridad mayor o includad de la memoria  La administración de la memoria  Den evitar actualizaciones en la misma traces de la mism	rizada  rizada  zación no autorizada  de confidencialidad  política de flujo se define por el siguic  os datos.  ación que violan la política de segurid  de autentificación.  s cuales se permite que se mueva la in  igual de las tuplas  a tabla  abla	ad	×		
Defidida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  Defidida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  Pérdida de disponibilidad y pérdida  La Según la seguridad en base de datos, una perdida  Aspectos legales e informativos de lo Dermite las transferencias de informaticos de Servicio que proporcionar servicios de Especifica los canales a través de los Clasificación de seguridad mayor o includad de Clasificación de seguridad mayor o includad de la memoria  La administración de la memoria  Den evitar actualizaciones en la misma traces de la mism	rizada  rizada  zación no autorizada  de confidencialidad  política de flujo se define por el siguic  os datos.  ación que violan la política de segurid  de autentificación.  s cuales se permite que se mueva la in  igual de las tuplas  a tabla  abla	ad	×		
Defendida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  d Pérdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  21. Según la seguridad en base de datos, una p  a Aspectos legales e informativos de lo  D Permite las transferencias de informa  Servicio que proporcionar servicios de Especifica los canales a través de lo  Clasificación de seguridad mayor o i  22. El protocolo de exclusión consiste en:  a La administración de la memoria  D En el manejo de cerrojos  En evitar actualizaciones en la misma te  En evitar colisiones	rizada  zación no autorizada de confidencialidad  política de flujo se define por el siguico os datos. ación que violan la política de segurid de autentificación. s cuales se permite que se mueva la in igual de las tuplas  a tabla abla ción son:	ad	×		
Defidida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  Defidida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  Pérdida de disponibilidad y pérdida  La seguridad en base de datos, una perdida  Aspectos legales e informativos de la permite las transferencias de informativos de la Especifica los canales a través de local especifica los canales especifica los canales especifica los canales especifica los	rizada  zación no autorizada de confidencialidad  política de flujo se define por el siguico os datos. ación que violan la política de segurid de autentificación. s cuales se permite que se mueva la in igual de las tuplas  a tabla abla ción son:	ad	×		
Defidida de integridad y acceso remo  Acceso local y serialización no auto  Pérdida de confidencialidad y seriali  Pérdida de disponibilidad y pérdida  La Según la seguridad en base de datos, una perdida  Aspectos legales e informativos de le permite las transferencias de informaticos de les proporcionar servicios de Sespecifica los canales a través de los el Clasificación de seguridad mayor o in la permite la manejo de cerrojos  En evitar actualizaciones en la misma de la nevitar operaciones en la misma de la principales propiedades de una transación de excepciones y consistención de la manejo de cerrojos y consistención	rizada  zación no autorizada de confidencialidad  política de flujo se define por el siguico os datos. ación que violan la política de segurid de autentificación. s cuales se permite que se mueva la in igual de las tuplas  a tabla abla ción son:	ad	×		
Definida de integridad y acceso remo  C Acceso local y serialización no auto  Definida de confidencialidad y seriali  Pérdida de confidencialidad y pérdida  Pérdida de disponibilidad y pérdida  21. Según la seguridad en base de datos, una perdida  Aspectos legales e informativos de lo Dermite las transferencias de información de Servicio que proporcionar servicios de Especifica los canales a través de los Clasificación de seguridad mayor o información de seguridad mayor o información de la memoria  Den el manejo de cerrojos  En evitar actualizaciones en la misma tere en el misma tere el misma tere en el misma tere	rizada  zación no autorizada de confidencialidad  política de flujo se define por el siguico os datos. ación que violan la política de segurid de autentificación. s cuales se permite que se mueva la in igual de las tuplas  a tabla abla ción son:	ad	×		

Que la basé de datos quedará inconsistente durante la recuperación  Que el REDO será necesario durante la recuperación, ya que cualquier transacción confirmada tendrá toda en el disco antes de que se haya realizado commit  Que se pierde la información y no se puede restaurar  Que el REDO nunca será necesario durante la recuperación, ya que cualquier transacción confirmada ten zaciones en el disco antes de que se haya realizado commit  Considere el siguiente query:  ELECT [usuario]  ROM usuarios  HERE nombre LIKE '\$Juan\$';  e puede concluir lo siguiente:  Q Et query mostrado tiene un costo despreciable  Una de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  El query es altamente eficiente  Q Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  Q I, II  R. II, III  Q I, III, IV
en el disco antes de que se haya realizado commit  ② Que se pierde la información y no se puede restaurar  ② Que el REDO nunca será necesario durante la recuperación, ya que cualquier transacción confirmada ten zaciones en el disco antes de que se haya realizado commit  Considere el siguiente query:  ELECT usuario  ROM usuarios  ROM usuarios  ROM usuarios  Wile query mostrado tiene un costo despreciable  ③ Una de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  ② El query es altamente eficiente  ④ Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  ② El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  IV. La optimización depende del motor de base de datos.  ② I, II  ③ II, III  ② I, III, IV
Que el REDO nunca será necesario durante la recuperación, ya que cualquier transacción confirmada ten zaciones en el disco antes de que se haya realizado commit  Considere el siguiente query:  ELECT usuario  ROM usuarios  HERE nombre LIKE '\$Juan\$';  te puede concluir lo siguiente:  Duna de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  El query es altamente eficiente  Duna de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  IV. La optimización depende del motor de base de datos.  J. II.  J. II. II.  J. II. II.  J. II. II.  J. II. II. IV.  J. III. III.  J. III. III. IV.  J. III. IV.
