

Baze de date-Anul 2

Laborator 1 SQL

I. Introducere. Comanda SELECT. Cereri mono-relație

1. Ce este un sistem de gestiune a bazelor de date? Dați exemple.

Un sistem de gestiune a bazei de date (SGBD) este un produs software care asigură interacțiunea cu o bază de date, permițând definirea, consultarea și actualizarea datelor din baza de date.

2. Ce este SQL?

SQL (Structured Query Language) este un limbaj neprocedural pentru interogarea și prelucrarea informațiilor din baza de date.

Compilerul limbajului SQL generează automat o procedură care accesează baza de date și execută comanda dorită.

SQL permite atât definirea, prelucrarea și interogarea datelor, cât și controlul accesului la acestea. Comenzile SQL pot fi integrate în programe scrise în alte limbaje, de exemplu *Cobol*, *C*, *C++*, *Java* etc.

3. Care sunt limbajele SQL?

În funcție de tipul acțiunii pe care o realizează, instrucțiunile SQL se împart în mai multe categorii. Datorită importanței pe care o au comenzile componente, unele dintre aceste categorii sunt evidențiate ca limbaje în cadrul SQL, și anume:

- limbajul de definire a datelor (*LDD*) – comenzile CREATE, ALTER, DROP;
- limbajul de prelucrare a datelor (*LMD*) – comenzile INSERT, UPDATE, DELETE, SELECT;
- limbajul de control al datelor (*LCD*) – comenzile COMMIT, ROLLBACK.

Pe lângă comenzile care alcătuiesc aceste limbaje, SQL cuprinde:

- instrucțiuni pentru controlul sesiunii;
- instrucțiuni pentru controlul sistemului;
- instrucțiuni SQL încapsulate.

4. Analizați sintaxa simplificată a comenzii SELECT:

```
SELECT { [ {DISTINCT | UNIQUE} | ALL] lista_campuri | *}  
FROM [nume_schemă.]nume_obiect ]  
      [, [nume_schemă.]nume_obiect ...]  
[WHERE condiție_clauza_where]  
[START WITH condiție_clauza_start_with  
 CONNECT BY condiție_clauza_connect_by]  
[GROUP BY expresie [, expresie ...]  
 [ HAVING condiție_clauza_having] ]  
[ORDER BY {expresie | poziție} [, {expresie | poziție} ...] ]  
[FOR UPDATE  
  [ OF [ [nume_schemă.]nume_obiect.]nume_coloană  
        [, [ [nume_schemă.]nume_obiect.]nume_coloană] ...]  
  [NOWAIT | WAIT număr_întreg] ];
```

Un element din *lista_campuri* are forma: *expresie [AS] alias*.

Care dintre clauze sunt obligatorii?

5. Care sunt regulile de scriere a comenzilor SQL (acceptă abrevieri, e nevoie de caracter de terminare)? In instructiunea urmatoare sunt 3 erori. Care sunt acestea?

```
SQL> SELECT employee_id, last_name  
2      salary x 12 ANNUAL SALARY  
3      FROM employees;
```

Obs: ANNUAL SALARY este un alias pentru câmpul reprezentând salariul anual.

Dacă un alias conține *blank*-uri, el va fi scris obligatoriu între ghilimele. Altfel, ghilimelele pot fi omise. *Alias*-ul apare în rezultat, ca și cap de coloană pentru expresia respectivă. Doar cele specificate între ghilimele sunt *case-sensitive*, celelalte fiind scrise implicit cu majuscule.

II. Exerciții

1. a) Consultați diagrama exemplu HR (Human Resources) pentru lucrul în cadrul laboratoarelor SQL.

b) Identificați cheile primare și cele externe ale tabelelor existente în schemă, precum și tipul relațiilor dintre aceste tabele.

2. Să se inițieze o sesiune SQL*Plus folosind *user ID*-ul și parola indicate.

3. Să se listeze **structura** tabelelor din schema HR (*EMPLOYEES*, *DEPARTMENTS*, *JOBS*, *JOB_HISTORY*, *LOCATIONS*, *COUNTRIES*, *REGIONS*), observând tipurile de date ale coloanelor.

Obs: Se va utiliza comanda *DESC[RIBE] nume_tabel*.

4. Să se listeze **conținutul** tabelelor din schema considerată, afișând valorile tuturor câmpurilor.

Obs: *SELECT * FROM nume_tabel;*

5. Să se afișeze codul angajatului, numele, codul job-ului, data angajării. Ce fel de operație este aceasta (selecție sau proiecție)?

6. Să se listeze, cu și fără duplicate, codurile job-urilor din tabelul *EMPLOYEES*.

```
SELECT job_id FROM employees;
```

```
SELECT DISTINCT job_id FROM employees;
```

7. Să se afișeze numele concatenat cu job_id-ul, separate prin virgula și spațiu, și etichetați coloana "Angajat și titlu".

Obs: Operatorul de concatenare este "||". Șirurile de caractere se specifică între apostrofuri (NU ghilimele, caz în care ar fi interpretate ca alias-uri).

```
SQL> SELECT last_name|| ' , ' || job_id "Angajat si titlu"  
      FROM employees;
```

8. Creați o cerere prin care să se afișeze toate datele din tabelul *EMPLOYEES*. Separați fiecare coloană printr-o virgula. Etichetați coloana "Informații complete".

9. Să se listeze numele și salariul angajaților care câștigă mai mult de 2850 \$.

```
SELECT last_name, salary  
FROM employees  
WHERE salary > 2850;
```

10. Să se creeze o cerere pentru a afișa numele angajatului și numărul departamentului pentru angajatul nr. 104.

11. Să se afișeze numele și salariul pentru toți angajații al căror salariu nu se află în domeniul 1500-2850\$.

Obs: Pentru testarea apartenenței la un domeniu de valori se poate utiliza operatorul *[NOT] BETWEEN valoare1 AND valoare2*.

12. Să se afișeze numele, job-ul și data la care au început lucrul salariații angajați între 20 Februarie 1987 și 1 Mai 1989. Rezultatul va fi ordonat crescător după data de început.

```
SELECT __, __, __  
FROM __  
WHERE __ BETWEEN '20-FEB-1987' __ '1-MAY-1989'  
ORDER BY __;
```

13. Să se afișeze numele salariaților și codul departamentelor pentru toti angajații din departamentele 10 și 30 în ordine alfabetică a numelor.

```
SELECT __, __  
FROM __  
__ department_id IN (10, 30)  
__;
```

Obs: Apartenența la o mulțime finită de valori se poate testa prin intermediul operatorului IN, urmat de lista valorilor între paranteze și separate prin virgule:

expresie IN (valoare_1, valoare_2, ..., valoare_n)

14. Să se afișeze numele și salariile angajaților care câștigă mai mult de 3500 \$ și lucrează în departamentul 10 sau 30. Se vor eticheta coloanele drept *Angajat* și *Salariu lunar*.

15. Care este data curentă? Afișați diferite formate ale acesteia.

Obs:

➤ Funcția care returnează data curentă este SYSDATE. Pentru completarea sintaxei obligatorii a comenzii SELECT, se utilizează tabelul DUAL:

```
SELECT SYSDATE  
FROM dual;
```

➤ Datele calendaristice pot fi formate cu ajutorul funcției TO_CHAR(data, format), unde formatul poate fi alcătuit dintr-o combinație a următoarelor elemente:

Element	Semnificație
D	Numărul zilei din săptămână (duminica=1; luni=2; ...)
DD	Numărul zilei din lună.
DDD	Numărul zilei din an.
DY	Numele zilei din săptămână, printr-o abreviere de 3 litere (MON, THU etc.)
DAY	Numele zilei din săptămână, scris în întregime.
MM	Numărul lunii din an.
MON	Numele lunii din an, printr-o abreviere de 3 litere (JAN, FEB etc.)
MONTH	Numele lunii din an, scris în întregime.
Y	Ultima cifră din an
YY, YYY, YYYY	Ultimele 2, 3, respectiv 4 cifre din an.
YEAR	Anul, scris în litere (ex: <i>two thousand four</i>).
HH12, HH24	Orele din zi, între 0-12, respectiv 0-24.
MI	Minutele din oră.
SS	Secundele din minut.
SSSSS	Secundele trecute de la miezul nopții.

16. Sa se afiseze numele și data angajării pentru fiecare salariat care a fost angajat in 1987. Se cer 2 soluții: una în care se lucrează cu formatul implicit al datei și alta prin care se formatează data.

Varianta1:

```
SELECT first_name, last_name, hire_date
FROM employees
WHERE hire_date LIKE ('%87%');
```

Varianta 2:

```
SELECT first_name, last_name, hire_date
FROM employees
WHERE TO_CHAR(hire_date, 'YYYY')='1987';
```

Sunt obligatorii ghilimelele de la șirul '1987'? Ce observați?

17. Să se afișeze numele și job-ul pentru toți angajații care nu au manager.

18. Sa se afiseze numele, salariul si comisionul pentru toti salariatii care castiga comisioane. Sa se sorteze datele in ordine descrescatoare a salariilor si comisioanelor.

19. Eliminați clauza WHERE din cererea anterioară. Unde sunt plasate valorile NULL în ordinea descrescătoare?

20. Să se listeze numele tuturor angajatilor care au a treia literă din nume 'A'.

Obs: Pentru compararea șirurilor de caractere, împreună cu operatorul LIKE se utilizează caracterele *wildcard*:

- % - reprezentând orice șir de caractere, inclusiv șirul vid;
- _ (*underscore*) – reprezentând un singur caracter și numai unul.

21. Să se listeze numele tuturor angajatilor care au 2 litere 'L' in nume și lucrează în departamentul 30 sau managerul lor este 101.

22. Să se afiseze numele, job-ul si salariul pentru toti salariatii al caror job conține șirul "clerk" sau "rep" si salariul nu este egal cu 1000, 2000 sau 3000 \$. (operatorul NOT IN)

23. Să se afiseze numele, salariul si comisionul pentru toti angajatii al caror salariu este mai mare decat comisionul ($salary * commission_pct$) marit de 5 ori.

Funcții SQL. Cereri multi-relație (introducere)

I. [Funcții SQL]

Funcțiile SQL sunt predefinite în sistemul *Oracle* și pot fi utilizate în instrucțiuni SQL. Ele nu trebuie confundate cu funcțiile definite de utilizator, scrise în *PL/SQL*.

Dacă o funcție SQL este apelată cu un argument având un alt tip de date decât cel așteptat, sistemul convertește implicit argumentul înainte să evalueze funcția.

Dacă o funcție SQL este apelată cu un argument *null*, ea returnează automat valoarea *null*. Singurele funcții care nu urmează această regulă sunt *CONCAT*, *NVL* și *REPLACE*.

Principalele funcții SQL pot fi clasificate în următoarele categorii:

- Funcții *single-row*
- Funcții *multiple-row* (funcții agregat)

1. Funcțiile *single row* returnează câte o singură linie rezultat pentru fiecare linie a tabelului sau vizualizării interogate. Aceste funcții pot apărea în listele *SELECT*, clauzele *WHERE*, *START WITH*, *CONNECT BY* și *HAVING*. În ceea ce privește tipul argumentelor asupra cărora operează și al rezultatelor furnizate, funcțiile *single row* pot fi clasificate în clase corespunzătoare.

□ **Funcțiile de conversie** cele mai importante sunt:

Funcție	Descriere	Exemplu conversie
<i>TO_CHAR</i>	convertește (sau formatează) un număr sau o dată calendaristică în șir de caractere	<i>TO_CHAR(7) = '7'</i> <i>TO_CHAR(-7) = '-7'</i> <i>TO_CHAR(SYSDATE, 'DD/MM/YYYY') = '02/12/2005'</i>
<i>TO_DATE</i>	convertește (sau formatează) un număr sau un șir de caractere în dată calendaristică	<i>TO_DATE('02-DEC-2005','dd-mon-yyyy')</i>
<i>TO_NUMBER</i>	convertește (sau formatează) un șir de caractere în număr	<i>TO_NUMBER ('-25789', 'S99,999') = -25,789</i>

Obs: Există două tipuri de conversii:

- **implicite**, realizate de sistem atunci când este necesar;
- **explicite**, indicate de utilizator prin intermediul funcțiilor de conversie.

Conversiile implicite asigurate de *server-ul Oracle* sunt:

- de la *VARCHAR2* sau *CHAR* la *NUMBER*;
- de la *VARCHAR2* sau *CHAR* la *DATE*;
- de la *NUMBER* la *VARCHAR2* sau *CHAR*;
- de la *DATE* la *VARCHAR2* sau *CHAR*.

□ Funcțiile pentru prelucrarea caracterelor sunt prezentate în următorul tabel:

