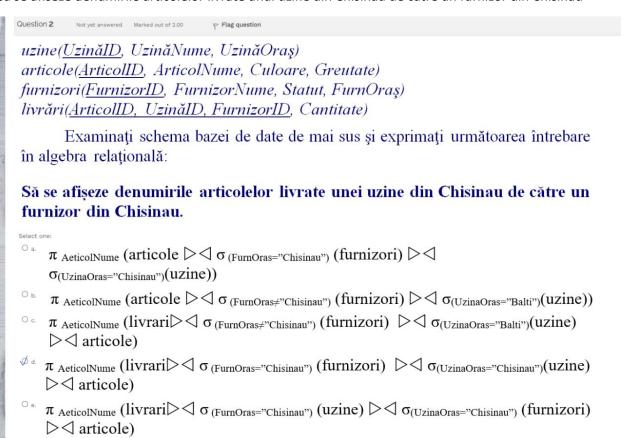
Multimea minimala de attribute care identifica in mod unic fiecare tuplu al unui relatii in modelul relational corespunde notiunii de:

Question 1 No	ot yet answered Marked out	of 1.00 P Flag question			
Mulțimea mini	mală de atribute car	re identifică în mod unic fie	ecare tuplu al unei relații în mod	delul relațional corespunde noțiunii	de:
Select one or more:	u este corectă				
□ b. Cheie ext	ernă				
Cheie sec	cundară a relației				
d. Cheie pri	mară a relației				
■ Lucrare individu	uală / Algebra Relațională	Jump to	¥	Îndrumar SQL Server	Next page

Sa se afiseze denumirile articolelor livrate unui uzine din Chisinau de catre un furnizor din Chisinau



Sa folosim urmatoare

Calculați $\pi_B(r) \cap \pi_B(s)$. Care dintre următoarele înregistrări va fi în rezultat?

Select one:

O b. (5)

O c. (2)

O d. (1)

Sa se afiseze cine a produs cel putin un film care nu ruleaza nici intr-o sala?

```
Săli(Denumire, Orar, Titlu)
filme(Titlu, Regizor, Actor)
producere(Producător, Titlu)
vizionări(Spectator, Titlu)
preferințe(Spectator, Titlu)
```

Notă:

Un film este montat de un regizor, dar poate fi finanțat de mai mulți producători. Un spectator poate prefera un film fără să-l vizioneze.

Examinați schema bazei de date de mai sus și exprimați următoarea întrebare în algebra relațională:

Să se afișeze cine a produs cel puțin un film care nu rulează nici într-o sală?

```
\pi_{\text{Producator}}(\text{producere} \ \triangleright \ \triangleleft \ (\pi_{\text{Titlu}} \ (\text{filme}) - \pi_{\text{Titlu}} \ (\text{sali})))
\pi_{\text{Producator}}(\text{producere} \ \triangleright \ \triangleleft \ (\pi_{\text{Titlu}} \ (\text{filme}) - \pi_{\text{Titlu}} \ (\text{filme})))
\pi_{\text{Producator}}(\text{preferințe} \ \triangleright \ \triangleleft \ (\pi_{\text{Titlu}} \ (\text{filme}) - \pi_{\text{Titlu}} \ (\text{sali})))
\pi_{\text{Producator}}(\text{producere} \ \triangleright \ \triangleleft \ \pi_{\text{Titlu}} \ (\sigma_{\text{Orar} = 0} \ (\text{filme})))
\pi_{\text{Producator}}(\text{producere} \ \triangleright \ \triangleleft \ \pi_{\text{Titlu}} \ (\sigma_{\text{Orar} = 0} \ (\text{sali})))
```

Afirmatia 1: Un tuplu este un rând intr-o relatie

Afirmatia 2: Este posibila existenta mai multor chei externe in aceeasi relatie

Questio	n 5 N	lot yet answered	Marked out of 1.00	Flag question	
Afirma	ația 1: Un	tuplu este	un rând într-o re	lație	
Afirma	ația 2: Est	te posibilă e	xistenţa mai mu	ıltor chei externe în a	ceeași relație
Select o		1 este core	ctă, iar Afirmatia	2 este falsă	
O b.	,		,		
	Ambele a	afirmații sun	t false		
O c.	Afirmația	1 este falsā	ı, iar Afirmația 2 e	este corectă	
⊘d.	Ambele a	afirmații sun	t adevărate		

Pentru a reprezenta legătura dintre tabele este utilizata



Fie relatia...