Que el REDO nunca será necesario durante la recuperación, ya que cualquier transacción confirmada tenzaciones en el disco antes de que se haya realizado commit  Considere el siguiente query:  ELECT [usuar10]  ROM usuarios  HERE nombre LIKE '%Juan%';  de puede concluir lo siguiente:  (a) El query mostrado tiene un costo despreciable  (b) Una de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  (c) El query es altamente eficiente  (d) Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  (e) El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  (a) I, II  (c) I, II, IV  (d) I, III, IV  (d) I, III, IV  (e) I, III, IV  (f) I, III, IV  (f) I, III, IV  (g) I, III, III  (g) I, III III  (g) III III III  (g) III III III  (g) III III III III I
Zaciones en el disco antes de que se haya realizado commit  Considere el siguiente query:  ELECT [usuar10]  ROM usuar10s  HERE nombre LIKE '% Juan%';  de puede concluir lo siguiente:  ② El query mostrado tiene un costo despreciable  ③ Una de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  El query es altamente eficiente  ③ Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  ② El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  IV. La optimización depende del motor de base de datos.  ② I, II  ③ II, III  ② I, II, IV  ④ I, III, IV  ④ I, III, IV  ④ I, III, IV
ROM usuarios RERE nombre LIKE '\$Juan\$';  the puede concluir lo siguiente:  (a) Et query mostrado tiene un costo despreciable (b) Una de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando (c) El query es altamente eficiente (d) Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando (c) El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  (d) I, II (c) I, II, IV (d) I, III, IV (d) I, III, IV (d) I, III, IV (e) I, III, IV (e) I, III, IV (f) III, III
de puede concluir lo siguiente:  (a) El query mostrado tiene un costo despreciable  (b) Una de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  (c) El query es altamente eficiente  (d) Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  (e) El programador debe promover los filtros de texto  (c) Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  (a) I, II  (c) I, II, IV  (d) I, III, IV  (d) I, III, IV  (e) I, III, IV  (f) I, III, IV  (f) I, III, IV  (g) I, III, IV
de puede concluir lo siguiente:  (a) El query mostrado tiene un costo despreciable  (b) Una de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  (c) El query es altamente eficiente  (d) Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  (e) El programador debe promover los filtros de texto  (c) Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  (a) I, II  (c) I, II, IV  (d) I, III, IV  (d) I, III, IV  (e) I, III, IV  (f) I, III, IV  (f) I, III, IV  (g) I, III, IV
de puede concluir lo siguiente:  (a) El query mostrado tiene un costo despreciable  (b) Una de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  (c) El query es altamente eficiente  (d) Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  (e) El programador debe promover los filtros de texto  (c) Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  (a) I, II  (c) I, II, IV  (d) I, III, IV  (d) I, III, IV  (e) I, III, IV  (f) I, III, IV  (f) I, III, IV  (g) I, III, IV
② El query mostrado tiene un costo despreciable ③ Una de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando ② El query es altamente eficiente → ② Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando ② El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  IV. La optimización depende del motor de base de datos.  ② I, II ③ II, III ② I, II, IV ④ I, III, IV ④ I, III, IV ④ I, III, IV ④ I, III, IV
Una de las cosas que menos impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  El query es altamente eficiente  Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  IV. La optimización depende del motor de base de datos.  III. III.  III. III.  III. III. III.
especialmente en campos de tipo TEXT y usando  El query es altamente eficiente  Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  IV. La optimización depende del motor de base de datos.  III. III.  III. III.  III. III. IV.  III. III.
El query es altamente eficiente  Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando  El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  IV. La optimización depende del motor de base de datos.  III. III.  III. III.  III. III. IV.  III. III.