Funcție	Descriere	Exemplu
<i>LENGTH(string)</i>	întoarce lungimea șirului de caractere <i>string</i>	<i>LENGTH('Informatica')=11</i>
<i>SUBSTR(string, start [,n])</i>	întoarce subșirul lui <i>string</i> care începe pe poziția <i>start</i> și are lungimea <i>n</i> ; dacă <i>n</i> nu este specificat, subșirul se termină la sfârșitul lui <i>string</i> ;	<i>SUBSTR('Informatica', 1, 4) = 'Info'</i> <i>SUBSTR('Informatica', 6) = 'matica'</i> <i>SUBSTR('Informatica', -5) = 'matica'</i> (ultimele 5 caractere)
<i>LTRIM(string [, 'chars'])</i>	șterge din stânga șirului <i>string</i> orice caracter care apare în <i>chars</i> , până la găsirea primului caracter care nu este în <i>chars</i> ; în cazul în care <i>chars</i> nu este specificat, se șterg spațiile libere din stânga lui <i>string</i> ;	<i>LTRIM (' info') = 'info'</i>
<i>RTRIM(string [, 'chars'])</i>	este similar funcției <i>LTRIM</i> , cu excepția faptului că ștergerea se face la dreapta șirului de caractere;	<i>RTRIM ('infoXXXX', 'X') = 'info'</i>
<i>TRIM (LEADING TRAILING BOTH chars FROM expresie)</i>	elimină caracterele specificate (<i>chars</i>) de la începutul (<i>leading</i>) , sfârșitul (<i>trailing</i>) sau din ambele părți, dintr-o expresie caracter dată.	<i>TRIM (LEADING 'X' FROM 'XXXInfoXXX') = 'InfoXXX'</i> <i>TRIM (TRAILING 'X' FROM 'XXXInfoXXX') = 'XXXInfo'</i> <i>TRIM (BOTH 'X' FROM 'XXXInfoXXX') = 'Info'</i> <i>TRIM (BOTH FROM ' Info ') = 'Info'</i>
<i>LPAD(string, length [, 'chars'])</i>	adaugă <i>chars</i> la stânga șirului de caractere <i>string</i> până când lungimea noului șir devine <i>length</i> ; în cazul în care <i>chars</i> nu este specificat, atunci se adaugă spații libere la stânga lui <i>string</i> ;	<i>LPAD (LOWER('info'),6) = ' info'</i>
<i>RPAD(string, length [, 'chars'])</i>	este similar funcției <i>LPAD</i> , dar adăugarea de caractere se face la dreapta șirului;	<i>RPAD (LOWER('info'), 6, 'X') = 'infoXX'</i>
<i>REPLACE(string1, string2 [,string3])</i>	întoarce <i>string1</i> cu toate aparițiile lui <i>string2</i> înlocuite prin <i>string3</i> ; dacă <i>string3</i> nu este specificat, atunci toate aparițiile lui <i>string2</i> sunt șterse;	<i>REPLACE ('\$b\$bb','\$','a') = 'ababb'</i> <i>REPLACE ('\$b\$bb','\$b','ad') = 'adadb'</i> <i>REPLACE ('\$a\$aa','\$') = 'aaa'</i>
<i>UPPER(string), LOWER(string)</i>	transformă toate literele șirului de caractere <i>string</i> în majuscule, respectiv minuscule;	<i>LOWER ('info') = 'info'</i> <i>UPPER ('info') = 'INFO'</i>
<i>INITCAP(string)</i>	transformă primul caracter al șirului în majusculă, restul caracterelor	<i>INITCAP ('info') = 'Info'</i>

	fiind transformate în minuscule	
<i>INSTR(string, 'chars' [,start [,n]])</i>	caută în <i>string</i> , începând de la poziția <i>start</i> , a <i>n</i> -a apariție a secvenței <i>chars</i> și întoarce poziția respectivă; dacă <i>start</i> nu este specificat, căutarea se face de la începutul șirului; dacă <i>n</i> nu este specificat, se caută prima apariție a secvenței <i>chars</i> ;	<i>INSTR (LOWER('AbC aBcDe'), 'ab', 5, 2)</i> = 0 <i>INSTR (LOWER('AbCdE aBcDe'), 'ab', 5)</i> = 7
<i>ASCII(char)</i>	furnizează codul <i>ASCII</i> al primului caracter al unui șir	<i>ASCII ('alfa') = ASCII ('a') = 97</i>
<i>CHR(num)</i>	întoarce caracterul corespunzător codului <i>ASCII</i> specificat	<i>CHR(97)= 'a'</i>
<i>CONCAT(string1, string2)</i>	realizează concatenarea a două șiruri de caractere	<i>CONCAT ('In', 'fo') = 'Info'</i>
<i>TRANSLATE(string, source, destination)</i>	fiecare caracter care apare în șirurile de caractere <i>string</i> și <i>source</i> este transformat în caracterul corespunzător (aflat pe aceeași poziție ca și în <i>source</i>) din șirul de caractere <i>destination</i>	<i>TRANSLATE('\$a\$a\$a','\$','b') = 'babaa'</i> <i>TRANSLATE('\$a\$a\$a\$a','\$a','bc') = 'bcbccc'</i>

Obs: Testarea funcțiilor prezentate se face de maniera : *SELECT apel_funcție FROM dual;* astfel că vom omite comanda *SELECT* și vom da numai apelul funcției și rezultatul returnat.

□ **Funcțiile aritmetice single-row** pot opera asupra:

- unei singure valori, și aceste funcții sunt: *ABS* (valoarea absolută), *CEIL* (partea întreagă superioară), *FLOOR* (partea întreagă inferioară), *ROUND* (rotunjire cu un număr specificat de zecimale), *TRUNC* (trunchiere cu un număr specificat de zecimale), *EXP* (ridicarea la putere a lui *e*), *LN* (logaritm natural), *LOG* (logaritm într-o bază specificată), *MOD* (restul împărțirii a două numere specificate), *POWER* (ridicarea la putere), *SIGN* (semnul unui număr), *COS* (cosinus), *COSH* (cosinus hiperbolic), *SIN* (sinus), *SINH* (sinus hiperbolic), *SQRT* (rădăcina pătrată), *TAN* (tangent), *TANH* (tangent hiperbolic);
- unei liste de valori, iar acestea sunt funcțiile *LEAST* și *GREATEST*, care întorc cea mai mică, respectiv cea mai mare valoare a unei liste de expresii.

□ **Funcțiile pentru prelucrarea datelor calendaristice** sunt:

Funcție	Descriere	Exemplu
<i>SYSDATE</i>	întoarce data și timpul curent	<i>SELECT SYSDATE FROM dual;</i> (de revăzut utilizarea acestei funcții împreună cu <i>TO_CHAR</i> în cadrul laboratorului 1)
<i>ADD_MONTHS(expr_date, nr_luni)</i>	întoarce data care este după <i>nr_luni</i> luni de la data <i>expr_date</i> ;	<i>ADD_MONTHS('02-DEC-2005', 3) = '02-MAR-2006'.</i>
<i>NEXT_DAY(expr_date, day)</i>	întoarce următoarea dată după data <i>expr_date</i> , a cărei zi a săptămânii este cea specificată	<i>NEXT_DAY('02-DEC-2005', 'Monday') = '05-DEC-2005'</i>

	prin șirul de caractere <i>day</i>	
<i>LAST_DAY(expr_date)</i>	întoarce data corespunzătoare ultimei zile a lunii din care data <i>expr_date</i> face parte	<i>LAST_DAY('02-DEC-2005') = '31-DEC-2005'</i>
<i>MONTHS_BETWEEN(expr_date2, expr_date1)</i>	întoarce numărul de luni dintre cele două date calendaristice specificate. Data cea mai recentă trebuie specificată în primul argument, altfel rezultatul este negativ.	<i>MONTHS_BETWEEN('02-DEC-2005', '10-OCT-2002') = 37.7419355</i> <i>MONTHS_BETWEEN('10-OCT-2002', '02-DEC-2005') = -37.7419355</i>
<i>TRUNC(expr_date)</i>	întoarce data <i>expr_date</i> , dar cu timpul setat la ora 12:00 AM (miezul nopții)	<i>TO_CHAR(TRUNC(SYSDATE), 'dd/mm/yy HH24:MI') = '02/12/05 00:00'</i>
<i>ROUND(expr_date)</i>	dacă data <i>expr_date</i> este înainte de miezul zilei, întoarce data <i>d</i> cu timpul setat la ora 12:00 AM; altfel, este returnată data corespunzătoare zilei următoare, cu timpul setat la ora 12:00 AM	<i>TO_CHAR(ROUND(SYSDATE), 'dd/mm/yy hh24:mi am') = '03/12/05 00:00 AM'</i>
<i>LEAST(d1, d2, ..., dn), GREATEST(d1, d2, ..., dn)</i>	dintr-o listă de date calendaristice, funcțiile întorc prima, respectiv ultima dată în ordine cronologică	<i>LEAST(SYSDATE, SYSDATE + 3, SYSDATE - 5) = SYSDATE-5</i> <i>GREATEST(SYSDATE, SYSDATE + 3, SYSDATE - 5) = SYSDATE + 3</i>

Operațiile care se pot efectua asupra datelor calendaristice sunt următoarele:

Operație	Tipul de date al rezultatului	Descriere
<i>expr_date +/- expr_number</i>	<i>Date</i>	Scade/adună un număr de zile dintr-o / la o dată. Numărul de zile poate sa nu fie întreg (putem adăuga, de exemplu, un număr de minute sau de ore).
<i>expr_date1 - expr_date2</i>	<i>Number</i>	Întoarce numărul de zile dintre două date calendaristice. Data <i>expr_date1</i> trebuie să fie mai recentă decât <i>expr_date2</i> , altfel rezultatul este negativ.

❑ **Funcții diverse:**

Funcție	Descriere	Exemplu
<i>DECODE(value, if1, then1, if2, then2, ..., ifN, thenN, else)</i>	returnează <i>then1</i> dacă <i>value</i> este egală cu <i>if1</i> , <i>then2</i> dacă <i>value</i> este egală cu <i>if2</i> etc.; dacă <i>value</i> nu este egală cu nici una din valorile <i>if</i> , atunci funcția întoarce valoarea	<i>DECODE('a', 'a', 'b', 'c') = 'b'</i> <i>DECODE('b', 'a', 'b', 'c') = 'c'</i> <i>DECODE('c', 'a', 'b', 'c') =</i>

	<i>else;</i>	<i>'c'</i>
<i>NVL(expr_1, expr_2)</i>	dacă <i>expr_1</i> este <i>NULL</i> , întoarce <i>expr_2</i> ; altfel, întoarce <i>expr_1</i> . Tipurile celor două expresii trebuie să fie compatibile sau <i>expr_2</i> să poată fi convertit implicit la <i>expr_1</i>	<i>NVL(NULL, 1) = 1</i> <i>NVL(2, 1) = 2</i> <i>NVL('a', 1) = 'a' -- conversie implicită</i> <i>NVL(1, 'a') -- eroare --nu are loc conversia implicită</i>
<i>NVL2(expr_1, expr_2, expr_3)</i>	dacă <i>expr_1</i> este <i>NOT NULL</i> , întoarce <i>expr_2</i> , altfel întoarce <i>expr_3</i>	<i>NVL2(1, 2, 3) = 2</i> <i>NVL2(NULL, 1, 2) = 2</i>
<i>NULLIF (expr_1, expr_2)</i>	Dacă <i>expr_1 = expr_2</i> atunci funcția returnează <i>NULL</i> , altfel returnează expresia <i>expr_1</i> . Echivalent cu <i>CASE WHEN expr1 = expr2 THEN NULL ELSE expr1 END</i>	<i>NULLIF (1, 2) = 1</i> <i>NULLIF (1,1) = NULL</i>
<i>COALESCE (expr_1, expr_2, ..., expr_n)</i>	Returnează prima expresie <i>NOT NULL</i> din lista de argumente.	<i>COALESCE (NULL, NULL, 1, 2, NULL) = 1</i>
<i>UID, USER</i>	Întorc <i>ID</i> -ul, respectiv <i>username</i> -ul utilizatorului <i>ORACLE</i> curent	<i>SELECT USER</i> <i>FROM dual;</i>
<i>VSIZE(expr)</i>	Întoarce numărul de octeți ai unei expresii de tip <i>DATE</i> , <i>NUMBER</i> sau <i>VARCHAR2</i>	<i>SELECT VSIZE(salary)</i> <i>FROM employees</i> <i>WHERE employee_id=200;</i>

Utilizarea funcției *DECODE* este echivalentă cu utilizarea clauzei *CASE* (într-o comandă SQL). O formă a acestei clauze este:

<pre> CASE expr WHEN expr_1 THEN valoare_1 [WHEN expr_2 THEN valoare_2 ... WHEN expr_n THEN valoare_n] [ELSE valoare] END </pre>	<p>În funcție de valoarea expresiei <i>expr</i> returnează <i>valoare_i</i> corespunzătoare primei clauze <i>WHEN .. THEN</i> pentru care <i>expr = expresie_i</i>; dacă nu corespunde cu nici o clauză <i>WHEN</i> atunci returnează valoarea din <i>ELSE</i>. Nu se poate specifica <i>NULL</i> pentru toate valorile de returnat. Toate valorile trebuie să aibă același tip de date.</p>
---	--

2. Funcțiile multiple-row (agregat) pot fi utilizate pentru a returna informația corespunzătoare fiecăruia dintre grupurile obținute în urma divizării liniilor tabelului cu ajutorul clauzei *GROUP BY*. Ele pot apărea în clauzele *SELECT*, *ORDER BY* și *HAVING*. Server-ul *Oracle* aplică aceste funcții fiecărui grup de linii și returnează un singur rezultat pentru fiecare mulțime.

Dintre funcțiile grup definite în sistemul *Oracle*, se pot enumera: *AVG*, *SUM*, *MAX*, *MIN*, *COUNT*, *STDDEV*, *VARIANCE* etc. Tipurile de date ale argumentelor funcțiilor grup pot fi *CHAR*, *VARCHAR2*, *NUMBER* sau *DATE*. Funcțiile *AVG*, *SUM*, *STDDEV* și *VARIANCE* operează numai asupra valorilor numerice. Funcțiile *MAX* și *MIN* pot opera asupra valorilor numerice, caracter sau dată calendaristică.

Toate funcțiile grup, cu excepția lui *COUNT(*)*, ignoră valorile *null*. *COUNT(expresie)* returnează numărul de linii pentru care expresia dată nu are valoarea *null*. Funcția *COUNT*

returnează un număr mai mare sau egal cu zero și nu întoarce niciodată valoarea *null*.

Când este utilizată clauza *GROUP BY*, server-ul sortează implicit mulțimea rezultată în ordinea crescătoare a valorilor coloanelor după care se realizează gruparea.

II. [Join]

Join-ul este operația de regăsire a datelor din două sau mai multe tabele, pe baza valorilor comune ale unor coloane. De obicei, aceste coloane reprezintă cheia primară, respectiv cheia externă a tabelelor.

Condiția de *join* se scrie în clauza *WHERE* a instrucțiunii *SELECT*. Într-o instrucțiune *SELECT* care unește tabele prin operația de *join*, se recomandă ca numele coloanelor să fie precedate de numele sau alias-urile tabelurilor pentru claritate și pentru îmbunătățirea timpului de acces la baza de date. Dacă același nume de coloană apare în mai mult de două tabele, atunci numele coloanei se prefixează **obligatoriu** cu numele sau alias-ul tabelului corespunzător. Pentru a realiza un *join* între ***n* tabele**, va fi nevoie de cel puțin ***n – 1* condiții de join**.

Inner join (equijoin, join simplu) – corespunde situației în care valorile de pe coloanele ce apar în condiția de *join* trebuie să fie egale.

Operația va fi reluată și completată în cadrul laboratorului 3.

III. [Exerciții]

[Funcții pe șiruri de caractere]

1. Scrieți o cerere care are următorul rezultat pentru fiecare angajat:
<prenume angajat> <nume angajat> castiga <salariu> lunar dar doreste <salariu de 3 ori mai mare>. Etichetați coloana "Salariu ideal". Pentru concatenare, utilizați atât funcția *CONCAT* cât și operatorul "||".
2. Scrieți o cerere prin care să se afișeze prenumele salariatului cu prima litera majusculă și toate celelalte litere mici, numele acestuia cu majuscule și lungimea numelui, pentru angajații al căror nume începe cu J sau M sau care au a treia literă din nume A. Rezultatul va fi ordonat descrescător după lungimea numelui. Se vor eticheta coloanele corespunzătoare. Se cer 2 soluții (cu operatorul *LIKE* și funcția *SUBSTR*).
3. Să se afișeze pentru angajații cu prenumele „Steven”, codul, numele și codul departamentului în care lucrează. Căutarea trebuie să nu fie *case-sensitive*, iar eventualele *blank*-uri care preced sau urmează numelui trebuie ignorate.
4. Să se afișeze pentru toți angajații al căror nume se termină cu litera 'e', codul, numele, lungimea numelui și poziția din nume în care apare prima dată litera 'a'. Utilizați *alias*-uri corespunzătoare pentru coloane.

