Top of Form





|  |  |
| --- | --- |
| **Egzamin Dzienne 2011\_12 poprawa** **Parametry testu:** Liczba pytań: 20 Czas (min.): 30 Przynajmniej jedna opcja poprawna Punktacja: Duże punkty (punkt za całą odpowiedź poprawną) |  |

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| 1 | W schemacie gwiazda: | |
|  | wszystkie tabele muszą być znormalizowane |  |
|  | tabela faktów musi być znormalizowana, a tabele wymiarów nie |  |
|  | tabele wymiarów muszą być znormalizowane a tabela faktów nie |  |
|  | wszystkie tabele mogą być nieznormalizowane |  |
| 2 | W bloku PL/SQL (między BEGIN i END) występują: | |
|  | instrukcje SQL\*Plus |  |
|  | instrukcje SQL |  |
|  | sekcja wyjątków |  |
|  | deklaracje klas |  |
| 3 | Które z mechanizmów są charakterystyczne dla rozproszonej bazy danych: | |
|  | blokady |  |
|  | replikacja danych |  |
|  | transformacja STAR |  |
|  | partycjonowanie tabeli |  |
| 4 | Związkowi jednoznacznemu odpowiada w relacyjnej bazie danych: | |
|  | klucz obcy |  |
|  | wartość NULL |  |
|  | indeks w tabeli |  |
|  | kolumna w tabeli |  |
| 5 | W jaki sposób tworzy się procedurę: | |
|  | CREATE PROCEDURE nazwa(lista parametrów) AS |  |
|  | CREATE PROCEDURE nazwa(lista parametrów) RETURN Typ AS |  |
|  | CREATE PROCEDURE nazwa(lista parametrów) RETURN Typ IS |  |
|  | CREATE PROCEDURE nazwa(lista parametrów) IS |  |
| 6 | Które ze sformułowań są prawdziwe w modelu relacyjnym: | |
|  | może być wiele kluczy obcych |  |
|  | może być wiele kluczy jednoznacznych |  |
|  | może być wiele indeksów |  |
|  | może być wiele kluczy głównych |  |
| 7 | Jaka jest wartość wyrażenia True OR Null: | |
|  | jest nieokreślone |  |
|  | False |  |
|  | Null |  |
|  | True |  |
| 8 | Politycy należą do partii politycznych (czasami je zmieniają, czasami dokonują ich podziału). Partie polityczne, przed wyborami, tworzą koalicje wyborcze. Który z poniższych schematów jest najodpowiedniejszy z punktu widzenia zasad projektowania baz danych: | |
|  | Politycy(id\_polityka, imię, nazwisko); Partie(id\_partii, nazwa, od, do); Koalicje(id\_koalicji, data\_wyborów); Członkowie(id\_partii, id\_osoby, od, do); W\_koalicji(id\_partii, id\_koalicji, od, do) |  |
|  | Partie(id\_partii, nazwa, koalicja, polityk, od, do) |  |
|  | Osoby(id\_osoby, imię, nazwisko, id\_partii); Partie(id\_partii, nazwa, id\_koalicji); Politycy(id\_osoby, id\_partii, od, do); Koalicje(id\_koalicji, data\_wyborów) |  |
|  | Politycy(id\_polityka, imię, nazwisko, id\_partii, od, do); Partie(id\_partii, nazwa, od, do); Koalicje(id\_koalicji, data\_wyborów); W\_koalicji(id\_partii, id\_koalicji, od, do) |  |
| 9 | Za pomocą operatora INNER JOIN można: | |
|  | utworzyć złączenie zewnętrzne dwóch tabel |  |
|  | utworzyć złączenie wewnętrzne dwóch tabel |  |
|  | utworzyć różnicę dwóch tabel |  |
|  | utworzyć sumę dwóch tabel |  |
| 10 | Dana jest tabela Osoby(Imie, Nazwisko, Zarobki). Które z następujących instrukcji są składniowo poprawnymi instrukcjami SQL w Oracle: | |
|  | DELETE FROM Osoby WHERE USER='KOWALSKI'; |  |
|  | SELECT Osoby.Nazwisko, Osoby.Imie, Osoby.Zarobki WHERE Osoby.Zarobki>1000; |  |
|  | UPDATE Osoby SET Nazwisko=USER; |  |
|  | INSERT INTO Osoby VALUES ('Jan', 'Kowalski', 2000) WHERE USER = 'KOWALSKI'; |  |
| 11 | Jakie są rodzaje parametrów procedur: | |
|  | NULL |  |
|  | OUT |  |