<ul> <li>Una de las cosas que más impactan sobre el rendimiento de la base de datos es el hacer búsquedas especialmente en campos de tipo TEXT y usando</li> <li>El programador debe promover los filtros de texto</li> <li>Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?</li> <li>I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.</li> <li>II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.</li> <li>III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.</li> <li>IV. La optimización depende del motor de base de datos.</li> <li>III. III.</li> <li>III. III.</li> <li>III. III. IV.</li> <li>III. III. IV.</li> <li>III. III. IV.</li> </ul>
especialmente en campos de tipo TEXT y usando  (El programador debe promover los filtros de texto  Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  IV. La optimización depende del motor de base de datos.  (III. III. III. III. III. III. III. I
Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  IV. La optimización depende del motor de base de datos.  III. III.  III. III.  III. III. IV.  III. III.
Cuáles de las siguientes afirmaciones son verdaderas?  I. La optimización de consultas se basa exclusivamente en reglas heurísticas.  II. Realizar selecciones sobre índices indexados antes que sobre índices no indexados es una regla heurística de las consultas.  III. Realizar selecciones tan pronto sea posible es una heurística apropiada para optimizar la consulta.  IV. La optimización depende del motor de base de datos.  III. III.  III. III.  III. III. IV.  III. III.
A cuál concepto hace referencia la siguiente descripción Se refiere al control del modo en que los datos llegan a lel sistema?  (a) Control de cifrado (b) Control de flujo (c) Control de accesos (d) Control de inferencias
© Control y clasificación de usuarios

C Los cerrojosd Las transaccionesEl itinerario

29. ¿Qué representan los nodos internos en un árbol de consulta?

	D Condinies - 1	ección							
	D Condiciones de sele								
- 2	Relaciones de entra								
7	Atributos a obtener	•							
_`	e) Sentencias DLL								
. ¿C	uál es el problema que	se da cuando 2 o π	nás transaccione	s requieren sir	multáneamer	te el mism	o objeto	de la bas	se de
	a) Se da un problema						_		
(	b) Se da un problema	de transaccionalidad	I						
(	Se da un problema	de seguridad							
<u>ک</u>	Se da un problema	de concurrencia							
(	Se da un problema	de memoria							
. En	Optimización de consu	ultas, el costo de una	a consulta se mi	de principalm	ente por el s	siguiente co	oncepto:		
	Cantidad de atributo						Jacop III.	•	÷
- 2	Tipos de datos de la		<b></b>						
	Indices definidos en								
	Número de tuplas a		•						
Č	Organización física					•			
_									
. ¿Ci	ales de las siguientes	afirmaciones son ver	daderas sobre N	Vormalización	?			,	
3	. Si una tabla está en :	5FN entonces cumpl	le con la 2FN.						٠.
D	. Si una tabla tiene de	pendencias transitiva	s entre sus cam	pos no ilave e	entonces está	en 4FN.	X		
Ш	. La despormalización	está penada en los	diseños de base	de datos		٠.			
-	. 2. 00011011111111111111111111111111111		macrica de bases	oc datos.					
IV	La 3FN hace referen	cia a la dependencia	multivalor.	< c calcs.		•		•	
IV	La 3FN hace referen	cia a la dependencia	multivalor.	<			•	•	
IV.	La 3FN hace referen	cia a la dependencia	multivalor.	<			•	•	
N V	La 3FN hace referen	cia a la dependencia	multivalor.	<				-	
7X 9X 9	La 3FN hace referen I I, II, III	cia a la dependencia	multivalor.	<				-	
7000	I. La 3FN hace referen I. II. III. // I. II. III	cia a la dependencia	multivalor.	<					
1 0000 I	La 3FN hace referen I I I, II, III I, II II, III III, III III, III III, III III, IV	cia a la dependencia	a multivalor.	<b>.</b>					
N ON	La 3FN hace referent I, II, III II, III III, III III, IV Cuál concepto correspo	cia a la dependencia	multivalor.	<b>.</b>	iones sobre	un grupo d	le objetos	de la bo	ase d
IN SOCIETIES IN A SOC	I. La 3FN hace reference I. I. II. III. III. III. III. III. II	cia a la dependencia	multivalor.	<b>.</b>	iones sobre	un grupo c	de objetos	de la be	ase d
	I. La 3FN hace reference I. I. II. III. III. III. III. III. II	cia a la dependencia	multivalor.	<b>.</b>	iones sobre	un grupo d	de objetos	de la bo	ase d
	La 3FN hace reference I I I, II, III II, III III, IV Cuál concepto correspo Múltiples usuarios co Concurrencia Commit	cia a la dependencia	multivalor.	<b>.</b>	iones sobre	un grupo d	de objetos	de la bo	use d