[Funcții aritmetice]

5. Să se afișeze detalii despre salariații care au lucrat un număr întreg de săptămâni până la data curentă.
6. Să se afișeze codul salariatului, numele, salariul, salariul mărit cu 15%, exprimat cu două zecimale și numărul de sute al salariului nou rotunjit la 2 zecimale. Etichetați ultimele două coloane "Salariu nou", respectiv "Numar sute". Se vor lua în considerare salariații al căror salariu nu este divizibil cu 1000.

7. Să se listeze numele și data angajării salariaților care câștigă comision. Să se eticheteze coloanele „Nume angajat”, „Data angajării”. Pentru a nu obține *alias*-ul datei angajării trunchiat, utilizați funcția *RPAD*.

[Funcții și operații cu date calendaristice]

8. Să se afișeze data (numele lunii, ziua, anul, ora, minutul și secunda) de peste 30 zile.
9. Să se afișeze numărul de zile rămase până la sfârșitul anului.
10. a) Să se afișeze data de peste 12 ore.
b) Să se afișeze data de peste 5 minute.
11. Să se afișeze numele și prenumele angajatului (într-o singură coloană), data angajării și data negocierii salariului, care este prima zi de Luni după 6 luni de serviciu. Etichetați această coloană „Negociere”.
12. Pentru fiecare angajat să se afișeze numele și numărul de luni de la data angajării. Etichetați coloana „Luni lucrate”. Să se ordoneze rezultatul după numărul de luni lucrate. Se va rotunji numărul de luni la cel mai apropiat număr întreg.
13. Să se afișeze numele, data angajării și ziua săptămânii în care a început lucrul fiecare salariat. Etichetați coloana „Zi”. Ordonăți rezultatul după ziua săptămânii, începând cu Luni.

[Funcții diverse]

14. Să se afișeze numele angajaților și comisionul. Dacă un angajat nu câștigă comision, să se scrie „Fara comision”. Etichetați coloana „Comision”.
15. Să se listeze numele, salariul și comisionul tuturor angajaților al căror venit lunar depășește 10000\$.

[Instrucțiunea CASE, comanda DECODE]

16. Să se afișeze numele, codul job-ului, salariul și o coloană care să arate salariul după mărire. Se presupune că pentru IT_PROG are loc o mărire de 20%, pentru SA_REP creșterea este de 25%, iar pentru SA_MAN are loc o mărire de 35%. Pentru ceilalți angajați nu se acordă mărire. Să se denumească coloana „Salariu renegociat”.

[Join]

17. Să se afișeze numele salariatului, codul și numele departamentului pentru toți angajații.
Obs: Numele sau alias-urile tabelor sunt obligatorii în dreptul coloanelor care au același nume în mai multe tabele. Altfel, nu sunt necesare dar este recomandată utilizarea lor pentru o mai bună claritate a cererii.
18. Să se listeze titlurile job-urile care există în departamentul 30.
19. Să se afișeze numele angajatului, numele departamentului și locația pentru toți angajații care câștigă comision.

20. Să se afișeze numele salariatului și numele departamentului pentru toți salariații care au litera A inclusă în nume.
21. Să se afișeze numele, job-ul, codul și numele departamentului pentru toți angajații care lucrează în Oxford.
22. Să se afișeze codul angajatului și numele acestuia, împreună cu numele și codul șefului său direct. Se vor eticheta coloanele Ang#, Angajat, Mgr#, Manager.
23. Să se modifice cererea precedentă pentru a afișa toți salariații, inclusiv cei care nu au șef.
24. Creați o cerere care să afișeze numele angajatului, codul departamentului și toți salariații care lucrează în același departament cu el. Se vor eticheta coloanele corespunzător.
25. Să se listeze structura tabelului JOBS. Creați o cerere prin care să se afișeze numele, codul job-ului, titlul job-ului, numele departamentului și salariul angajaților.
26. Să se afișeze numele și data angajării pentru salariații care au fost angajați după *Gates*.
27. Să se afișeze numele salariatului și data angajării împreună cu numele și data angajării șefului direct pentru salariații care au fost angajați înaintea șefilor lor. Se vor eticheta coloanele Angajat, Data_ang, Manager si Data_mgr.

Interogări multi-relație. Operația de join. Operatori pe mulțimi. Subcereri necorelate.

I. [Obiective]

În acest laborator vom continua lucrul cu interogări **multi-relație** (acestea sunt cele care regăsesc date din mai multe tabele). Am introdus deja diferite tipuri de **join**. Vom relua aceste operații, vom analiza și o altă metodă de implementare a lor și de asemenea vom utiliza **operatori pe mulțimi** și **subcereri necorelate** (fără sincronizare).

Foarte utile în rezolvarea exercițiilor propuse vor fi **funcțiile SQL**, prezentate în laboratorul 2.

II. [Join]

Am implementat deja operația de **join** (compunere a tabelelor) în cadrul unor exemple relative la modelul luat în considerare (HR).

Join-ul este operația de regăsire a datelor din două sau mai multe tabele, pe baza valorilor comune ale unor coloane. De obicei, aceste coloane reprezintă cheia primară, respectiv cheia externă a tabelelor. Reamintim că pentru a realiza un **join** între **n** tabele, va fi nevoie de cel puțin **n – 1 condiții de join**.

Tipuri de join :

- **Inner join (equi join, join simplu)** – corespunde situației în care valorile de pe coloanele ce apar în condiția de **join** trebuie să fie egale.
- **Nonequijoin** - condiția de **join** conține alți operatori decât operatorul egalitate.
- **Left | Right | Full Outer join** – un **outer join** este utilizat pentru a obține în rezultat și înregistrările care nu satisfac condiția de **join**. Operatorul pentru **outer join** este semnul plus inclus între paranteze (**+**), care se plasează în acea parte a condiției de **join** care este **deficitară în informație**. Efectul acestui operator este de a uni liniile tabelului care nu este deficitar în informație și cărora nu le corespunde nicio linie în celălalt tabel cu o linie cu valori **null**. Operatorul (+) poate fi plasat în orice parte a condiției de **join**, dar nu în ambele părți.

Full outer join – left outer join + right outer join.

Obs: O condiție care presupune un **outer join** nu poate utiliza operatorul **IN** și nu poate fi legată de altă condiție prin operatorul **OR**.

Obs: Un caz special al operației de join este **self join** – join-ul unui tabel cu el însuși. În ce situație concretă (relativ la modelul nostru) apare această operație?

Obs : **Alias**-urile pot fi utilizate oriunde, ca o notație mai scurtă, în locul denumirii tabelului. Ele pot avea lungimea de maxim 30 de caractere, dar este recomandat să fie scurte și sugestive. Dacă este atribuit un alias unui tabel din clauza **FROM**, atunci el trebuie să înlocuiască aparițiile numelui tabelului în instrucțiunea **SELECT**.

Un alias poate fi utilizat pentru a califica denumirea unei coloane. Calificarea unei coloane cu numele sau alias-ul tabelului se poate face :

- opțional, pentru claritate și pentru îmbunătățirea timpului de acces la baza de date;
- obligatoriu, ori de câte ori există o ambiguitate privind sursa coloanei. Ambiguitatea constă, de obicei, în existența unor coloane cu același nume în mai

mult de două tabele.

Join în standardul SQL3 (SQL:1999):

Pentru *join*, sistemul *Oracle* oferă și o sintaxă specifică, introdusă de către standardul SQL3 (SQL:1999). Această sintaxă nu aduce beneficii în privința performanței față de *join*-urile care se specifică în clauza *WHERE*. Tipurile de *join* conforme cu SQL3 sunt definite prin cuvintele cheie *CROSS JOIN* (pentru produs cartezian), *NATURAL JOIN*, *FULL OUTER JOIN*, clauzele *USING* și *ON*.

Sintaxa corespunzătoare standardului SQL3 este următoarea:

```
SELECT tabel_1.nume_coloană, tabel_2.nume_coloană
FROM tabel_1
[CROSS JOIN tabel_2]
| [NATURAL JOIN tabel_2]
| [JOIN tabel_2 USING (nume_coloană) ]
| [JOIN tabel_2 ON (tabel_1.nume_coloană = tabel_2.nume_coloană) ]
| [LEFT | RIGHT | FULL OUTER JOIN tabel_2
ON (tabel_1.nume_coloană = tabel_2.nume_coloană) ];
```

- *NATURAL JOIN* presupune existența unor coloane având același nume în ambele tabele. Clauza determină selectarea liniilor din cele două tabele, care au valori egale în aceste coloane. Dacă tipurile de date ale coloanelor cu nume identice sunt diferite, va fi returnată o eroare.

Coloanele având același nume în cele două tabele trebuie să nu fie precedate de numele sau *alias*-ul tabelului corespunzător.

- *JOIN tabel_2 USING nume_coloană* efectuează un *equijoin* pe baza coloanei cu numele specificat în sintaxă. Această clauză este utilă dacă există coloane având același nume, dar tipuri de date diferite. Coloanele referite în clauza *USING* **trebuie să nu conțină calificatori** (să nu fie precedate de nume de tabele sau *alias*-uri) în nicio apariție a lor în instrucțiunea SQL. Clauzele *NATURAL JOIN* și *USING* nu pot coexista în aceeași instrucțiune SQL.
- *JOIN tabel_2 ON tabel_1.nume_coloană = tabel_2.nume_coloană* efectuează un *equijoin* pe baza condiției exprimate în clauza *ON*. Această clauză permite specificarea separată a condițiilor de *join*, respectiv a celor de căutare sau filtrare (din clauza *WHERE*).
- *LEFT*, *RIGHT* și *FULL OUTER JOIN tabel_2 ON (tabel_1.nume_coloană = tabel_2.nume_coloană)* efectuează *outer join* la stânga, dreapta, respectiv în ambele părți pe baza condiției exprimate în clauza *ON*.

Un *join* care returnează rezultatele unui *inner join*, dar și cele ale *outer join*-urilor la stânga și la dreapta se numește *full outer join*.

III. [Operatori pe mulțimi]

Operatorii pe mulțimi combină rezultatele obținute din două sau mai multe interogări. Cererile care conțin operatori pe mulțimi se numesc **cereri compuse**. Există patru operatori pe mulțimi: *UNION*, *UNION ALL*, *INTERSECT* și *MINUS*.

Toți operatorii pe mulțimi au aceeași precedență. Dacă o instrucțiune SQL conține mai mulți operatori pe mulțimi, server-ul *Oracle* evaluează cererea de la stânga la dreapta (sau de sus în jos). Pentru a schimba această ordine de evaluare, se pot

utiliza paranteze.

- Operatorul **UNION** returnează toate liniile selectate de două cereri, eliminând duplicatele. Acest operator nu ignoră valorile *null* și are precedență mai mică decât operatorul *IN*.
- Operatorul **UNION ALL** returnează toate liniile selectate de două cereri, fără a elimina duplicatele. Precizările făcute asupra operatorului *UNION* sunt valabile și în cazul operatorului *UNION ALL*. În cererile asupra cărora se aplică *UNION ALL* nu poate fi utilizat cuvântul cheie *DISTINCT*.
- Operatorul **INTERSECT** returnează toate liniile comune cererilor asupra cărora se aplică. Acest operator nu ignoră valorile *null*.
- Operatorul **MINUS** determină liniile returnate de prima cerere care nu apar în rezultatul celei de-a doua cereri. Pentru ca operatorul *MINUS* să funcționeze, este necesar ca toate coloanele din clauza *WHERE* să se afle și în clauza *SELECT*.

Observații:

- În mod implicit, pentru toți operatorii cu excepția lui *UNION ALL*, rezultatul este ordonat crescător după valorile primei coloane din clauza *SELECT*.
- Pentru o cerere care utilizează operatori pe mulțimi, cu excepția lui *UNION ALL*, server-ul *Oracle* elimină liniile duplicate.
- În instrucțiunile *SELECT* asupra cărora se aplică operatori pe mulțimi, coloanele selectate trebuie să corespundă ca număr și tip de date. Nu este necesar ca numele coloanelor să fie identice. Numele coloanelor din rezultat sunt determinate de numele care apar în clauza *SELECT* a primei cereri.

IV. [Subcereri]

Prin intermediul subcererilor se pot construi interogări complexe pe baza unor instrucțiuni simple.

O subcerere (subinterogare) este o comandă *SELECT* integrată într-o clauză a altei instrucțiuni SQL, numită instrucțiune „părinte” sau instrucțiune exterioară. Subcererile mai sunt numite instrucțiuni *SELECT* imbricate sau interioare.

Rezultatele subcererii sunt utilizate în cadrul cererii exterioare, pentru a determina rezultatul final. În funcție de modul de evaluare a subcererii în raport cu cererea exterioară, subcererile pot fi:

- nesincronizate (necorelate) sau
- sincronizate (corelate).

Prima clasă de subcereri este evaluată dinspre interior către exterior, adică interogarea externă acționează pe baza rezultatului cererii interne. Al doilea tip de subcerere este evaluat invers, adică interogarea externă furnizează valori cererii interne, iar rezultatele subcererii sunt transferate cererii externe.

- Subcererile nesincronizate care apar în clauza *WHERE* a unei interogări sunt de forma următoare:

```
SELECT    expresie1, expresie2, ...
FROM      nume_tabel1
WHERE      expresie_condiție operator (SELECT    expresie
FROM      nume_tabel2);
```

- cererea internă este executată prima și determină o valoare (sau o mulțime de valori);
- cererea externă se execută o singură dată, utilizând valorile returnate de cererea internă.

➤ Subcererile sincronizate care apar în clauza *WHERE* a unei interogări au următoarea formă generală:

```
SELECT expresie_ext_1[, expresie_ext_2 ...]
FROM   nume_tabel_1 extern
WHERE  expresie_condiție operator
        (SELECT expresie
         FROM   nume_tabel_2
         WHERE  expresie = extern.expresie_ext);
```

- cererea externă determină o linie candidat;
- cererea internă este executată utilizând valoarea liniei candidat;
- valorile rezultate din cererea internă sunt utilizate pentru calificarea sau descalificarea liniei candidat;
- pașii precedenți se repetă până când nu mai există linii candidat.

Obs: operator poate fi:

- *single-row operator* (>, =, >=, <, <>, <=), care poate fi utilizat dacă subcererea returnează o singură linie;
- *multiple-row operator* (IN, ANY, ALL), care poate fi folosit dacă subcererea returnează mai mult de o linie.

Operatorul *NOT* poate fi utilizat în combinație cu *IN*, *ANY* și *ALL*.

