- 1. Un atribut reprezintă: o proprietate care descrie o anumita caracteristica a unei entitati
- 2. Organizarea datelor sub forma unui graf orientat e folosită în: modelul rețea
- 3. Constrangerile de integritate reprezintă: o verificare automata a datelor în cazul operatiilor de inserare, stergere și modificare
- 4. Independenta logoca a datelor se refera la posibilitatea de: schimbare a schemei conceptuale fără modificarea schemelor externe
- 5.Un join cu RxfS pe doua relații R și S implica efectuarea: unui produs cartezian pe R și S urmat de o selecție după conditia F
- 6. Operatorul tău lista atribute (r) are ca efect: orodnarea relatiei r după atributele din lista
- 7. Operatiile Tau(r), $R \times S$ și $R \times Tau((r))$ intersectat (s)) (s) sunt echivalente: da, deoarece reprezintă un semi-join
- 8. Elementele unei relații în modelul relational se numesc: tupluri
- 9. Scema unei relații în modelul relational reprezintă: structura unei tabele
- 10. o cheie primary key a unei relații nu accepta: valori nule sau duplicate pe coloanele care o definesc
- 11. Pentru a sterge date dintr-o coloana a unei tabele pe care e definita o Foreign Key: nu exista nicio restrictie
- 12. Modelul Entitate-Asociere clasic permite reprezentarea bazei de date prin : entitati, atribute ale entitailor și asocieri
- 13. Care regula de modelare e adevărata în modelul EA: antitatile au informații descriptive, iar atributele nu; atributele ultivalorice trebuie reclasificate în entitati
- 14. Entitatea Autor(id_autorm nume, adresa) poate avea o conectivitate cu entitatea Carti(id_carte, id_autorm titlu, editura) de tipul: 1:N și N:N
- 15. O dependentă functionala reprezintaL o legătura intre atribute
- 16. Dacă y inclus în x, atunci x->y se obtine prin axioma de: reflexivitate
- 17. dacă x->y și x->z, atunci x->yz se obtine prin: reuniune
- 18. Fie $R = \{ABCDE\}$ și $F = \{AB->CD, C->DE\}$ atunci R are o supercheie pe : AB
- 19. O dependentă functionala X->A strict inclusia într-o cheie a relatiei R se numește: dependentă partiala
- 20. Dacă consideram ca relația COMPONENTE(cod_comp, den_comp, cod_furnizat, den_furnizata, pret_unitar) are cheia (cod_comp, cod_furnizat) atunci este în forma normala FN2: nu, pentru ca are dependente partiale
- 21. Relația R = ABCDE cu dependentele F = $\{A->B, B->A, a->C, D->E\}$ și cheile AD și BD are atribute prime pe : A,B,D
- 22. Dacă consideram ca relația TELEFOANE(id_tel, id_furnizor, seria, pret_unitar) are cheia (id_tel, id_furnizor) atuni relația e în FN3? Nu, deaorece are dependente partiale
- 23. Un model de date reprezintă: un ansamblu de reguli și concepte pentru descerea structurii unei BD
- 24. O entitate a bazei de date reprezintă: un obiect al bazei de date care are o reprezentare unica
- 25. Dacă x->y atunci și xz->yz se obtine prin axioma de: augmentare

- 26. Tabela Carti(id_carte, titlu, id_autor, editura) se poate relationa cu Autor(id_autor, nume, adresa): Dam după id_autor, numai dacă coloana este cheie primara în ambele tabele
- 27. Modelul Entitate-Asociere extins perminte reprezentarea bazei de date prin: entitati, atribute ale entitatilor, asocieri și ierarhii
- 28. Dacă conisdera ca o carte are un singur autor, rezultatul transformarii din modelul EA în MR pt entitatile Carti(id_carte, titlu, editura) și Autori(id_autor, nume, adresa) este: Carti(id_carte, titlu, editura), Autori(id_autor, nume, adresa, id_carte)
- 29. O coloana a unei tabele pe care se defineste o Foreign Key, se poate relationa cu : o coloana din alta tabela definita cheie unica/ cheie primara
- 30. Fie relația R-> ABCDE, cu mulțimea de dependente functionale F = {A->B, AE->C, D->A, B->D}. Care descompunere are proprietatea de join fără pierderi? P = (ABD, ACE)
- 31. Fie R = ABCDE și F= $\{A->B, B->C, A->C, D->E\}$. Atunci o cheie a lui R este: AD
- 32. Mulțimea de dependente functionale $f = \{AB-> CDE, D->E\}$ are forma canonica: $\{AB->c, AB->d, d->E\}$
- 33. $F = \{A->B, A->F, B->E, D->B, F->A\}$, atunci P = (AB, DCD, DEF, CDE) păstrează dependentele functionale pe F? Nu