	I. La 3FN hace reference I. I. II. III. III. III. III. III. II	cia a la dependencia	multivalor.	<b>.</b>	iones sobre	un grupo d	de objetos	de la be	22se d
	La 3FN hace reference I I I, II, III II, III III, IV Cuál concepto correspo Múltiples usuarios co Concurrencia Commit	cia a la dependencia	multivalor.	<b>.</b>	iones sobre	un grupo d	de objetos	de la bi	ase d
	I. La 3FN hace reference I. I. II. III. III. III. III. III. II	cia a la dependencia	multivalor.	<b>.</b>	iones sobre	un grupo d	le objetos	de la bo	ase d
N W IA	I La 3FN hace reference I I I, II, III II, III III, IV Cuál concepto correspo Múltiples usuarios o Concurrencia Commit Transacción Rollback	onde la siguiente des	multivalor.	cia de operac	iones sobre	un grupo d	le objetos	de la bo	ase a
IV V	I. La 3FN hace reference I. I. II. III. III. III. III. III. II	onde la siguiente des con acceso a la base	multivalor.	cia de operac	iones sobre	un grupo c	le objetos	de la bo	23se a
IV	La 3FN hace referent I I I, II, III II, III III, IV Cuál concepto correspo Múltiples usuarios o Concurrencia Commit Transacción Rollback  preguntas 34 y 35 residere el siguiente gra	onde la siguiente des con acceso a la base equieren la siguient	multivalor.	cia de operac	iones sobre	un grupo d	de objetos	de la bo	225e a
IV	I. La 3FN hace reference I. I. II. III. III. III. III. III. II	onde la siguiente des con acceso a la base equieren la siguient	multivalor.	cia de operac	iones sobre	un grupo d	le objetos	de la be	ase d
IV	La 3FN hace referent I I I, II, III II, III III, IV Cuál concepto correspo Múltiples usuarios c Concurrencia Commit Transacción Rollback  preguntas 34 y 35 residere el siguiente grant ant create sessi	onde la siguiente des con acceso a la base equieren la siguient nt: on to TC;	ecripción Secuen de datos	cia de operac	iones sobre	un grupo d	le objetos	de la ba	ase d
Last Congression	I La 3FN hace reference I I I, II, III II, III III, IV Cuál concepto correspond Múltiples usuarios of Concurrencia Commit Transacción Rollback  preguntas 34 y 35 residere el siguiente granant create sessi ál es el role encargado	onde la siguiente des con acceso a la base equieren la siguient nt: on to TC;	ecripción Secuen de datos	cia de operac	iones sobre	un grupo d	le objetos	de la bo	ase d
Last Congra	La 3FN hace reference I I I, II, III II, III III, IV Cuál concepto correspo Múltiples usuarios o Concurrencia Commit Transacción Rollback  preguntas 34 y 35 residere el siguiente grant create sessi al cs el role encargado Sys	onde la siguiente des con acceso a la base equieren la siguient nt: on to TC;	ecripción Secuen de datos	cia de operac	iones sobre	un grupo d	le objetos	de la bo	ase d
IV	La 3FN hace reference I I I, II, III II, III III, IV Cuál concepto correspo Múltiples usuarios o Concurrencia Commit Transacción Rollback  preguntas 34 y 35 residere el siguiente grant create sessi al cs el role encargado Sys System	onde la siguiente des con acceso a la base equieren la siguient nt: on to TC;	ecripción Secuen de datos	cia de operac	iones sobre	un grupo c	le objetos	de la bo	ase d
IV	I La 3FN hace reference I I I, II, III II, III III, IV Cuál concepto correspond Múltiples usuarios of Concurrencia Commit Transacción Rollback  preguntas 34 y 35 residere el siguiente granant create sessi al es el role encargado Sys System TC	onde la siguiente des con acceso a la base equieren la siguient nt: on to TC;	ecripción Secuen de datos	cia de operac	iones sobre	un grupo d	de objetos	de la bo	ase d
I Last Congri	La 3FN hace reference I I I, II, III II, III III, IV Cuál concepto correspo Múltiples usuarios o Concurrencia Commit Transacción Rollback  preguntas 34 y 35 residere el siguiente grant create sessi al cs el role encargado Sys System	onde la siguiente des con acceso a la base equieren la siguient nt: on to TC;	ecripción Secuen de datos	cia de operac	iones sobre	un grupo d	de objetos	de la bo	ase d

35. ¿Cuál es el efecto de no otorgar ese permiso en un esquema?

© Solo el rol TC puede conectarse	•
(a) El esquema se nuede conectarse	
<ul> <li>② El esquema se puede conectar pero no puede ejec</li> <li>③ No se pueden crear tablas sobre el esquema TC</li> </ul>	cutar selects sobre tablas de TC
Toole of coquents 1C	
0.4	
Cuáles de las siguientes afirmaciones sobre la técnica	de paginación son falsas?