Cuvintele cheie *ANY* și *ALL* pot fi utilizate cu subcererile care produc o singură coloană de valori. Dacă subcererea este precedată de către cuvântul cheie *ALL*, atunci condiția va fi adevărată numai dacă este satisfăcută de către toate valorile produse de subcerere. Astfel, <*ALL* are semnificația „mai mic decât minimul“, iar >*ALL* este echivalent cu „mai mare decât maximul“. Dacă subcererea este precedată de către cuvântul cheie *ANY*, condiția va fi adevărată dacă este satisfăcută de către oricare (una sau mai multe) dintre valorile produse de subcerere. În comparații, <*ANY* are semnificația „mai mic decât maximul“; >*ANY* înseamnă „mai mare decât minimul“; =*ANY* este echivalent cu operatorul *IN*.

Dacă subcererea returnează mulțimea vidă, atunci condiția *ALL* va returna valoarea *true*, iar condiția *ANY* va returna valoarea *false*. Standardul *ISO* permite utilizarea cuvântului cheie *SOME*, în locul lui *ANY*.

V. [Exerciții - join]

1. Scrieți o cerere pentru a se afișa numele, luna (în litere) și anul angajării pentru toți salariații din același departament cu Gates, al căror nume conține litera „a“. Se va exclude Gates. Se vor da 2 soluții pentru determinarea apariției literei „A“ în nume. De asemenea, pentru una din metode se va da și varianta join-ului conform standardului SQL99.

2. Să se afișeze codul și numele angajaților care lucrează în același departament cu cel puțin un angajat al cărui nume conține litera „t“. Se vor afișa, de asemenea, codul și

numele departamentului respectiv. Rezultatul va fi ordonat alfabetic după nume. Se vor da 2 soluții pentru join (condiție în clauza WHERE și sintaxa introdusă de standardul SQL3).

3. Sa se afișeze numele, salariul, titlul job-ului, orașul și țara în care lucrează angajații conduși direct de King.

4. Sa se afișeze codul departamentului, numele departamentului, numele și job-ul tuturor angajaților din departamentele al căror nume conține șirul 'ti'. De asemenea, se va lista salariul angajaților, în formatul "\$99,999.00". Rezultatul se va ordona alfabetic după numele departamentului, și în cadrul acestuia, după numele angajaților.

5. Sa se afișeze numele angajaților, numărul departamentului, numele departamentului, orașul și job-ul tuturor salariaților al caror departament este localizat în Oxford.

6. Afișați codul, numele și salariul tuturor angajaților care câștigă mai mult decât salariul mediu pentru job-ul corespunzător și lucrează într-un departament cu cel puțin unul din angajații al caror nume conține litera "t".

Obs: Salariul mediu pentru un job se va considera drept media aritmetică a valorilor minime și maxime admise pentru acesta (media valorilor coloanelor min_salary și max_salary).

7. Să se afișeze numele salariaților și numele departamentelor în care lucrează. Se vor afișa și salariații care nu au asociat un departament. (right outer join, 2 variante).

8. Să se afișeze numele departamentelor și numele salariaților care lucrează în ele. Se vor afișa și departamentele care nu au salariați. (left outer join, 2 variante)

9. Cum se poate implementa full outer join?

Obs: Full outer join se poate realiza fie prin reuniunea rezultatelor lui right outer join și left outer join, fie utilizând sintaxa introdusă de standardul SQL99.

VI. [Exerciții - operatori pe mulțimi]

10. Se cer codurile departamentelor al căror nume conține șirul "re" sau în care lucrează angajați având codul job-ului "SA_REP". Cum este ordonat rezultatul?

11. Ce se întâmplă dacă înlocuim UNION cu UNION ALL în comanda precedentă?

12. Sa se obtina codurile departamentelor in care nu lucreaza nimeni (nu este introdus niciun salariat in tabelul employees). Se cer două soluții.

13. Se cer codurile departamentelor al căror nume conține șirul "re" și în care lucrează angajați având codul job-ului "HR_REP".

14. Să se determine codul angajaților, codul job-urilor și numele celor al căror salariu este mai mare decât 3000 sau este egal cu media dintre salariul minim și cel maxim pentru job-ul respectiv.

VII. [Exercitii - subcereri necorelate (nesincronizate)]

15. Folosind subcereri, să se afișeze numele și data angajării pentru salariații care au fost angajați după Gates.

16. Folosind subcereri, scrieți o cerere pentru a afișa numele și salariul pentru toți colegii (din același departament) lui Gates. Se va exclude Gates.

? Se putea pune "=" în loc de "IN"? În care caz nu se poate face această înlocuire?

17. Folosind subcereri, să se afișeze numele și salariul angajaților conduși direct de președintele companiei (acesta este considerat angajatul care nu are manager).

18. Scrieți o cerere pentru a afișa numele, codul departamentului și salariul angajaților al caror număr de departament și salariu coincid cu numărul departamentului și salariul unui angajat care castiga comision.

19. Rezolvați problema 6 utilizând subcereri.

20. Scrieți o cerere pentru a afișa angajații care castiga mai mult decât oricare functionar (job-ul conține șirul "CLERK"). Sortați rezultatele după salariu, în ordine descrescătoare. (ALL). Ce rezultat este returnat dacă se înlocuiește "ALL" cu "ANY"?

21. Scrieți o cerere pentru a afișa numele, numele departamentului și salariul angajaților care nu câștigă comision, dar al căror șef direct coincide cu șeful unui angajat care câștigă comision.

22. Să se afișeze numele, departamentul, salariul și job-ul tuturor angajaților al caror salariu și comision coincid cu salariul și comisionul unui angajat din Oxford.

23. Să se afișeze numele angajaților, codul departamentului și codul job-ului salariaților al căror departament se află în Toronto.

Funcții grup și clauzele GROUP BY, HAVING. Operatorii ROLLUP și CUBE.

I. [Funcții grup și clauza GROUP BY]

- Clauza *GROUP BY* este utilizată pentru a diviza liniile unui tabel în grupuri. Pentru a returna informația corespunzătoare fiecărui astfel de grup, pot fi utilizate funcțiile agregat. Ele pot apărea în clauzele:
 - *SELECT*
 - *ORDER BY*
 - *HAVING*.

Server-ul *Oracle* aplică aceste funcții fiecărui grup de linii și returnează un singur rezultat pentru fiecare mulțime.

- Dintre funcțiile grup definite în sistemul *Oracle*, se pot enumera: *AVG*, *SUM*, *MAX*, *MIN*, *COUNT*, *STDDEV*, *VARIANCE* etc. Tipurile de date ale argumentelor funcțiilor grup pot fi *CHAR*, *VARCHAR2*, *NUMBER* sau *DATE*.
 - Funcțiile *AVG*, *SUM*, *STDDEV* și *VARIANCE* operează numai asupra valorilor numerice.
 - Funcțiile *MAX* și *MIN* pot opera asupra valorilor numerice, caracter sau dată calendaristică.
- Absența clauzei *GROUP BY* conduce la aplicarea funcției grup pe mulțimea tuturor liniilor tabelului.
- Toate funcțiile grup, cu excepția lui *COUNT(*)*, ignoră valorile *null*. *COUNT(expresie)* returnează numărul de linii pentru care expresia dată nu are valoarea *null*. Funcția *COUNT* returnează un număr mai mare sau egal cu zero și nu întoarce niciodată valoarea *null*.
- Când este utilizată clauza *GROUP BY*, server-ul sortează implicit mulțimea rezultată în ordinea crescătoare a valorilor coloanelor după care se realizează gruparea.
- În clauza *GROUP BY* a unei cereri se pot utiliza operatorii *ROLLUP* și *CUBE*. Acești operatori sunt disponibili începând cu versiunea *Oracle8i*.
- Expresiile din clauza *SELECT* a unei cereri care conține opțiunea *GROUP BY* trebuie să reprezinte o proprietate unică de grup, adică fie un atribut de grupare, fie o funcție de agregare aplicată tuplurilor unui grup, fie o expresie formată pe baza primelor două. Toate expresiile din clauza *SELECT*, cu excepția funcțiilor de agregare, se trec în clauza *GROUP BY* (unde pot apărea cel mult 255 expresii).

II. [Clauza HAVING]

Opțiunea *HAVING* permite restricționarea grupurilor de linii returnate, la cele care îndeplinesc o anumită condiție.

Dacă această clauză este folosită în absența unei clauze *GROUP BY*, aceasta presupune că gruparea se aplică întregului tabel, deci este returnată o singură linie, care este reținută în rezultat doar dacă este îndeplinită condiția din clauza *HAVING*.

III. [Operatorul ROLLUP]

Acest operator furnizează valori agregat și superagregat corespunzătoare expresiilor din clauza *GROUP BY*. Operatorul *ROLLUP* poate fi folosit pentru extragerea de statistici și informații totalizatoare din mulțimile rezultate. Acest operator poate fi util la generarea de rapoarte, diagrame și grafice.

Operatorul *ROLLUP* creează grupări prin deplasarea într-o singură direcție, de la dreapta la stânga, de-a lungul listei de coloane specificate în clauza *GROUP BY*. Apoi, se aplică funcția agregat acestor grupări. Dacă sunt specificate n expresii în operatorul *ROLLUP*, numărul de grupări generate va fi $n + 1$. Liniile care se bazează pe valoarea primelor n expresii se numesc linii obișnuite, iar celelalte se numesc linii superagregat.

Dacă în clauza *GROUP BY* sunt specificate n coloane, pentru a produce subtotaluri fără operatorul *ROLLUP* ar fi necesare $n + 1$ instrucțiuni *SELECT* conectate prin *UNION ALL*. Aceasta ar face execuția cererii ineficientă pentru că fiecare instrucțiune *SELECT* determină accesarea tabelului. Operatorul *ROLLUP* determină rezultatele efectuând un singur acces la tabel și este util atunci când sunt implicate multe coloane în producerea subtotalurilor.

Ilustrăm aplicarea acestui operator prin urmatorul exemplu.

Exemplu:

Pentru departamentele având codul mai mic decât 50, să se afișeze:

- pentru fiecare departament și pentru fiecare an al angajării (corespunzător departamentului respectiv), valoarea totală a salariilor angajaților în acel an;
- valoarea totală a salariilor pe departamente (indiferent de anul angajării);
- valoarea totală a salariilor (indiferent de anul angajării și de departament).

```
SELECT department_id, TO_CHAR(hire_date, 'yyyy'), SUM(salary)
FROM employees
WHERE department_id < 50
GROUP BY ROLLUP(department_id, TO_CHAR(hire_date, 'yyyy'));
```

Instrucțiunea precedentă va avea un rezultat de forma:

DEPARTMENT_ID	TO_CHAR(hire_date,'yyyy')	SUM(SALARY)
10	1987	4400
10		4400
20	1996	13000
20	1997	6000
20		19000
30	1994	11000
30	1995	3100
30	1997	5700
30	1998	2600
30	1999	2500
30		24900
40	1994	6500
40		6500
		54800

În rezultatul prezentat anterior se pot distinge 3 tipuri de linii.

- 1) Prima linie reprezintă suma salariilor angajaților în 1987 din departamentul care are codul 10. În mod similar se interpretează liniile din rezultat care au toate coloanele completate.

- 2) Linia a doua conține valoarea totală a salariilor din departamentul al cărui cod este 10. La fel se interpretează toate liniile care se disting prin faptul că valoarea coloanei *TO_CHAR(hire_date, 'dd')* este *null*.
- 3) Ultima linie conține suma salariilor tuturor angajaților din departamentele al căror cod este mai mic decât 50. Întrucât această linie corespunde totalului general, ea conține valoarea *null* pe toate coloanele, cu excepția câmpului *SUM(salary)*.

IV. [Operatorul CUBE]

Operatorul *CUBE* grupează liniile selectate pe baza valorilor tuturor combinațiilor posibile ale expresiilor specificate și returnează câte o linie totalizatoare pentru fiecare grup. Acest operator este folosit pentru a produce mulțimi de rezultate care sunt utilizate în rapoarte. În vreme ce *ROLLUP* produce subtotalurile doar pentru o parte dintre combinațiile posibile, operatorul *CUBE* produce subtotaluri pentru toate combinațiile posibile de grupări specificate în clauza *GROUP BY*, precum și un total general.

Dacă există *n* coloane sau expresii în clauza *GROUP BY*, vor exista 2^n combinații posibile superagregat. Din punct de vedere matematic, aceste combinații formează un cub *n*-dimensional, de aici provenind numele operatorului. Pentru producerea de subtotaluri fără ajutorul operatorului *CUBE* ar fi necesare 2^n instrucțiuni *SELECT* conectate prin *UNION ALL*.

Exemplu:

Pentru departamentele având codul mai mic decât 50 să se afișeze:

- valoarea totală a salariilor corespunzătoare fiecărui an de angajare, din cadrul fiecărui departament;
- valoarea totală a salariilor din fiecare departament (indiferent de anul angajării);
- valoarea totală a salariilor corespunzătoare fiecărui an de angajare (indiferent de departament);
- valoarea totală a salariilor (indiferent de departament și de anul angajării).

```
SELECT department_id, TO_CHAR(hire_date, 'yyyy'), SUM(salary)
FROM employees
WHERE department_id < 50
GROUP BY CUBE(department_id, TO_CHAR(hire_date, 'yyyy'));
```

În plus față de rezultatul corespunzător operației *ROLLUP*, operatorul *CUBE* va produce linii care reprezintă suma salariilor pentru fiecare an de angajare corespunzător unui departament având codul mai mic decât 50. Aceste linii se disting prin faptul că valoarea coloanei *department_id* este *null*.

V. [Exerciții – funcții grup și clauzele GROUP BY, HAVING]

1. a) Funcțiile grup includ valorile *NULL* în calcule?
b) Care este deosebirea dintre clauzele *WHERE* și *HAVING*?
2. Să se afișeze cel mai mare salariu, cel mai mic salariu, suma și media salariilor tuturor angajaților. Etichetați coloanele Maxim, Minim, Suma, respectiv Media. Sa se rotunjeasca rezultatele.
3. Să se afișeze minimul, maximul, suma și media salariilor pentru fiecare job.
4. Să se afișeze numărul de angajați pentru fiecare job.
5. Să se determine numărul de angajați care sunt șefi. Etichetați coloana "Nr. manageri".
6. Să se afișeze diferența dintre cel mai mare și cel mai mic salariu. Etichetați coloana.

7. Scrieți o cerere pentru a se afișa numele departamentului, locația, numărul de angajați și salariul mediu pentru angajații din acel departament. Coloanele vor fi etichetate corespunzător.

!!!Obs: În clauza *GROUP BY* se trec obligatoriu toate coloanele prezente în clauza *SELECT*, care nu sunt argument al funcțiilor grup.

8. Să se afișeze codul și numele angajaților care câștiga mai mult decât salariul mediu din firmă. Se va sorta rezultatul în ordine descrescătoare a salariilor.
9. Pentru fiecare șef, să se afișeze codul său și salariul celui mai prost platit subordonat. Se vor exclude cei pentru care codul managerului nu este cunoscut. De asemenea, se vor exclude grupurile în care salariul minim este mai mic de 1000\$. Sortați rezultatul în ordine descrescătoare a salariilor.
10. Pentru departamentele în care salariul maxim depășește 3000\$, să se obțină codul, numele acestor departamente și salariul maxim pe departament.
11. Care este salariul mediu minim al job-urilor existente? Salariul mediu al unui job va fi considerat drept media aritmetică a salariilor celor care îl practică.