- 34. Atunci când o relație R poate fi reconstruita fără pierderi din unele proiectii ale sale, se spune ca avem: o dependentă jonctionala
- 35. Care dintre urmatoarele relații de incluziune sunt adevărate: FN5 < FN4 < FNBC
- 36. Dacă x->y și wy->z, atunci wx->z-wy se obtine prin axioma de pseudotranzitivitate
- 37. Graful de strategii repezinta: o metoda pentru studierea tehnicilor de optimizare a interogarilor
- 38. O funcție sql de grup se poate folosi direct în: clauza having a unei cereri select
- 39. O cerere select cu un join de tip outer join .. on returneaza: liniile rezultatea din corelarea liniilor cu valori nule și nenule pe coloanele de join
- 40. O baza de date SQL: folosește chei de identificare pt regasirea datelor
- 41. Inserarea datelor într-o tabela, prin intermediul unui view, se poate face: numai prin vederile create pe o singura tabela respectand constrangerile de integritate
- 42. Ce face clauza check? Forteaza valoarea unei coloane sa verifice o conditie prestabilita după ce se realizeaza conditia de join
- 43. Cu același continut și nume al tabelului se poate modifica o tabela printr-un view? Da
- 44. Când e în FN3 și nu e în FNBC? Pentru a fi în FN3 trebuie sa aibă un atribut prim sau X să fie supercheie pt R
- 46. Ce contin nodurile unui garf de strategie? Nodurile sunt asimilate tabelelor și operatorilor: graful are un nod rezultate, fiind un nod tablea care reprezintă rezultatul interogarii și nodurile la care nu sosesc arcuri se numesc noduri de baza, iar celelalte noduri intermediare.
- 47. Ce este un join? Produs cartezian urmat de un select
- 48. Reguli pentru a fi în FN4? Este în FNBC și dacă orice dependentă multivalorica netriviala X Y are în partea stânga o supercheie

- 49. Reguli pentru a fi în FN5? Dependentă jonctionala care reconstruieste schema originala este una triviala și fiecare relație în dependentă jonctionala constituie cu toate atributele sale o supercheie a relatiei originale
- 50. Ce fel de operator este tău? De sortare
- 51. Doua multimi de dependente fuctioanle F și G sunt echivalente dacă: F+ = G+
- 52. Mulțimea de atribute X este cheie pentru relația E dacăa. X determina functional toate atributele relatiei R; b. X este mulțime minimala; c. ambele condiții de la a și b simultan
- 53. Dacă o relație este în FN3, atunci este întotdeauna și în FNBC? Nu, deoarece poate sa conțină și dependente care nu au în partea stânga o supercheie
- 54. Fie R = ABCD cu mulțimea de dependente functionale F = {AB->C, ab->D, D->A} și cheia AB. Atunci care din descompunerile urmaoare este în FNCB cu pastrarea proprietatii jfp? P = (ad, bcd)
- 55. Fie relația R ABCDEF cu mulțimea de dependente functionale $F = \{a->b, a->f, b->e, d->b, e->a\}$ și cheia cd. Atunci care dintre descompunerile următoare nu sunt în fn3 cu pastrarea depentelor functioanle și proprietate jfp? P = (ABF, BE < DB < EA < CD)
- 56 Fie R = ABCDE cu mulțimea de dependete functionale $F = \{a-b, a-bc, bc-be\}$. Care dintre urmatoarele descompuneri sunt în fn3 cu pastrarea dependentelor functionale? P = (abc, bcde)
- 57. Care dintre urmatoarele dependente multivalorice sunt triviale? a. Numai dependetele x->y unde x inlcus în Y; b numai dependetele x->y pt care xUy = R; c. ambele variante
- 58. Care dintre urmatoarele reguli de echivalenta sunt corecte? sigmaf(e1-e2) = sigmaf(e1) sigmaf(e2)
- 59. Într-un graf de strategii nodurile sunt asimilate: atât tabelelor cât și operatorilor
- 60. Dacă o subcerere SQL returneaza o pereche de coloane, atunci în clauza where a cererii principale se poate folosi operatorul: "in" intre perechile de coloane din cererea principala și subcerere, specificate intre paranteze
- 61. Itr-un join de timp join.. on conditia de join se pune: numai de coloanele de același tip
- 62. Inserarea datelor într-o tabela, prin intermediul unui view, se poate face: da, dacă view-ul este creat pe o singura tabela și nu violeaza constrangerile de integritate 63. Care dintre afirmatiile de mai jos sunt adevărata pt o baza de date NoSQL?
- Permite duplicarea de date deoarece nu e normalizata