I. Una ventaja es que las páginas actualizadas camb	pian de posición en los discos, entonces se facilita el almace
III. Es segura ante transciona cuando las relaciones	
Sopra ante nansacciones conclittentes .	
IV. Requiere estrategias de administración de almacens	amiento.
@ II, IV	
<b>X</b> i iii	
© <del>J.II</del>	
@ m, rv	
<u>(€ î</u> )rv	
Po déada as a si i i	
ase de datos a efectos de realizar una recuperación?	ue se aplicaron a los elementos de datos por las distintas oper
(a) Oradata	
(b) Tsnnames	
& Log	
System log	
© DMP	
Cuál de los siguientes permisos retiran el permiso de Se	lección del usuario GE sobre la table EMPLEADO
V 1 × 20	lección del usuario GE sobre la tabla EMPLEADO que perte
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE:	lección del usuario GE sobre la tabla EMPLEADO que perter
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE;	
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE; ***  © GRANT delete ON EMPLEADO TO GE;  © REVOKE select ON EMPLEADO TO GE;	
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE;  © GRANT delete ON EMPLEADO TO GE;  © REVOKE select ON EMPLEADO TO GE;  © REVOKE select ON EMPLEADO TO PA.	lección del usuario GE sobre la tabla EMPLEADO que perten
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE; (***)  @ GRANT delete ON EMPLEADO TO GE; (**)  REVOKE select ON EMPLEADO TO PA.  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO PA.	
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE;  @ GRANT delete ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO PA;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO GE;  PREVOKE update ON EMPLEADO TO GE;	
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE;  @ GRANT delete ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO PA;  @ REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  Qué es un buffer?	
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE;  @ GRANT delete ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO PA;  @ REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  Qué es un buffer?  @ Pequeñas memorias para guardar los segmentos.  @ Grandes memorias de la memoria secundaria para esta deleta del	
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE;  @ GRANT delete ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO PA;  @ REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  Qué es un buffer?  @ Pequeñas memorias para guardar los segmentos.  @ Grandes memorias de la memoria secundaria para esta deleta del	
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE;  @ GRANT delete ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO PA;  @ REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  Qué es un buffer?  Pequeñas memorias para guardar los segmentos.  @ Grandes memorias de la memoria secundaria para es  @ Grandes memorias de la memoria principal para es  @ Es uno de los subprocesos del proceso de partición	establecer transferencia de páginas con la memoria principal.
<ul> <li>REVOKE query ON EMPLEADO TO GE;</li> <li>GRANT delete ON EMPLEADO TO GE;</li> <li>REVOKE select ON EMPLEADO TO GE;</li> <li>REVOKE select ON EMPLEADO TO PA;</li> <li>REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;</li> <li>Qué es un buffer?</li> <li>Pequeñas memorias para guardar los segmentos.</li> <li>Grandes memorias de la memoria secundaria para est</li> <li>Grandes memorias de la memoria principal para est</li> <li>Es uno de los subprocesos del proceso de partición</li> </ul>	establecer transferencia de páginas con la memoria principal.
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE;  @ GRANT delete ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE update ON EMPLEADO TO PA;  @ REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  pué es un buffer?  Pequeñas memorias para guardar los segmentos.  @ Grandes memorias de la memoria secundaria para es  @ Grandes memorias de la memoria principal para es  @ Es uno de los subprocesos del proceso de partición.  @ Pequeñas memorias de la memoria secundaria para	establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  tablecer transferencia de páginas con la memoria secundaria.  establecer transferencia de páginas con la memoria principal.
A REVOKE query ON EMPLEADO TO GE; GRANT delete ON EMPLEADO TO GE; REVOKE select ON EMPLEADO TO GE; REVOKE select ON EMPLEADO TO PA; REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  Pequeñas memorias para guardar los segmentos. Grandes memorias de la memoria secundaria para es Grandes memorias de la memoria principal para est Es uno de los subprocesos del proceso de partición. Pequeñas memorias de la memoria secundaria para  alles son las fases que componen el protocolo de bloques	establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  tablecer transferencia de páginas con la memoria secundaria.  establecer transferencia de páginas con la memoria principal.