!!!Obs: Într-o imbricare de funcții agregat, criteriul de grupare specificat în clauza *GROUP BY* se referă doar la funcția agregat cea mai interioară. Astfel, într-o clauză *SELECT* în care există funcții agregat imbricate **nu mai pot apărea alte expresii**.

12. Să se afișeze codul, numele departamentului și suma salariilor pe departamente.
13. Să se afișeze maximul salariilor medii pe departamente.
14. Să se obțină codul, titlul și salariul mediu al job-ului pentru care salariul mediu este minim.
15. Să se afișeze salariul mediu din firmă doar dacă acesta este mai mare decât 2500. (clauza *HAVING* fără *GROUP BY*)
16. Să se afișeze suma salariilor pe departamente și, în cadrul acestora, pe job-uri.
17. Să se afișeze numele departamentului și cel mai mic salariu din departamentul având cel mai mare salariu mediu.
18. Să se afișeze codul, numele departamentului și numărul de angajați care lucrează în acel departament pentru:
- a) departamentele în care lucrează mai puțin de 4 angajați;
 - b) departamentul care are numărul maxim de angajați.
19. Să se afișeze salariații care au fost angajați în aceeași zi a lunii în care cei mai mulți dintre salariați au fost angajați.
20. Să se obțină numărul departamentelor care au cel puțin 15 angajați.
21. Să se obțină codul departamentelor și suma salariilor angajaților care lucrează în acestea, în ordine crescătoare. Se consideră departamentele care au mai mult de 10 angajați și al căror cod este diferit de 30.

22. Sa se afiseze codul, numele departamentului, numarul de angajati si salariul mediu din departamentul respectiv, impreuna cu numele, salariul si jobul angajatilor din acel departament. Se vor afișa și departamentele fără angajați (outer join).

23. Scrieti o cerere pentru a afisa, pentru departamentele avand codul > 80, salariul total pentru fiecare job din cadrul departamentului. Se vor afisa orasul, numele departamentului, jobul si suma salariilor. Se vor eticheta coloanele corespunzator.

Obs: Plasați condiția *department_id* > 80, pe rând, în clauzele *WHERE* și *HAVING*. Testați în fiecare caz. Ce se observă? Care este diferența dintre cele două abordări?

24. Care sunt angajatii care au mai avut cel putin doua joburi?

25. Să se calculeze comisionul mediu din firmă, luând în considerare toate liniile din tabel.

VI. [Exerciții – ROLLUP și CUBE]

26. Analizați cele 2 exemple prezentate mai sus (III – IV), referitor la operatorii *ROLLUP* și *CUBE*.

VII. [Exerciții – DECODE, subcereri în clauza SELECT]

27. Scrieți o cerere pentru a afișa job-ul, salariul total pentru job-ul respectiv pe departamente si salariul total pentru job-ul respectiv pe departamentele 30, 50, 80. Se vor eticheta coloanele corespunzător. Rezultatul va apărea sub forma de mai jos:

Job	Dep30	Dep50	Dep80	Total
.....				

28. Să se creeze o cerere prin care să se afișeze numărul total de angajați și, din acest total, numărul celor care au fost angajați în 1997, 1998, 1999 si 2000. Denumiți capetele de tabel in mod corespunzator.

29. Rezolvați problema 22 cu ajutorul subcererilor specificate în clauza SELECT.

VIII. [Exerciții – subcereri în clauza FROM]

Obs: Subcererile pot apărea în clauza SELECT, WHERE sau FROM a unei cereri. O subcerere care apare în clauza FROM se mai numește view in-line.

30. Să se afișeze codul, numele departamentului și suma salariilor pe departamente.

31. Să se afișeze numele, salariul, codul departamentului si salariul mediu din departamentul respectiv.

32. Modificați cererea anterioară, pentru a determina și listarea numărului de angajați din departamente.

33. Pentru fiecare departament, să se afișeze numele acestuia, numele și salariul celor mai prost plătiți angajați din cadrul său.

34. Rezolvați problema 22 cu ajutorul subcererilor specificate în clauza FROM.

Operatorii ROLLUP și CUBE. Clauza GROUPING SETS. Funcția GROUPING.
Subcereri corelate.
Cereri ierarhice.
Analiza top-n.
Clauza WITH.

I. [Operatorii ROLLUP și CUBE. Clauza GROUPING SETS. Funcția GROUPING.]

Am introdus, în laboratorul 4, operatorii ROLLUP și CUBE. Aceștia se utilizează în cadrul clauzei GROUP BY pentru generarea de linii **superagregat**.

➤ Reamintim că:

- **GROUP BY ROLLUP** (expr_1, expr_2, ..., expr_n) generează **n+1 tipuri de linii**, corespunzătoare următoarelor grupări:
 - GROUP BY (expr_1, expr_2, ..., expr_n-1, expr_n)
 - GROUP BY (expr_1, expr_2, ..., expr_n-1)
 - ...
 - GROUP BY (expr_1, expr_2)
 - GROUP BY (expr_1)
 - GROUP BY () – corespunzător absenței clauzei GROUP BY și deci, calculului funcțiilor grup din cerere pentru întreg tabelul.

Obs:

- Lista de expresii care urmează operatorului ROLLUP este parcursă de la dreapta la stânga, suprimându-se câte o expresie .
- O cerere în care apare un astfel de operator este echivalentă cu reuniunea (UNION ALL) a n+1 cereri.

- **GROUP BY CUBE** (expr_1, expr_2, ..., expr_n) generează 2^n tipuri de linii, corespunzătoare tuturor combinațiilor posibile de expresii din lista.

➤ Pentru determinarea modului în care a fost obținută o valoare totalizatoare cu ROLLUP sau CUBE, se utilizează funcția:

- **GROUPING**(expresie)

Aceasta întoarce:

- valoarea 0, dacă expresia a fost utilizată pentru calculul valorii agregat
- valoarea 1, dacă expresia nu a fost utilizată.

➤ Dacă se dorește obținerea numai a anumitor grupări superagregat, acestea pot fi precizate prin intermediul clauzei :

- **GROUPING SETS** ((expr_11, expr_12, ..., expr_1n), (expr_21, expr_22, ...expr_2m), ...)

Exerciții:

1. a) Să se afișeze numele departamentelor, titlurile job-urilor și valoarea medie a salariilor, pentru:
 - fiecare departament și, în cadrul său pentru fiecare job;
 - fiecare departament (indiferent de job);
 - întreg tabelul.

b) Analog cu a), afișând și o coloană care arată intervenția coloanelor *department_name*, *job_title*, în obținerea rezultatului.

2. a) Să se afișeze numele departamentelor, titlurile job-urilor și valoarea medie a salariilor, pentru:
 - fiecare departament și, în cadrul său pentru fiecare job;
 - fiecare departament (indiferent de job);
 - fiecare job (indiferent de departament)
 - întreg tabelul.
- b) Cum intervin coloanele în obținerea rezultatului? Să se afișeze 'Dep', dacă departamentul a intervenit în agregare, și 'Job', dacă job-ul a intervenit în agregare.
3. Să se afișeze numele departamentelor, numele job-urilor, codurile managerilor, maximul și suma salariilor pentru:
 - fiecare departament și, în cadrul său, fiecare job;
 - fiecare job și, în cadrul său, pentru fiecare manager;
 - întreg tabelul.
4. Să se afișeze salariul maxim al angajaților doar dacă acesta este mai mare decât 15000.

II. [Subcereri corelate (sincronizate)]

O subcerere (cerere imbricată sau încuibărită) corelată poate avea forma următoare:

```
SELECT nume_coloană_1[, nume_coloană_2 ...]
FROM   nume_tabel_1 extern
WHERE   expresie operator
          (SELECT nume_coloană_1[, nume_coloană_2 ...]
           FROM   nume_tabel_2
           WHERE   expresie_1 = extern.expresie_2);
```

Modul de execuție este următorul :

- cererea externă determină o linie candidat;
- cererea internă este executată utilizând valoarea liniei candidat;
- valorile rezultate din cererea internă sunt utilizate pentru calificarea sau descalificarea liniei candidat;
- pașii precedenți se repetă până când nu mai există linii candidat.

Obs: operator poate fi:

- *single-row operator* (>, =, >=, <, <>, <=), care poate fi utilizat dacă subcererea returnează o singură linie;
- *multiple-row operator* (IN, ANY, ALL), care poate fi folosit dacă subcererea returnează mai mult de o linie.

Obs: O subcerere (corelată sau necorelată) poate apărea în clauzele:

- SELECT
- FROM (vezi laboratorul 4)
- WHERE
- HAVING (vezi laboratorul 4)
- START WITH (vezi mai jos – la cereri ierarhice)

Operatorul EXISTS

- În instrucțiunile *SELECT* imbricate, este permisă utilizarea oricărui operator logic.
- Pentru a testa dacă valoarea recuperată de cererea externă există în mulțimea valorilor regăsite de cererea internă corelată, se poate utiliza operatorul *EXISTS*. Dacă subcererea returnează cel puțin o linie, operatorul returnează valoarea *TRUE*. În caz contrar, va fi returnată valoarea *FALSE*.
- Operatorul *EXISTS* asigură că nu mai este continuată căutarea în cererea internă după ce aceasta regăsește o linie.

Exerciții:

5. a) Să se afișeze informații despre angajații al căror salariu depășește valoarea medie a salariilor colegilor săi de departament.
b) Analog cu cererea precedentă, afișându-se și numele departamentului și media salariilor acestuia și numărul de angajați (2 soluții: subcerere necorelată în clauza FROM, subcerere corelată în clauza SELECT).
6. Să se afișeze numele și salariul angajaților al căror salariu este mai mare decât salariile medii din toate departamentele. Se cer 2 variante de rezolvare: cu operatorul ALL sau cu funcția MAX.
7. Să se afișeze numele și salariul celor mai prost plătiți angajați din fiecare departament (se cer 3 soluții: subcerere sincronizată, subcerere nesincronizată și subcerere în clauza FROM).
8. Pentru fiecare departament, să se obțină numele salariaților având cea mai mare vechime din departament. Să se ordoneze rezultatul după numele departamentului.
9. Să se obțină numele salariaților care lucrează într-un departament în care există cel puțin un angajat cu salariul egal cu salariul maxim din departamentul 30 (operatorul EXISTS).

Obs: Deoarece nu este necesar ca instrucțiunea SELECT interioară să returneze o anumită valoare, se poate selecta o constantă ('x', "", 1 etc.). De altfel, din punct de vedere al performanței, selectarea unei constante asigură mai multă rapiditate decât selectarea unei coloane.

10. Să se obțină numele primilor 3 angajați având salariul maxim. Rezultatul se va afișa în ordine crescătoare a salariilor.
11. Să se afișeze codul, numele și prenumele angajaților care au cel puțin doi subalterni.
12. Să se determine locațiile în care se află cel puțin un departament.

Obs: Ca alternativă a lui EXISTS, poate fi utilizat operatorul IN. Scrieți și această soluție.

13. Să se determine departamentele în care nu există nici un angajat (operatorul EXISTS; cererea a mai fost rezolvată și printr-o cerere necorelată).

III. [Subcereri ierarhice]

Clauzele **START WITH** și **CONNECT BY** se utilizează în formularea cererilor ierarhice.

- **START WITH** specifică o condiție care identifică liniile ce urmează să fie considerate ca rădăcini ale cererii ierarhice respective. Dacă se omite această clauză, sistemul Oracle utilizează toate liniile din tabel drept linii rădăcină.
- **CONNECT BY** specifică o condiție care identifică relația dintre liniile „părinte” și „copil” ale ierarhiei. Condiția trebuie să conțină operatorul **PRIOR** pentru a face referință la linia „părinte”.
- Operatorul **PRIOR** face referință la linia „părinte”. Plasarea acestui operator determină direcția interogării, dinspre „părinte” spre „copil” (*top-down*) sau invers (*bottom-up*). Traversarea *top-down*, respectiv *bottom-up* a arborelui se realizează prin specificări de forma următoare:

Top-down: **CONNECT BY PRIOR** cheie_parinte = cheie_copil;
Bottom-up: **CONNECT BY PRIOR** cheie_copil = cheie_parinte;

Obs: Operatorul **PRIOR** poate fi plasat în fața oricărui membru al condiției specificate în clauza **CONNECT BY**.

Obs: Liniile „părinte“ ale interogării sunt identificate prin clauza *START WITH*. Pentru a găsi liniile „copil“, server-ul evaluează expresia din dreptul operatorului *PRIOR* pentru linia „părinte“, și cealaltă expresie pentru fiecare linie a tabelului. Înregistrările pentru care condiția este adevărată vor fi liniile „copil“. Spre deosebire de *START WITH*, în clauza *CONNECT BY* nu pot fi utilizate subcereri.

- Pseudocoloana **LEVEL** poate fi utilă într-o cerere ierarhică. Aceasta determină lungimea drumului de la rădăcină la un nod.

Exerciții:

14. Să se afișeze codul, numele, data angajării, salariul și managerul pentru:

- a) subalternii directi ai lui De Haan;
- b) ierarhia arborescenta de sub De Haan.

Obs: Traversarea precedentă este *top-down*. Faceți modificarea necesară obtinerii unei traversari *bottom-up*. Interpretați rezultatul.

15. Să se obțină ierarhia șef-subaltern, considerând ca rădăcină angajatul având codul 114.
16. Scrieti o cerere ierarhica pentru a afisa codul salariatului, codul managerului si numele salariatului, pentru angajatii care sunt cu 2 niveluri sub De Haan.
Afisati, de asemenea, nivelul angajatului în ierarhie.
17. Pentru fiecare linie din tabelul EMPLOYEES, se va afisa o structura arborescenta in care va apărea angajatul, managerul său, managerul managerului etc. Coloanele afișate vor fi: codul angajatului, codul managerului, nivelul în ierarhie (LEVEL) si numele angajatului.
18. Să se afișeze ierarhia de sub angajatul având salariul maxim, reținând numai angajații al căror salariu este mai mare de 5000. Se vor afișa codul, numele, salariul, nivelul din ierarhie și codul managerului.

Obs: În clauza *CONNECT BY*, coloana *employee_id* este evaluată pentru linia „părinte“, iar coloanele *manager_id* și *salary* sunt evaluate pentru linia „copil“. Pentru a introduce, de exemplu, conditia ca salariul managerilor sa fie mai mare decât 15000, se scrie: *PRIOR salary > 15000*.