|  | IN OUT |  |
|  | IN |  |
| 12 | Wskazać poprawne zapytanie SQL znajdujące pracowników zarabiających minimalną pensję na ich stanowiskach pracy: | |
|  | SELECT ename, job, MIN(sal) FROM emp GROUP BY job; |  |
|  | SELECT ename, job, sal FROM emp WHERE sal = (SELECT MIN(sal) FROM emp GROUP BY job); |  |
|  | SELECT ename, job, sal FROM emp e WHERE sal = (SELECT MIN(sal) FROM emp WHERE job = e.job); |  |
|  | SELECT ename, job, sal FROM emp WHERE(sal,job) in (SELECT MIN(sal),job FROM emp GROUP BY job); |  |
| 13 | Nazwa kursora może się pojawić w następujących kontekstach: | |
|  | OPEN nazwa\_kursora |  |
|  | SELECT nazwa\_kursora |  |
|  | EXIT WHEN nazwa\_kursora%NOTFOUND |  |
|  | GOTO nazwa\_kursora |  |
| 14 | Dany jest schemat relacyjny R={Ulica, Kod, Sklep}, F = {Ulica->Kod; Sklep->Ulica}. Schemat ten: | |
|  | jest w III postaci normalnej |  |
|  | nie jest ani w III postaci normalnej ani w postaci normalnej Boyce'a-Codda |  |
|  | jest w III postaci normalnej ale nie jest w postaci normalnej Boyce'a-Codda |  |
|  | jest w postaci normalnej Boyce'a-Codda |  |
| 15 | Dane są dwie tabele Osoby(Imie, Nazwisko, Zarobki, Id\_działu) oraz Działy(Id\_działu, Nazwa). Które z następujących instrukcji są poprawnymi instrukcjami SQL w Oracle: | |
|  | UPDATE Osoby SET Id\_działu=NULL WHERE 5>(SELECT COUNT(\*) FROM Działy); |  |
|  | SELECT Osoby.Nazwisko, COUNT(Działy.Nazwa) FROM Osoby, Działy WHERE Osoby.Id\_działu=Działy.Id\_działu GROUP BY Osoby.Nazwisko HAVING COUNT(Id\_działu)<2; |  |
|  | DELETE FROM Osoby, Działy WHERE Osoby.Nazwisko='KOWALSKI' AND Działy.Nazwa='KASA' AND Osoby.Id\_działu=Działy.Id\_działu; |  |
|  | INSERT INTO Osoby VALUES ('Jan', 'Kowalski', 2000) WHERE Osoby.Id\_działu = 23; |  |
| 16 | Indeks haszowany zapewnia: | |
|  | aktualizację wartości klucza wyszukiwania |  |
|  | realizację zapytań zakresowych względem wartości klucza wyszukiwania |  |
|  | możliwość wypisywania pozycji danych w kolejności uporządkowanej względem wartości klucza wyszukiwania |  |
|  | realizację zapytań równościowych względem wartości klucza wyszukiwania |  |
| 17 | W związku ze współbieżnym wykonywaniem transakcji mogą się pojawić anomalie: | |
|  | wstawiania |  |
|  | odczytu niezatwierdzonych danych |  |
|  | aktualizacji |  |
|  | usuwania |  |
| 18 | Fantomem nazywamy: | |
|  | wiersz, który został usunięty z tabeli, po tym jak inna transakcja odczytała ją |  |
|  | tabelę, do której nie ma dostępu żaden użytkownik |  |
|  | wiersz, który został wpisany do tabeli, po tym jak inna transakcja odczytała ją |  |
|  | wiersz, który został zmieniony, po tym jak inna transakcja odczytała ją |  |
| 19 | Do obsługi wyjątków służy sekcja: | |
|  | RAISE |  |
|  | DECLARE |  |
|  | EXCEPTION |  |
|  | blok PL/SQL |  |
| 20 | Protokół ścisłego blokowania dwu-fazowego (Strict 2PL) obejmuje warunki: | |
|  | jeśli transakcja trzyma blokadę S na obiekcie, żadna inna transakcja nie ma prawa założyć żadnej blokady (ani S ani X) na tym obiekcie |  |
|  | dwie współpracujące ze sobą transakcje mogą wspólnie założyć jedną blokadę X |  |
|  | w pierwszej fazie transakcja zakłada blokady, w drugiej fazie je zwalnia w dowolnej kolejności |  |
|  | każda transakcja musi uzyskać blokadę X na obiekcie przed zapisaniem go |  |

* [Zapisz](https://edux.pjwstk.edu.pl/testsd.aspx?id=147)



Bottom of Form