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE; @ GRANT delete ON EMPLEADO TO GE; @ REVOKE select ON EMPLEADO TO GE; @ REVOKE select ON EMPLEADO TO PA; @ REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  Qué es un buffer?  Pequeñas memorias para guardar los segmentos.  Grandes memorias de la memoria secundaria para es  Grandes memorias de la memoria principal para est  Grandes memorias de la memoria principal para est  Pequeñas memorias de la memoria secundaria para  Ses uno de los subprocesos del proceso de partición. Pequeñas memorias de la memoria secundaria para  valles son las fases que componen el protocolo de bloque  Expansión y crecimiento	establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  tablecer transferencia de páginas con la memoria secundaria.  establecer transferencia de páginas con la memoria principal.
A REVOKE query ON EMPLEADO TO GE; GRANT delete ON EMPLEADO TO GE; REVOKE select ON EMPLEADO TO GE; REVOKE select ON EMPLEADO TO PA; REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  Qué es un buffer? Pequeñas memorias para guardar los segmentos. Grandes memorias de la memoria secundaria para es Grandes memorias de la memoria principal para est Es uno de los subprocesos del proceso de partición. Pequeñas memorias de la memoria secundaria para  uáles son las fases que componen el protocolo de bloqu Expansión y crecimiento Conversión y promoción	establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  tablecer transferencia de páginas con la memoria secundaria.  establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  ueo de dos fases?
A REVOKE query ON EMPLEADO TO GE; GRANT delete ON EMPLEADO TO GE; REVOKE select ON EMPLEADO TO GE; REVOKE select ON EMPLEADO TO PA; REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  Qué es un buffer? Pequeñas memorias para guardar los segmentos. Grandes memorias de la memoria secundaria para es Grandes memorias de la memoria principal para est Es uno de los subprocesos del proceso de partición. Pequeñas memorias de la memoria secundaria para  uáles son las fases que componen el protocolo de bloqu Expansión y crecimiento Conversión y promoción	establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  tablecer transferencia de páginas con la memoria secundaria.  establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  ueo de dos fases?
A REVOKE query ON EMPLEADO TO GE; GRANT delete ON EMPLEADO TO GE; REVOKE select ON EMPLEADO TO GE; REVOKE select ON EMPLEADO TO PA; REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  Qué es un buffer? Pequeñas memorias para guardar los segmentos. Grandes memorias de la memoria secundaria para es Grandes memorias de la memoria principal para es Es uno de los subprocesos del proceso de partición. Pequeñas memorias de la memoria secundaria para  uáles son las fases que componen el protocolo de bloqu Expansión y crecimiento Conversión y promoción Inanición e interbloqueo	establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  tablecer transferencia de páginas con la memoria secundaria.  establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  ueo de dos fases?
@ REVOKE query ON EMPLEADO TO GE;  @ GRANT delete ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO GE;  @ REVOKE select ON EMPLEADO TO PA;  @ REVOKE update ON EMPLEADO TO GE;  Qué es un buffer?  Pequeñas memorias para guardar los segmentos.  @ Grandes memorias de la memoria secundaria para es  @ Grandes memorias de la memoria principal para est  @ Es uno de los subprocesos del proceso de partición.  @ Pequeñas memorias de la memoria secundaria para  uáles son las fases que componen el protocolo de bloqu  @ Expansión y crecimiento  @ Conversión y promoción	establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  tablecer transferencia de páginas con la memoria secundaria.  establecer transferencia de páginas con la memoria principal.  ueo de dos fases?

<b>b</b> Días					
© Horas					
Minutos					
Milisegundos					
L. ¿Cuáles de las siguientes afir	maciones son verdade	ras respecto a heurísti	icas de optimización	de consultas?	
I. El EXIST en un query	es eficiente.		-		
II. El DISTINCT en un qu				•	
III. Un SELECT anidado es					•
IV. Agregar índices a una tr	idia siempre va a mej	orar et rendimiento de	e la base de datos.	×	
<b>Ø</b> T Ⅱ		SELECT			
<b>ூற்</b> ற		JLLELI			
© r'∉n'm					
<b>@</b> I, Ⅲ ×					
<b>⊚</b> rm.v X			•		
Considere le reloción PETA	EVUTALV.		n v		
L. Considere la relación BETA ( E, $X \rightarrow V$ , $T$ , A		sumendo que la mave	es E, A	•	
$ \begin{array}{c c} A, I \rightarrow E \\ E \rightarrow V \end{array} $	$^{\prime\prime}$ I $\rightarrow$ V $^{\prime\prime}$				
¿En cuál forma normal está e	esta relación?		•		
<b>₩</b> IFN		•	• •		
(b) 2FN					
© 3FN			•		*
Ø 4FN					
© 5FN	4				
1. ¿Qué se le está indicando a l	a base de datos cuand	do se crea un índice?	• •	• •	
a Los índices le indican	al motor de la base d	e datos que esa colum	na o columnas son	claves candidatas	
<b>b</b> Los índices le indican					•
C Los índices le indican					frecuencia ~
Los índices le indican					
Los índices le indican					
		<u> </u>			
. ¿Cuáles de las siguientes afir	maciones son verdade	ras?		`	
I. Una consulta SQL se tra	aduce primero en árbo	ol de consulta y luego	a álgebra relaciona	ı. 🔀	
II I in bloque de conculto	consiste en varias es	xpresiones SELECT -	FROM - WHERE	con clausulas GR	OUP BY y
		•	•		•
opcionales.				-	
opcionales .  III. COUNT es un operador					
opcionales .  III. COUNT es un operador IV. SUM es un operador de			•		
opcionales .  III. COUNT es un operador IV. SUM es un operador de					
opcionales .  III. COUNT es un operador IV. SUM es un operador de					

suceda, debería	nto de fallos				
	de serialización				
	de calidad de datos				
(d) Tratamia	nto de cifrado				
	le concurrencia				
	- Concurrencia		•		
¿Cuâles de las	siguientes afirmaciones	son verdaderas?			