IV. [Clauza WITH]

- Cu ajutorul clauzei *WITH* se poate defini un bloc de cerere înainte ca acesta să fie utilizat într-o interogare.
 - Clauza permite reutilizarea aceluiași bloc de cerere într-o instrucțiune *SELECT* complexă. Acest lucru este util atunci când o cerere face referință de mai multe ori la același bloc de cerere, care conține operații *join* și funcții agregat.
19. Utilizând clauza *WITH*, să se scrie o cerere care afișează numele departamentelor și valoarea totală a salariilor din cadrul acestora. Se vor considera departamentele a căror valoare totală a salariilor este mai mare decât media valorilor totale ale salariilor tuturor angajatilor.
 20. Să se afișeze ierarhic codul, prenumele și numele (pe aceeași coloană), codul job-ului și data angajării, pornind de la subordonații direcți ai lui Steven King care au cea mai mare vechime. Rezultatul nu va conține angajații în anul 1970.

V . [Analiza top-n]

Pentru aflarea primelor n rezultate ale unei cereri, este utilă pseudocoloana **ROWNUM**. Aceasta returnează numărul de ordine al unei linii în rezultat.

21. Să se determine primii 10 cei mai bine plătiți angajați.
22. Să se determine cele mai prost plătite 3 job-uri, din punct de vedere al mediei salariilor.

VI. [Exerciții – utilizarea alternativă a funcției DECODE sau a structurii CASE; din nou NVL și NVL2; COALESCE; NULLIF]

Obs:

- $NVL(a, b)$ – întoarce a, dacă a este NOT NULL, altfel întoarce b;
- $NVL2(a, b, c)$ - întoarce b, dacă a este NOT NULL, altfel întoarce c;
- $COALESCE(expr_1, expr_2, \dots, expr_n)$ – întoarce prima expresie NOT NULL din listă;
- $NULLIF(a, b)$ – întoarce a, dacă $a \neq b$; altfel întoarce NULL ;
- $DECODE(expresie, val_1, val_2, val_3, val_4, \dots, val_{2n-1}, val_{2n}, default)$ – dacă $expresie = val_1$, întoarce val_2 ; dacă $expresie = val_3$, întoarce val_4 ; ...; altfel întoarce $default$.
- $DECODE$ este echivalent cu $CASE$, a cărui structură este:

```
CASE expresie
    WHEN val_1 THEN val_2
    WHEN val_3 THEN val_4
    ...
    ELSE default
```

END

CASE poate avea si forma:

```

CASE
    WHEN val_1 THEN val_2
    WHEN val_3 THEN val_4
    ...
    ELSE default
END
```

23. Să se afișeze informații despre departamente, în formatul următor: „Departamentul <department_name> este condus de {<manager_id> | nimeni} și {are numărul de salariați <n> | nu are salariați}”.
24. Să se afișeze numele, prenumele angajaților și lungimea numelui pentru înregistrările în care aceasta este diferită de lungimea prenumelui. (PWSŠØ)
25. Să se afișeze numele, data angajării, salariul și o coloană reprezentând salariul după ce se aplică o mărire, astfel: pentru salariații angajați în 1989 creșterea este de 20%, pentru cei angajați în 1990 creșterea este de 15%, iar salariul celor angajați în anul 1991 crește cu 10%. Pentru salariații angajați în alți ani valoarea nu se modifică.
26. Să se afișeze:
 - suma salariilor, pentru job-urile care încep cu litera S;
 - media generală a salariilor, pentru job-ul având salariul maxim;
 - salariul minim, pentru fiecare din celelalte job-uri.

Se poate folosi DECODE?

I. Operatorul *DIVISION*.

II. Variabile de substitutie

I. Implementarea operatorului *DIVISION* în SQL

Diviziunea este o operație binară care definește o relație ce conține valorile atributelor dintr-o relație care apar **în toate** valorile atributelor din cealaltă relație.

Operatorul *DIVISION* este legat de cuantificatorul universal (\forall) care nu există în SQL. Cuantificatorul universal poate fi însă simulat cu ajutorul cuantificatorului existențial (\exists) utilizând relația:

$$\forall x P(x) \equiv \neg \exists x \neg P(x).$$

Prin urmare, operatorul *DIVISION* poate fi exprimat în SQL prin succesiunea a doi operatori *NOT EXISTS*. Alte modalități de implementare a acestui operator vor fi prezentate în exemplul de mai jos.

Extindem diagrama HR cu o nouă entitate, *PROJECT*, și o nouă asociere: „angajat lucrează în cadrul unui proiect”, între entitățile *EMPLOYEES* și *PROJECT*. Aceasta este o relație *many-to-many*, care va conduce la apariția unui tabel asociativ, numit *WORKS_ON*.

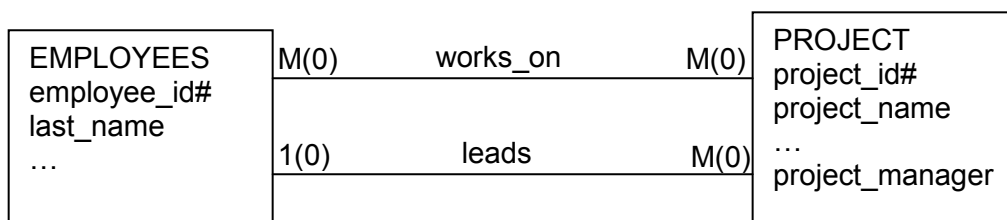
O altă asociere între entitățile *EMPLOYEES* și *PROJECT* este „angajat conduce proiect”. Aceasta este o relație *one-to-many*.

Noile tabele au următoarele scheme relaționale:

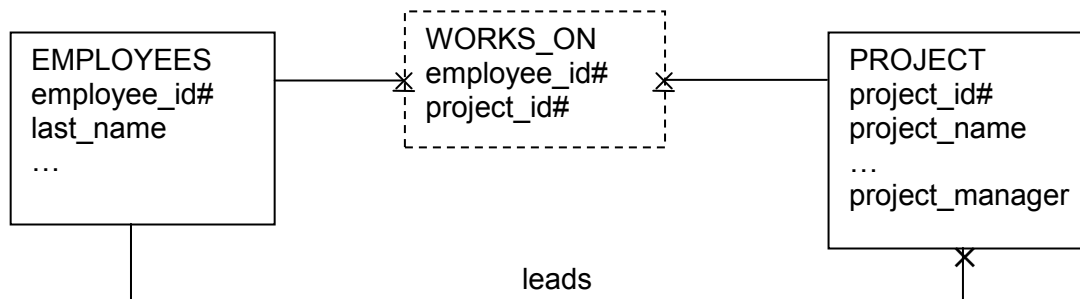
- 1) *PROJECT*(project_id#, project_name, budget, start_date, deadline, delivery_date, project_manager)
 - project_id reprezintă codul proiectului și este cheia primară a relației *PROJECT*
 - project_name reprezintă numele proiectului
 - budget este bugetul alocat proiectului
 - start_date este data demarării proiectului
 - deadline reprezintă data la care proiectul trebuie să fie finalizat
 - delivery_date este data la care proiectul este livrat efectiv
 - project_manager reprezintă codul managerului de proiect și este cheie externă. Pe cine referă această coloană ? Ce relație implementează această cheie externă?
- 2) *WORKS_ON*(project_id#, employee_id#, start_date, end_date)
 - cheia primară a relației este compusă din attributele employee_id și project_id.

Scriptul pentru crearea noilor tabele și inserarea de date în acestea este *hr_project.sql*.

Diagrama entitate-relație corespunzătoare modelului HR va fi extinsă, pornind de la entitatea *EMPLOYEES*, astfel:



Partea din diagrama conceptuală corespunzătoare acestei extinderi a modelului este următoarea:



Exemplu: Să se obțină codurile salariaților atașați tuturor proiectelor pentru care s-a alocat un buget egal cu 10000.

Metoda 1 (utilizând de 2 ori *NOT EXISTS*):

```

SELECT      DISTINCT employee_id
FROM        works_on a
WHERE NOT EXISTS
    (SELECT    1
     FROM      project p
     WHERE     budget=10000
     AND NOT EXISTS
        (SELECT    'x'
         FROM      works_on b
         WHERE     p.project_id=b.project_id
         AND       b.employee_id=a.employee_id));
  
```

Metoda 2 (simularea diviziunii cu ajutorul funcției *COUNT*):

```

SELECT      employee_id
FROM        works_on
WHERE       project_id IN
    (SELECT    project_id
     FROM      project
     WHERE     budget=10000)
GROUP BY    employee_id
HAVING      COUNT(project_id)=
    (SELECT    COUNT(*)
     FROM      project
     WHERE     budget=10000);
  
```

Metoda 3 (operatorul *MINUS*):

```

SELECT employee_id
FROM   works_on
MINUS
SELECT employee_id from
    ( SELECT employee_id, project_id
  
```

```

FROM (SELECT DISTINCT employee_id FROM works_on) t1,
      (SELECT project_id FROM project WHERE budget=10000) t2
MINUS
SELECT employee_id, project_id FROM works_on
) t3;

```

Metoda 4 (A include B => B\A = Ø):

```

SELECT      DISTINCT employee_id
FROM        works_on a
WHERE NOT EXISTS (
    (SELECT      project_id
    FROM        project p
    WHERE       budget=10000)
    MINUS
    (SELECT      p.project_id
    FROM        project p, works_on b
    WHERE       p.project_id=b.project_id
    AND         b.employee_id=a.employee_id));

```

Exerciții (*DIVISION* + alte cereri):

1. Să se listeze informații despre angajații care au lucrat în toate proiectele demarate în primele 6 luni ale anului 2006. Implementați toate variantele.
2. Să se listeze informații despre proiectele la care au participat toți angajații care au deținut alte 2 posturi în firmă.
3. Să se obțină numărul de angajați care au avut cel puțin trei job-uri, luându-se în considerare și job-ul curent.
4. Pentru fiecare țară, să se afișeze numărul de angajați din cadrul acesteia.
5. Să se listeze angajații (codul și numele acestora) care au lucrat pe cel puțin două proiecte nelivrate la termen.
6. Să se listeze codurile angajaților și codurile proiectelor pe care au lucrat. Listarea va cuprinde și angajații care nu au lucrat pe nici un proiect.
7. Să se afișeze angajații care lucrează în același departament cu cel puțin un manager de proiect.
8. Să se afișeze angajații care nu lucrează în același departament cu nici un manager de proiect.
9. Să se determine departamentele având media salariilor mai mare decât un număr dat.

Obs : Este necesară o variabilă de substituție. Apariția acesteia este indicată prin caracterul „&”. O prezentare a variabilelor de substituție va fi făcută în a doua parte a acestui laborator.

HAVING AVG(salary) > &p;

10. Se cer informații (nume, prenume, salariu, număr proiecte) despre managerii de proiect care au condus 2 proiecte.
11. Să se afișeze lista angajaților care au lucrat numai pe proiecte conduse de managerul de proiect având codul 102.

12. a) Să se obțină numele angajaților care au lucrat **cel puțin** pe aceleași proiecte ca și angajatul având codul 200.
 b) Să se obțină numele angajaților care au lucrat **cel mult** pe aceleași proiecte ca și angajatul având codul 200.

Obs: Incluziunea dintre 2 mulțimi se testează cu ajutorul proprietății „ $A \text{ inclus în } B \Rightarrow A-B = \emptyset$ ”.

13. Să se obțină angajații care au lucrat pe aceleași proiecte ca și angajatul având codul 200.

Obs: Egalitatea între două mulțimi se testează cu ajutorul proprietății „ $A=B \Rightarrow A-B=\emptyset$ și $B-A=\emptyset$ ”.

14. Modelul HR conține un tabel numit JOB_GRADES, care conține grilele de salarizare ale companiei.

- a) Afișați structura și conținutul acestui tabel.
 b) Pentru fiecare angajat, afișați numele, prenumele, salariul și grila de salarizare corespunzătoare. Ce operație are loc între tabelele din interogare?

II. Variabile de substitutie

- Variabilele de substitutie sunt utile in crearea de comenzi/script-uri dinamice (care depind de unele valori pe care utilizatorul le furnizeaza la momentul rularii).
- Variabilele de substitutie se pot folosi pentru stocarea temporara de valori, transmiterea de valori intre comenzi SQL etc. Ele pot fi create prin:
 - comanda *DEFINE*.(*DEFINE* variabila = valoare;)
 - Prefixarea cu & (indica existenta unei variabile intr-o comanda SQL, daca variabila nu exista, atunci ea este creata).
 - Prefixarea cu && (indica existenta unei variabile intr-o comanda SQL, daca variabila nu exista, atunci ea este creata). Deosebirea fata de & este ca, daca se foloseste &&, atunci referirea ulterioara cu & sau && nu mai cere ca utilizatorul sa introduca de fiecare data valoarea variabilei. Este folosita valoarea data la prima referire.

Variabilele de substitutie pot fi eliminate cu ajutorul comenzii *UNDEF[INE]*

Comanda *DEFINE*

Forma comenzii	Descriere
DEFINE variabila = valoare	Creaza o variabila utilizator cu valoarea de tip sir de caracter precizata.
DEFINE variabila	Afiseaza variabila, valoarea ei si tipul de data al acesteia.
DEFINE	Afiseaza toate variabilele existente in sesiunea curenta, impreuna cu valorile si tipurile lor de date.

Observatii:

- Variabilele de tip *DATE* sau *CHAR* trebuie sa fie incluse intre apostrofuri in comanda *SELECT*.
- Dupa cum le spune si numele, variabilele de substitutie inlocuiesc/substituie in cadrul comenzii *SQL* variabila respectiva cu sirul de caractere introdus de utilizator.
- Variabilele de substitutie pot fi utilizate pentru a inlocui la momentul rularii:
 - conditii *WHERE*;
 - clauza *ORDER BY*;
 - expresii din lista *SELECT*;
 - nume de tabel;
 - o intreaga comanda *SQL*;
- Odata definita, o variabila ramane pana la eliminarea ei cu o comanda *UNDEF* sau pana la terminarea sesiunii *SQL* respective.
- Comanda *SET VERIFY ON | OFF* permite afisarea sau nu a comenzii inainte si dupa inlocuirea variabilei de substitutie (*SQL *PLUS*).

Comenzi interactive in scripturi

Comanda	Descriere
<i>ACC[EPT] variabila [tip] [PROMPT text]</i>	Citește o linie de intrare și o stochează într-o variabilă utilizator.
<i>PAU[SE] [text]</i>	Afișează o linie vidă, urmată de o linie conținând text, apoi așteaptă ca utilizatorul să apese tasta <i>return</i> . De asemenea, această comandă poate lista două linii vide, urmate de așteptarea răspunsului din partea utilizatorului.
<i>PROMPT [text]</i>	Afișează mesajul specificat sau o linie vidă pe ecranul utilizatorului.