Question 7

Not yet answered Marked out of 4,00

Fie relațiile r(ABC) și s(ABC) de mai jos:

r	A	В	C
	a1	b2	c 1
	a2	b1	c1
	al	b2	c2
	al	b1	cl
	a1	b3	c2
	a2	b2	c2
	a2	b1	c2

S	A	В	C
	a2	b1	c2
	a2	b2	c2
	a2	b1	c 3
	al	b2	c1
	a2	b2	c1

Să se găsească relația reprezentată de expresia algebrei relaționale:

$$\sigma_{(A=a1)\&(C\neq c2)}(r \cap {^\sim}s) \,{\triangleright} {\triangleleft}\, \pi_{ABC}(r \backslash s)$$

Select one:

° 1,b1,c1>

° = <a1,b2,c1>

<a2,b2,c2>

<a1,b1,c1>

<a2,b2,c1>

<a1,b2,c2>

<a1,b1,c1>

° a1,b2,c1>

<a1,b1,c1>

<a2,b2,c1>

O submultime a supercheii este o cheie candidat in cazul când:

Not yet answered	Marked out of 1.00	Flag question	
ime a superche	eii este o cheie c	andidat în cazul când:	
submulțime ni	u este o supeche	eie	
re submulțime	este o superche	eie	
submulțimile	sunt superchei		
nulțimea este c	supercheie		
	ime a superche submulțime no re submulțime	ime a supercheii este o cheie co	ime a supercheil este o cheie candidat în cazul când: submulțime nu este o supecheie re submulțime este o supercheie

Sa folosim urmatoarele relatii

		e relații r și s.			
A	В				
3	3	В	C	D	
4	6	4	5	1	
3	2	3	5	3	
5	3	6	1	3	
6	3				

Calculați r ⋈ s. Să presupunem că fiecare înregistrare are schema (A, B, C, D). Care dintre următoarele înregistrări nu va fi în rezultat?

Select one or more:

(4, 6, 1, 1)

b. (6, 3, 5, 3)

c. (5, 3, 5, 3)

In limbajul SQL, folosind "CASCADE ON UPDATE" ca optiune a constructiei 'FOREIGN KEY":

În limbajul SQL, folosind "CASCADE ON UPDATE" ca opțiune a construcției "FOREIGN KEY":

Select one:

- $^{\bigcirc}$ a. Noua valoare este afișată pe toate rândurile din tabelul curent
- $^{\circlearrowleft}$ b. Noua valoare este afișată pe toate rândurile relative ale tabelului asociat
- $^{\circ}$ c. Toate rândurile din tabelul principal sunt șterse

titlurile de filme în care toți actorii sunt de același sex

```
filme (FilmID, Titlu, DirectorID, An, CostProducere)
artisti (ActorID, Nume, Prenume, Sex, DataNastere, Nationalitatea)
roluri (FilmID, ActorID, Rol)
```

Examinați schema bazei de date de mai sus și exprimați următoarea întrebare în algebra relațională:

Să se afișeze titlurile de filme în care toți actorii sunt de același sex

Select one:

- \circ a. π_{Titlu} ((filme) $\triangleright \lhd \sigma_{Sex \neq Sex1}$ ((artisti $\triangleright \lhd roluri$) $\triangleright \lhd roluri$) $\triangleright \lhd roluri$) ρ FilmID1, ActotID1, Rol1, Nume1, Sex1, Datanastere1, Nationalitatea1 \leftarrow FilmID, ActotID1, Rol1, Nume1, Sex, Datanastere1, Nationalitatea (artisti $\triangleright \lhd roluri$))) $-\pi_{Titlu}$ (filme)
- \circ b. π_{Titlu} ((filme) $\circ \pi_{Titlu}$ ((filme) $\triangleright \circlearrowleft \sigma_{Sex \neq Sex1}$ ((artisti $\triangleright \circlearrowleft$ roluri) $\triangleright \circlearrowleft$ FilmID1=FilmID ρ FilmID1, ActotID1, Rol1, Nume1, Sex1, Datanastere1, Nationalitatea1 \leftarrow FilmID, ActotID, Rol, Nume, Sex, Datanastere, Nationalitatea (artisti $\triangleright \circlearrowleft$ roluri)))
- $\pi_{Titlu} (filme) \pi_{Titlu} ((filme)) \triangleleft \sigma_{Sex = Sex1} ((artisti) \triangleleft roluri) \triangleright \triangleleft FilmID1 = FilmID1 = FilmID1 = FilmID1 = FilmID1, ActotID1, Rol1, Nume1, Sex1, Datanastere1, Nationalitatea1 \leftarrow FilmID, ActotID1, Rol1, Nume1, Sex1, Datanastere1, Nationalitatea1 \leftarrow FilmID1, ActotID1, Rol1, Nume1, Sex1, Datanastere2, Nationalitatea1 (artisti) <math>\triangleright \triangleleft roluri)))$
- $\begin{array}{lll} & & & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & &$

Considerm tabelul rA, B, C) cu următorul continut (instantă). Pe baza acestui continut, ce atribut poate fi ales în calitate de cheie primara?

Considerăm tabelul r(A, B, C) cu următorul conținut (instanță). Pe baza acestui conținut, ce atribut poate fi ales în calitate de cheie primară?

r	Α	В	С
	1	1	0
	0	null	-1
	3	2	10
	1	3	5

Select one:

O a. Niciuna dintre cele menționate.

O b. Atributul A.

O c. Atributul B.

✓ d. Atributul C.

Sa se afiseze numele persoanelor care au rezervat o camera intr-un hotel din regiunea unde ele locuiese.

```
persoane (PersNume, PersOraș, PersRegiune, PersTelefon)
hoteluri(HotelNume, HotelOraș, HotelRegiune, Categorie, Proprietar)
rezervare(PersNume, HotelNume, ÎnceputCazare, SfârșitCazare)
```

Examinați schema bazei de date de mai sus și exprimați următoarea întrebare în algebra relațională:

Să se afișeze numele persoanelor care au rezervat o cameră într-un hotel din regiunea unde ele locuiesc.

```
Select one:

a. π PersNume(σ (PersRegiune≠HotelRegiune) (persoane ▷ < hoteluri▷ < rezervare))

π PersNume(σ (PersRegiune=HotelNume) (persoane ▷ < rezervare))

π PersNume(σ (PersRegiune=HotelRegiune) (persoane ▷ < rezervare ▷ < hoteluri))

π PersNume(σ (PersRegiune=HotelRegiune) (persoane ▷ < hoteluri))

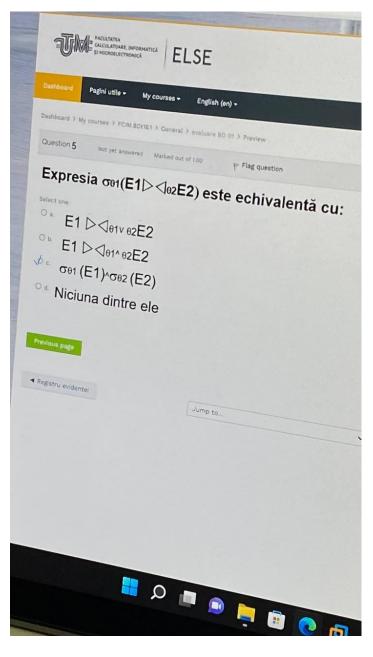
π PersNume(σ (PersRegiune=HotelRegiune) (persoane ▷ < hoteluri))

π PersNume(σ (PersRegiune≠HotelNume) (persoane ▷ < hoteluri))
```

O submultime a superchei este o cheie candidat in cazul când: Select one:

O submulțime a supercheii este o cheie candidat în cazul când:
Select one:
Toate submulțimile sunt superchei
О b. Nicio submulțime nu este o supecheie
Submulțimea este o supercheie
O d. Fiecare submulțime este o supercheie
Multimea de atribute ale unei relatii ale carei valori trebuie sã coincida cu valorile unei chei candidat
altei relatii se numeste:
Mulțimea de atribute ale unei relații ale cărei valori trebuie să coincidă cu valorile unei chei candidat a altei relații se numește:
Select one:
Cheie candidat
○ c. Cheie unică
O d. Cheie primară
O e. Supercheie

Expresia Este echivalenta cu:



Fie relațiile r(ABC) și s(ABC) de mai jos:

s(ABC) de mai j							
r	A	B	C				
DATE:	a1	b2	c1				
	al	b1	cl				
	al	b1	c2				
	a2	b2	cl				
	a2	b3	c1				
	a2	b2	c2				
	a2	b1	c2				

s	A	В	C
	a2	b1	c2
	a1	b2	c1
	a2	b2	c2
	a3	b1	c2
	al	b2	c2

Să se găsească relația reprezentată de expresia algebrei relaționale: $\sigma_{(A=a1) \,\vee\, (A=a3)(^{\sim}T \cup s)} \triangleright \triangleleft \pi_{ABC(s \mid ^{\sim}T)}$

Select one:

° 2

° 6 < a3,b2, c1>

< a3,b1, c2 >

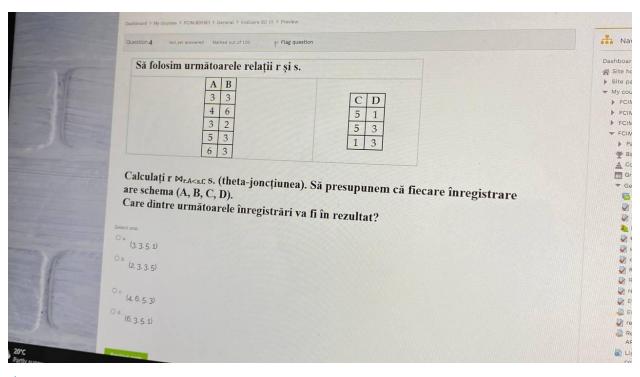
<a>a3,b1,c2>

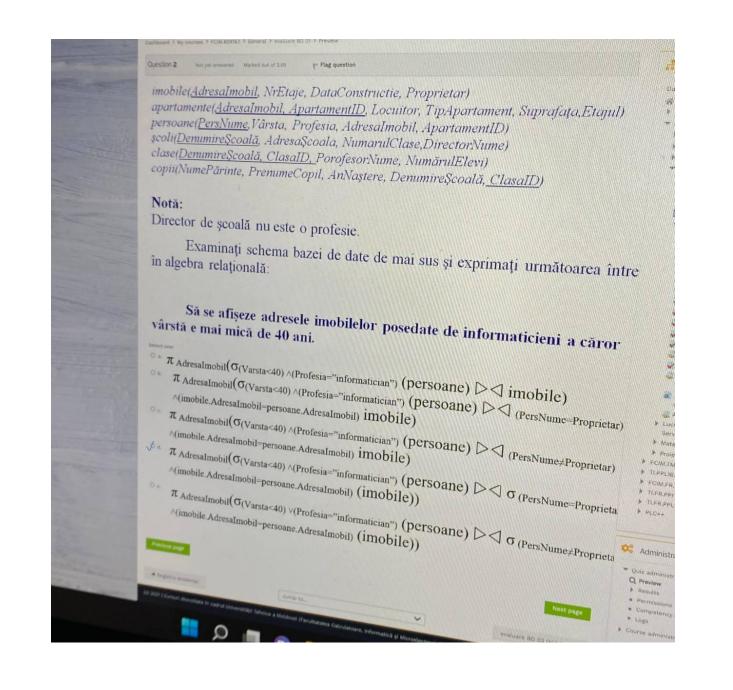
° 4 < a2,b3, c2 >

<a1,b2,c1>

° < a1,b2, c1>

< a3,b1, c2 >





✓		