L Los opera	dores binarios son coste	0808 /		•	:
II. Promover	el uso de "Select distin e ejecución es una salid	nct." efectivo para m	Ostrar valores distin	tos sobre columnes de	
III. El plan de	e ejecución es una salid	la del Optimizador de	Consultas que pue	de ejecutar un nenario	iorma enciente.
			uery se debe crear i	nuchos índices sobre l	OS atributos de le sei
oc mejora	r el rendimiento del que	ery. X			oo aaroutos de la tal
@ I, II ∨		- (			
<b>₯</b> ֈ m ^			****		•
⊚ r w×					
<b>Ø</b> 1, 11, 111					
<b>②</b> II, IV <b>∑</b>					
Cuales de las	siguientes afirmaciones	son verdaderas respe	oto o Usumisi	0	
II. Promover III. Realizar la IV. Ejecutar "	s selecciones sobre los selects count(1)çuando s	se busca contar una	cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \(
IV. Ejecutar "	elects count(1)çuando s	se busca contar una	cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \(\frac{1}{\lambda}\)
IV. Ejecutar ": ② I, II ② I, III	elects count(1)çuando s	se busca contar una (	cantidad de registros	sobre los "selectos co	punt(*)" \( \lambda \)
IV. Ejecutar ";  ② L, II  ② L, III  ③ L, IV	elects count(1)çuando s	se busca contar una (	Cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \( \lambda \)
IV. Ejecutar ";  ② I, II  ② I, III  ③ I, IV  ② II, IV	elects count(1)çuando s	se busca contar una (	Cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \( \lambda \)
IV. Ejecutar ";  @ I, II  @ I, III  @ I, IV	elects count(1)çuando s	se busca contar una d	Cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \( \frac{1}{\lambda} \)
IV. Ejecutar ";  ② I, II  ② I, III  ③ I, IV  ② III, IV  ③ II, III	caces comin i guando s	se dusca contar una (	Cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \(
IV. Ejecutar ":  ② I, II  ② I, III  ② I, IV  ② III, IV  ③ II, III	loqueos son necesarios	se dusca contar una (	Cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \( \lambda \)
IV. Ejecutar ":  ② I, II  ② I, IV  ② II, IV  ② II, III  Qué tipos de b  ③ No se req	loqueos son necesarios quiere el bloqueo	para las operaciones	cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \( \lambda \)
IV. Ejecutar "i  Q I, II  Q I, IV  Q III, IV  Q III, IV  Q II, III  Qué tipos de b  Q No se req  D Inserción	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y elin	para las operaciones	cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \( \lambda \)
IV. Ejecutar "i  I, II  I, III  I, IV  III, IV  III, III  Out tipos de b  No se req  Inserción  Inserción	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo exclu	para las operaciones minación compartido nación exclusivo	cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \(\frac{1}{2}\)
IV. Ejecutar "i  I, II  I, IV  II, IV  III, IV  III, IV  III, III  III	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y elimimodo exclusivo exclusivo exclusivo exclusivo y elimimodo exclusivo exc	para las operaciones minación compartido nación exclusivo nación compartido	cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \(\frac{1}{2}\)
IV. Ejecutar "i  I, II  I, IV  II, IV  III, IV  III, IV  III, III  Live tipos de b  No se req  Inserción  Inserción  Inserción	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo exclu	para las operaciones minación compartido nación exclusivo nación compartido	cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \(\frac{1}{2}\)
IV. Ejecutar "  ② I, II  ② I, III  ② I, IV  ② III, IV  ② II, III  Qué tipos de b  ③ No se req  ⑤ Inserción  ② Inserción  ② Inserción  ③ Inserción	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y elimimodo exclusivo y elimimodo exclusivo y elimimodo compartido y elimimodo c	para las operaciones minación compartido nación exclusivo nación exclusivo	cantidad de registros	sobre los "selectos co	ount(*)" \(\frac{1}{2}\)
IV. Ejecutar "i  I, II  I, III  I, IV  II, III  III, IV  III, III  Qué tipos de b  No se req  Inserción  Inserción  Inserción  Inserción  Inserción  Inserción	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido compartido compartido compartido compartido compartido compartido compartido compa	para las operaciones minación compartido nación exclusivo nación exclusivo minación exclusivo	de inserción y elim	sobre los "selectos co	ount(*)" \(\frac{1}{2}\)
IV. Ejecutar "i  I, II  I, III  I, IV  II, III  Ut tipos de b  No se req  Inserción  Inserción  Inserción  Inserción  Utiles de las s  I. El algebra	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido y eliminodo c	para las operaciones minación compartido nación exclusivo nación exclusivo son verdaderas sobre de consultas son equ	de inserción y elim  Optimización de Co	inación?	