Exercitii (SQL*Plus)

15. Sa se afiseze codul, numele, salariul si codul departamentului din care face parte pentru un angajat al carui cod este introdus de utilizator de la tastatura. Analizati diferentele dintre cele 4 posibilitati:

I. `SELECT employee_id, last_name, salary, department_id
FROM employees WHERE employee_id = &p_cod;`

II. `DEFINE p_cod; - - Ce efect are?
SELECT employee_id, last_name, salary, department_id
FROM employees WHERE employee_id = &p_cod;
UNDEFINE p_cod;`

III. `DEFINE p_cod=100;
SELECT employee_id, last_name, salary, department_id
FROM employees WHERE employee_id = &&p_cod;
UNDEFINE p_cod;`

IV. `ACCEPT p_cod PROMPT "cod= ";
SELECT employee_id, last_name, salary, department_id
FROM employees WHERE employee_id = &p_cod;`

16. Sa se afiseze numele, codul departamentului si salariul anual pentru toti angajatii care au un anumit job.
17. Sa se afiseze numele, codul departamentului si salariul anual pentru toti angajatii care au fost angajati dupa o anumita data calendaristica.
18. Sa se afiseze o coloana aleasa de utilizator, dintr-un tabel ales de utilizator, ordonand dupa aceeaasi coloana care se afiseaza. De asemenea, este obligatorie precizarea unei conditii WHERE.
19. Să se realizeze un script prin care să se afișeze numele, job-ul și data angajării salariaților care au început lucrul între 2 date calendaristice introduse de utilizator. Să se concateneze numele și job-ul, separate prin spațiu și virgulă, și să se eticheteze coloana "Angajati".
Se vor folosi comanda ACCEPT și formatul pentru data calendaristica MM/DD/YY.
20. Sa se realizeze un script pentru a afisa numele angajatului, codul job-ului, salariul si numele departamentului pentru salariatii care lucreaza intr-o locatie data de utilizator. Va fi permisa cautarea case-insensitive.
21. a) Să se citească două date calendaristice de la tastatură și să se afișeze zilele dintre aceste două date.

b) Modificați cererea anterioară astfel încât să afișeze doar zilele lucrătoare dintre cele două date calendaristice introduse.

Limbajul de manipulare a datelor (LMD)

Limbajul de control al datelor (LCD)

- Comenzile SQL care alcătuiesc **LMD** permit:
 - regăsirea datelor (*SELECT*);
 - adăugarea de noi înregistrări (*INSERT*);
 - modificarea valorilor coloanelor din înregistrările existente (*UPDATE*);
 - adăugarea sau modificarea condiționată de înregistrări (*MERGE*);
 - suprimarea de înregistrări (*DELETE*).
 - **Tranzacția** este o unitate logică de lucru, constituită dintr-o secvență de comenzi care trebuie să se execute atomic (ca un întreg) pentru a menține consistența bazei de date.
 - *Server-ul Oracle* asigură consistența datelor pe baza tranzacțiilor, inclusiv în eventualitatea unei anomalii a unui proces sau a sistemului. Tranzacțiile oferă mai multă flexibilitate și control în modificarea datelor.
 - Comenzile SQL care alcătuiesc **LCD** sunt:
 - ROLLBACK – pentru a renunța la modificările aflate în așteptare se utilizează instrucțiunea *ROLLBACK*. În urma execuției acesteia, se încheie tranzacția, se anulează modificările asupra datelor, se restaurează starea lor precedentă și se eliberează blocările asupra liniilor.
 - COMMIT - determină încheierea tranzacției curente și permanentizarea modificărilor care au intervenit pe parcursul acesteia. Instrucțiunea suprimă toate punctele intermediare definite în tranzacție și eliberează blocările tranzacției.
- Obs:** O comandă LDD (*CREATE, ALTER, DROP*) determină un COMMIT implicit.
- SAVEPOINT - Instrucțiunea *SAVEPOINT* marchează un punct intermediar în procesarea tranzacției. În acest mod este posibilă împărțirea tranzacției în subtranzacții. Această instrucțiune nu face parte din standardul *ANSI* al limbajului SQL.

I. Comanda *INSERT*

1. Inserări mono-tabel

Comanda *INSERT* are următoarea sintaxă simplificată:

```
INSERT INTO obiect [AS alias] [ ( nume_coloană [, nume_coloană ...] ) ]  
{ VALUES ( {expr | DEFAULT} [, {expr | DEFAULT} ...] )  
  | subcerere }
```

Subcererea specificată în comanda *INSERT* returnează linii care vor fi adăugate în tabel.

Dacă în tabel se introduc linii prin intermediul unei subcereri, coloanele din lista *SELECT* trebuie să corespundă, ca număr și tip, celor precizate în clauza *INTO*. În absența unei liste de coloane în clauza *INTO*, subcererea trebuie să furnizeze valori pentru fiecare atribut al obiectului destinație,

respectând ordinea în care acestea au fost definite.

Observații (tipuri de date):

- Pentru claritate, este recomandată utilizarea unei liste de coloane în clauza *INSERT*.
- În clauza *VALUES*, valorile de tip caracter și dată calendaristică trebuie incluse între apostrofuri. Nu se recomandă includerea între apostrofuri a valorilor numerice, întrucât aceasta ar determina conversii implicite la tipul *NUMBER*.
- Pentru introducerea de valori speciale în tabel, pot fi utilizate funcții.

Adăugarea unei linii care va conține valori *null* se poate realiza în mod:

- implicit, prin omiterea numelui coloanei din lista de coloane;
- explicit, prin specificarea în lista de valori a cuvântului cheie *null*

În cazul șirurilor de caractere sau al datelor calendaristice se poate preciza șirul vid ('').

Observații (erori):

Server-ul *Oracle* aplică automat toate tipurile de date, domeniile de valori și constrângerile de integritate. La introducerea sau actualizarea de înregistrări, pot apărea erori în următoarele situații:

- nu a fost specificată o valoare pentru o coloană *NOT NULL*;
- există valori duplicate care încalcă o constrângere de unicitate;
- a fost încălcată constrângerea de cheie externă sau o constrângere de tip *CHECK*;
- există o incompatibilitate în privința tipurilor de date;
- s-a încercat inserarea unei valori având o dimensiune mai mare decât a coloanei corespunzătoare.

2. Inserari multi-tabel

O inserare multi-tabel presupune introducerea de linii calculate pe baza rezultatelor unei subcereri, într-unul sau mai multe tabele. Acest tip de inserare, introdus de *Oracle9i*, este util în mediul *data warehouse*.

Pentru o astfel de inserare, în versiunile anterioare lui *Oracle9i* erau necesare *n* operații independente *INSERT INTO...SELECT...*, unde *n* reprezintă numărul tabelor destinație. Aceasta presupunea *n* procesări ale aceleiași surse de date și, prin urmare, creșterea de *n* ori a timpului necesar procesului.

Sintaxa comenzii *INSERT* în acest caz poate fi:

- Pentru inserări necondiționate:

```
INSERT ALL INTO... [INTO...]  
subcerere;
```

- Pentru inserări condiționate:

```
INSERT [ALL | FIRST]  
WHEN condiție THEN INTO...  
[WHEN condiție THEN INTO...  
[ELSE INTO ...]]  
subcerere;
```

- *ALL* determină evaluarea tuturor condițiilor din clauzele *WHEN*. Pentru cele a căror valoare este *TRUE*, se inserează înregistrarea specificată în opțiunea *INTO* corespunzătoare.

- *FIRST* determină inserarea corespunzătoare primei clauze *WHEN* a cărei condiție este evaluată *TRUE*. Toate celelalte clauze *WHEN* sunt ignorate.

Exerciții [I]

1. Să se creeze tabelele *EMP_pnu*, *DEPT_pnu* (în șirul de caractere "pnu", *p* reprezintă prima literă a prenumelui, iar *nu* reprezintă primele două litere ale numelui dumneavoastră), prin copierea structurii și conținutului tabelelor *EMPLOYEES*, respectiv *DEPARTMENTS*.

```
CREATE TABLE EMP_pnu AS SELECT * FROM employees;  
CREATE TABLE DEPT_pnu AS SELECT * FROM departments;
```

2. Listați structura tabelelor sursă și a celor create anterior. Ce se observă?
3. Listați conținutul tabelelor create anterior.
4. Pentru introducerea constrângerilor de integritate, executați instrucțiunile LDD indicate în continuare. Prezentarea detaliată a LDD se va face în cadrul laboratorului 4.

```
ALTER TABLE emp_pnu  
ADD CONSTRAINT pk_emp_pnu PRIMARY KEY(employee_id);  
  
ALTER TABLE dept_pnu  
ADD CONSTRAINT pk_dept_pnu PRIMARY KEY(department_id);  
  
ALTER TABLE emp_pnu  
ADD CONSTRAINT fk_emp_dept_pnu  
FOREIGN KEY(department_id) REFERENCES dept_pnu(department_id);
```

Obs: Ce constrângere nu am implementat?

5. Să se insereze departamentul 300, cu numele *Programare* în *DEPT_pnu*. Analizați cazurile, precizând care este soluția corectă și explicând erorile celorlalte variante. Pentru a anula efectul instrucțiunii(ilor) corecte, utilizați comanda *ROLLBACK*.

- a) *INSERT INTO DEPT_pnu*
VALUES (300, 'Programare');
- b) *INSERT INTO DEPT_pnu (department_id, department_name)*
VALUES (300, 'Programare');
- c) *INSERT INTO DEPT_pnu (department_name, department_id)*
VALUES (300, 'Programare');
- d) *INSERT INTO DEPT_pnu (department_id, department_name, location_id)*
VALUES (300, 'Programare', null);
- e) *INSERT INTO DEPT_pnu (department_name, location_id)*
VALUES ('Programare', null);

Executați varianta care a fost corectă de două ori. Ce se obține și de ce?

6. Să se insereze un angajat corespunzător departamentului introdus anterior în tabelul *EMP_pnu*, precizând valoarea *NULL* pentru coloanele a căror valoare nu este cunoscută la inserare (metoda implicită de inserare). Efectele instrucțiunii să devină permanente.
7. Să se mai introducă un angajat corespunzător departamentului 300, precizând după numele tabelului lista coloanelor în care se introduc valori (metoda explicită de inserare). Se presupune că data angajării acestuia este cea curentă (*SYSDATE*). Salvați înregistrarea.
8. Este posibilă introducerea de înregistrări prin intermediul subcererilor (specificate în locul tabelului). Ce reprezintă, de fapt, aceste subcereri? (view) Încercați dacă este posibilă introducerea unui angajat, precizând pentru valoarea *employee_id* o subcerere care returnează (codul maxim +1).

9. Creați un nou tabel, numit *EMP1_PNU*, care va avea aceeași structură ca și *EMPLOYEES*, dar nici o înregistrare. Copiați în tabelul *EMP1_PNU* salariații (din tabelul *EMPLOYEES*) al căror comision depășește 25% din salariu.
10. Inserați o nouă înregistrare în tabelul *EMP_PNU* care să totalizeze salariile, să facă media comisioanelor, iar câmpurile de tip dată să conțină data curentă și câmpurile de tip caracter să conțină textul 'TOTAL'. Numele și prenumele angajatului să corespundă utilizatorului curent (*USER*). Pentru câmpul *employee_id* se va introduce valoarea 0, iar pentru *manager_id* și *department_id* se va da valoarea null.
11. Să se creeze un fișier (script file) care să permită introducerea de înregistrări în tabelul *EMP_PNU* în mod interactiv. Se vor cere utilizatorului: codul, numele, prenumele și salariul angajatului. Câmpul email se va completa automat prin concatenarea primei litere din prenume și a primelor 7 litere din nume. Executați script-ul pentru a introduce 2 înregistrări în tabel.
12. Creați 2 tabele *emp2_pnu* și *emp3_pnu* cu aceeași structură ca tabelul *EMPLOYEES*, dar fără înregistrări (acceptăm omiterea constrângerilor de integritate). Prin intermediul unei singure comenzi, copiați din tabelul *EMPLOYEES*:
 - în tabelul *EMP1_PNU* salariații care au salariul mai mic decât 5000;
 - în tabelul *EMP2_PNU* salariații care au salariul cuprins între 5000 și 10000;
 - în tabelul *EMP3_PNU* salariații care au salariul mai mare decât 10000.Verificați rezultatele, apoi ștergeți toate înregistrările din aceste tabele.
13. Să se creeze tabelul *EMP0_PNU* cu aceeași structură ca tabelul *EMPLOYEES* (fără constrângeri), dar fără nici o înregistrare. Copiați din tabelul *EMPLOYEES*:
 - în tabelul *EMP0_PNU* salariații care lucrează în departamentul 80;
 - în tabelul *EMP1_PNU* salariații care au salariul mai mic decât 5000;
 - în tabelul *EMP2_PNU* salariații care au salariul cuprins între 5000 și 10000;
 - în tabelul *EMP3_PNU* salariații care au salariul mai mare decât 10000.Dacă un salariat se încadrează în tabelul *emp0_pnu* atunci acesta nu va mai fi inserat și în alt tabel (tabelul corespunzător salariului său).

II. Comanda UPDATE

Sintaxa simplificată a comenzii *UPDATE* este:

```
UPDATE nume_tabel [alias]
SET col1 = expr1[, col2=expr2]
[WHERE conditie];
```

sau

```
UPDATE nume_tabel [alias]
SET (col1,col2,...) = (subcerere)
[WHERE conditie];
```

Observații:

- de obicei pentru identificarea unei linii se folosește o condiție ce implică cheia primară;
- dacă nu apare clauza *WHERE* atunci sunt afectate toate liniile tabelului specificat;
- cazurile în care instrucțiunea *UPDATE* nu poate fi executată sunt similare celor în care eșuează instrucțiunea *INSERT*. Acestea au fost menționate anterior.

Exerciții [II]

14. Măriți salariul tuturor angajaților din tabelul *EMP_PNU* cu 5%. Vizualizați, iar apoi anulați modificările.
15. Schimbați jobul tuturor salariaților din departamentul 80 care au comision în 'SA_REP'. Anulați modificările.
16. Să se promoveze Douglas Grant la manager în departamentul 20, având o creștere de salariu cu 1000\$. Se poate realiza modificarea prin intermediul unei singure comenzi?
17. Schimbați salariul și comisionul celui mai prost plătit salariat din firmă, astfel încât să fie egale cu salariul și comisionul șefului său.
18. Să se modifice adresa de e-mail pentru angajații care câștigă cel mai mult în departamentul în care lucrează astfel încât acesta să devină inițiala numelui concatenată cu prenumele. Dacă nu are prenume atunci în loc de acesta apare caracterul '.'. Anulați modificările.
19. Pentru fiecare departament să se mărească salariul celor care au fost angajați primii astfel încât să devină media salariilor din companie. Țineți cont de liniile introduse anterior.
20. Să se modifice jobul și departamentul angajatului având codul 114, astfel încât să fie la fel cu cele ale angajatului având codul 205.
21. Creați un script prin intermediul caruia să fie posibilă actualizarea în mod interactiv de înregistrări ale tabelului *dept_pnu*. Se va cere codul departamentului care urmează a fi actualizat, se va afișa linia respectivă, iar apoi se vor cere valori pentru celelalte câmpuri.