IV. Ejecutar "  ② I, II  ② I, III  ③ I, IV  ③ III, IV  ④ II, III  Qué tipos de b  ④ No se req  ⑤ Inserción  ② Inserción  ② Inserción  ② Inserción  ② Inserción  ② Inserción  Inserción  ② Inserción  3. Lel algebra  II. Los joins e	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido y eliminodo co	para las operaciones minación compartido nación exclusivo nación exclusivo son verdaderas sobre de consultas son equ	de inserción y elim  Optimización de Co	inación?	
IV. Ejecutar "  I, II  I, III  I, IV  II, III  III, IV  III, III  Use tipos de b  No se req  Inserción  Inserción  Inserción  Inserción  Inserción  Lisserción	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido y eliminodo c	para las operaciones minación compartido mación exclusivo mación exclusivo minación exclusivo con verdaderas sobre de consultas son equ e consultas son más e	de inserción y elim  Optimización de Co tivalentes.	inación?	
IV. Ejecutar "  I. II  I. III  I. IV  III, IV  III, IV  III  Qué tipos de b  No se req  Inserción	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido y eliminodo co	para las operaciones minación compartido mación exclusivo mación exclusivo minación exclusivo con verdaderas sobre de consultas son equ e consultas son más e	de inserción y elim  Optimización de Co tivalentes.	inación?	
IV. Ejecutar "  (a) I, II  (b) I, III  (c) I, IV  (d) III, IV  (e) II, III  (e) II, III  (f) III, IV  (e) II, III  (f) III III  (h) III  (	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido y eliminodo c	para las operaciones minación compartido mación exclusivo mación exclusivo minación exclusivo con verdaderas sobre de consultas son equ e consultas son más e	de inserción y elim  Optimización de Co tivalentes.	inación?	
IV. Ejecutar "  ② I, II  ② I, III  ③ I, IV  ③ III, IV  ④ II, III  Qué tipos de b  ④ No se req  ⑤ Inserción  ② Inserción  ② Inserción  ② Inserción  Inserción  Usáles de las s  I. El algebra  II. Los joins e  II. Las proyec  V. Los selects	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido y eliminodo c	para las operaciones minación compartido mación exclusivo mación exclusivo minación exclusivo con verdaderas sobre de consultas son equ e consultas son más e	de inserción y elim  Optimización de Co tivalentes.	inación?	
IV. Ejecutar "  ② I, II  ② I, III  ③ I, IV  ② III, IV  ② III, III  Qué tipos de b  ③ No se req  ⑤ Inserción  ② Inserción  ③ Inserción  ② Inserción  ② Inserción  ③ Inserción	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido y eliminodo c	para las operaciones minación compartido mación exclusivo mación exclusivo minación exclusivo con verdaderas sobre de consultas son equ e consultas son más e	de inserción y elim  Optimización de Co tivalentes.	inación?	
IV. Ejecutar "  ② I, II  ② I, III  ③ I, IV  ③ III, IV  ④ III, III  Qué tipos de b  ④ No se req  ⑤ Inserción  ② Inserción  ② Inserción  ② Inserción  ② Inserción  Inserción  Usíles de las s  I. El algebra  II. Los joins e  II. Las proyec  V. Los selects	loqueos son necesarios puiere el bloqueo modo compartido y eliminodo exclusivo y eliminodo exclusivo y eliminodo compartido y eliminodo c	para las operaciones minación compartido mación exclusivo mación exclusivo minación exclusivo con verdaderas sobre de consultas son equ e consultas son más e	de inserción y elim  Optimización de Co tivalentes.	inación?	