III. Comanda DELETE

Sintaxa simplificată a comenzii **DELETE** este:

```
DELETE FROM nume_tabel  
WHERE conditie];
```

"

" "Dacă nu se specifica nici o condiție, vor fi șterse toate liniile din tabel.

Exerciții [III]

"

22. Ștergeți toate înregistrările din tabelul *DEPT_PNU*. Ce înregistrări se pot șterge?
23. Ștergeți angajații care nu au comision. Anulați modificările.
24. Suprimați departamentele care nu au nici un angajat. Anulați modificările.
25. Să se creeze un fișier script prin care se cere utilizatorului un cod de angajat din tabelul *EMP_PNU*. Se va lista înregistrarea corespunzătoare acestuia, iar apoi linia va fi suprimată din tabel.
26. Să se mai introducă o linie în tabel, rulând încă o dată fișierul creat la exercițiul 11.
27. Să se marcheze un punct intermediar în procesarea tranzacției.
28. Să se șteargă tot conținutul tabelului. Listați conținutul tabelului.
29. Să se renunțe la cea mai recentă operație de ștergere, fără a renunța la operația precedentă de introducere.
30. Listați conținutul tabelului. Determinați ca modificările să devină permanente.

IV. Comanda MERGE

Instrucțiunea *MERGE* permite inserarea sau actualizarea condiționată a datelor dintr-un tabel al bazei de date. Sintaxa ei simplificată este următoarea:

```
MERGE INTO nume_tabel [alias]  
USING {tabel | vizualizare | subcerere} [alias]  
ON (condiție)  
WHEN MATCHED THEN  
    UPDATE SET  
        coloana_1 = {expr_u1 | DEFAULT},...,  
        coloana_n = {expr_un | DEFAULT}  
WHEN NOT MATCHED THEN  
INSERT (coloana_1,..., coloana_n)  
VALUES (expr_i1,..., expr_in);
```

Instrucțiunea efectuează:

- *UPDATE* dacă înregistrarea există deja în tabel
- *INSERT* dacă înregistrarea este nouă.

În acest fel, se pot evita instrucțiunile *UPDATE* multiple.

Exerciții [IV]

31. Să se șteargă din tabelul EMP_PNU toți angajații care câștigă comision.

Să se introducă sau să se actualizeze datele din tabelul EMP_PNU pe baza tabelului employees.

Limbajul de definire a datelor (LDD) (partea I)

- În general, instrucțiunile *LDD* sunt utilizate pentru definirea structurii corespunzătoare obiectelor unei scheme: tabele, vizualizări, vizualizări materializate, indecși, sinonime, clustere, proceduri și funcții stocate, declanșatori, pachete stocate etc.
- Aceste instrucțiuni permit:
 - crearea, modificarea și suprimarea obiectelor unei scheme și a altor obiecte ale bazei de date, inclusiv baza însăși și utilizatorii acesteia (*CREATE*, *ALTER*, *DROP*);
 - modificarea numelor obiectelor unei scheme (*RENAME*);
 - ștergerea datelor din obiectele unei scheme, fără suprimarea structurii obiectelor respective (*TRUNCATE*).
- Implicit, o instrucțiune *LDD* permanentizează (*COMMIT*) efectul tuturor instrucțiunilor precedente și marchează începutul unei noi tranzacții.
- Instrucțiunile *LDD* au efect imediat asupra bazei de date și înregistrează informația în dicționarul datelor.
- Definirea unui obiect presupune: crearea (*CREATE*), modificarea (*ALTER*) și suprimarea sa (*DROP*).
- **Reguli de numire a obiectelor bazei de date**
 - Identificatorii obiectelor trebuie să înceapă cu o literă și să aibă maximum 30 de caractere, cu excepția numelui bazei de date care este limitat la 8 caractere și celui al legăturii unei baze de date, a cărui lungime poate atinge 128 de caractere.
 - Numele poate conține caracterele A-Z, a-z, 0-9, _, \$ și #.
 - Două obiecte ale aceluiași utilizator al server-ului *Oracle* nu pot avea același nume.
 - Identificatorii nu pot fi cuvinte rezervate ale server-ului *Oracle*.
 - Identificatorii obiectelor nu sunt *case-sensitive*.

Definirea tabelelor

1. Crearea tabelelor

- Formele simplificate ale comenzii de creare a tabelelor sunt:

```
CREATE TABLE nume_tabel (  
    coloana_1 tip_date [DEFAULT valoare]  
                                [constrangere_nivel_coloana [constrangere_nivel_coloana]...],  
    .....  
    coloana_n tip_date [DEFAULT valoare]  
                                [constrangere_nivel_coloana [constrangere_nivel_coloana]...],  
    [constrangeri_nivel_tabel]  
);  
sau
```

CREATE TABLE nume_tabel [(coloana_1,..., coloana_n)]

AS subcerere;

➤ **Constrângerile definite asupra unui tabel pot fi de următoarele tipuri:**

- NOT NULL - coloana nu poate conține valoarea *Null*; (*NOT NULL*)
- UNIQUE – pentru coloane sau combinații de coloane care trebuie să aibă valori unice în cadrul tabelului; (*UNIQUE (col1, col2, ...)*)
- PRIMARY KEY - identifică în mod unic orice înregistrare din tabel. Implică NOT NULL + UNIQUE; (*PRIMARY KEY (col1, col2, ...)*)
- FOREIGN KEY - stabilește o relație de cheie externă între o coloană a tabelului și o coloană dintr-un tabel specificat.

[*FOREIGN KEY* nume_col]
REFERENCES nume_tabel(nume_coloana)
 [*ON DELETE* {*CASCADE*| *SET NULL*}]

- *FOREIGN KEY* este utilizat într-o constrângere la nivel de tabel pentru a defini coloana din tabelul „copil“;
- *REFERENCES* identifică tabelul „părinte“ și coloana corespunzătoare din acest tabel;
- *ON DELETE CASCADE* determină ca, odată cu ștergerea unei linii din tabelul „părinte“, să fie șterse și liniile dependente din tabelul „copil“;
- *ON DELETE SET NULL* determină modificarea automată a valorilor cheii externe la valoarea *null*, atunci când se șterge valoarea „părinte“.
- CHECK- o condiție care să fie adevărată la nivel de coloană sau linie (*CHECK (conditie)*).

Obs:

- Constrângerile pot fi create o dată cu tabelul sau adăugate ulterior cu o comandă *ALTER TABLE*.
- Constrângerile de tip CHECK se pot implementa la nivel de coloană doar dacă nu referă o altă coloană a tabelului.
- În cazul în care cheia primară (sau o cheie unică) este compusă, ea nu poate fi definită la nivel de coloane, ci doar la nivel de tabel.
- Constrângerea de tip NOT NULL se poate declara doar la nivel de coloană.

➤ **Principalele tipuri de date** pentru coloanele tabelurilor sunt următoarele:

Tip de date	Descriere
VARCHAR2(n) [BYTE CHAR]	Definește un șir de caractere de dimensiune variabilă, având lungimea maximă de <i>n</i> octeți sau caractere. Valoarea maximă a lui <i>n</i> corespunde la 4000 octeți, iar cea minimă este de un octet sau un caracter.
CHAR(n) [BYTE CHAR]	Reprezintă un șir de caractere de lungime fixă având <i>n</i> octeți sau caractere. Valoarea maximă a lui <i>n</i> corespunde la 2000 octeți. Valoarea implicită și minimă este de un octet.
NUMBER(p, s)	Reprezintă un număr având <i>p</i> cifre, dintre care <i>s</i> cifre formează partea zecimală
LONG	Conține șiruri de caractere având lungime variabilă, care nu pot ocupa mai mult de 2GB.
DATE	Reprezintă date calendaristice valide, între 1 ianuarie 4712 i.Hr. și 31 decembrie 9999 d.Hr.

2. Modificarea (structurii) tabelelor

➤ **Modificarea structurii unui tabel** se face cu ajutorul comenzii **ALTER TABLE**. Forma comenzii depinde de tipul modificării aduse:

- adăugarea unei noi coloane (nu se poate specifica poziția unei coloane noi în structura tabelului; o coloană nouă devine automat ultima în cadrul structurii tabelului)

```
ALTER TABLE nume_tabel  
ADD (coloana tip_de_date [DEFAULT expr][, ...]);
```

- modificarea unei coloane (schimbarea tipului de date, a dimensiunii sau a valorii implicite a acesteia; schimbarea valorii implicite afectează numai inserările care succed modificării)

```
ALTER TABLE nume_tabel  
MODIFY (coloana tip_de_date [DEFAULT expr][, ...]);
```

- eliminarea unei coloane din structura tabelului:

```
ALTER TABLE nume_tabel  
DROP COLUMN coloana;
```

Obs:

- dimensiunea unei coloane numerice sau de tip caracter poate fi mărită, dar nu poate fi micșorată decât dacă acea coloană conține numai valori *null* sau dacă tabelul nu conține nici o linie.
- tipul de date al unei coloane poate fi modificat doar dacă valorile coloanei respective sunt *null*.
- o coloană *CHAR* poate fi convertită la tipul de date *VARCHAR2* sau invers, numai dacă valorile coloanei sunt *null* sau dacă nu se modifică dimensiunea coloanei.

➤ Comanda **ALTER** permite **adăugarea unei constrângeri într-un tabel existent, eliminarea, activarea sau dezactivarea constrângerilor**.

- Pentru adăugare de constrângeri, comanda are forma:

```
ALTER TABLE nume_tabel  
ADD [CONSTRAINT nume_constr] tip_constr (coloana);
```

- Pentru eliminare de constrângeri:

```
ALTER TABLE nume_tabel  
DROP PRIMARY KEY | UNIQUE(col1, col2, ...) | CONSTRAINT nume_constr;
```

- Pentru activare/dezactivare constrângere:

```
ALTER TABLE nume_tabel  
MODIFY CONSTRAINT nume_constr ENABLE|DISABLE;  
sau  
ALTER TABLE nume_tabel  
ENABLE| DISABLE CONSTRAINT nume_constr;
```

3. Suprimarea tabelelor

➤ Ștergerea fizică a unui tabel, inclusiv a înregistrărilor acestuia, se realizează prin comanda:

```
DROP TABLE nume_tabel;
```

➤ Pentru ștergerea conținutului unui tabel și păstrarea structurii acestuia se poate utiliza comanda:

```
TRUNCATE TABLE nume_tabel;
```

!!!Obs: Fiind operație *LDD*, comanda *TRUNCATE* are efect definitiv.

4. Redenumirea tabelelor

Comanda **RENAME** permite redenumirea unui tabel, vizualizare sau secvență.

RENAME nume1_obiect **TO** nume2_obiect;

Obs:

- În urma redenumirii sunt transferate automat constrângerile de integritate, indecșii și privilegiile asupra vechilor obiecte.
- Sunt invalidate toate obiectele ce depind de obiectul redenumit, cum ar fi vizualizări, sinonime sau proceduri și funcții stocate.

5. Consultarea dicționarului datelor

Informații despre tabelele create se găsesc în vizualizările:

- USER_TABLES –informații complete despre tabelele utilizatorului.
- TAB – informații de bază despre tabelele existente în schema utilizatorului.

Informații despre constângeri găsim în USER_CONSTRAINTS, iar despre coloanele implicate în constrângeri în USER_CONS_COLUMNS.

Exerciții

1. Să se creeze tabelul ANGAJATI_pnu (pnu se alcatuiește din prima literă din prenume și primele două din numele studentului) corespunzător schemei relaționale:

ANGAJATI_pnu(cod_ang number(4), nume varchar2(20), prenume varchar2(20), email char(15), data_ang date, job varchar2(10), cod_sef number(4), salariu number(8, 2), cod_dep number(2))

În următoarele moduri:

- a) fără precizarea vreunei chei sau constrângeri;
- b) cu precizarea cheilor primare la nivel de coloană și a constrângerilor NOT NULL pentru coloanele nume și salariu;
- c) cu precizarea cheii primare la nivel de tabel și a constrângerilor NOT NULL pentru coloanele nume și salariu.

Se presupune că valoarea implicită a coloanei data_ang este SYSDATE.

Obs: Nu pot exista două tabele cu același nume în cadrul unei scheme, deci recrearea unui tabel va fi precedată de suprimarea sa prin comanda:

DROP TABLE ANGAJATI_pnu;

2. Adăugați următoarele înregistrări în tabelul ANGAJATI_pnu:

Cod_ang	Nume	Prenume	Email	Data_ang	Job	Cod_sef	Salariu	Cod_dep
100	Nume1	Prenume1	Null	Null	Director	null	20000	10
101	Nume2	Prenume2	Nume2	02-02-2004	Inginer	100	10000	10
102	Nume3	Prenume3	Nume3	05-06-2000	Analist	101	5000	20
103	Nume4	Prenume4	Null	Null	Inginer	100	9000	20
104	Nume5	Prenume5	Nume5	Null	Analist	101	3000	30

Prima și a patra înregistrare vor fi introduse specificând coloanele pentru care introduceți date efectiv, iar celelalte vor fi inserate fără precizarea coloanelor în comanda INSERT.

Salvați comenzile de inserare într-un fișier l8p2.sql.

3. Creați tabelul ANGAJATI10_pnu, prin copierea angajaților din departamentul 10 din tabelul ANGAJATI_pnu. Listați structura noului tabel. Ce se observă?
4. Introduceți coloana comision în tabelul ANGAJATI_pnu. Coloana va avea tipul de date NUMBER(4,2).
5. Este posibilă modificarea tipului coloanei salariu în NUMBER(6,2)?
6. Setati o valoare DEFAULT pentru coloana salariu.
7. Modificați tipul coloanei comision în NUMBER(2, 2) și al coloanei salariu la NUMBER(10,2), în cadrul aceleiași instrucțiuni.
8. Actualizați valoarea coloanei comision, setând-o la valoarea 0.1 pentru salariații al căror job începe cu litera A. (UPDATE)
9. Modificați tipul de date al coloanei email în VARCHAR2.
10. Adăugați coloana nr_telefon în tabelul ANGAJATI_pnu, setându-i o valoare implicită.
11. Vizualizați înregistrările existente. Suprimați coloana nr_telefon.

Ce efect ar avea o comandă ROLLBACK în acest moment?

12. Redenumiți tabelul ANGAJATI_pnu în ANGAJATI3_pnu.
13. Consultați vizualizarea TAB din dicționarul datelor. Redenumiți angajati3_pnu în angajati_pnu.
14. Suprimați conținutul tabelului angajati10_pnu, fără a suprima structura acestuia.
15. Creați și tabelul DEPARTAMENTE_pnu, corespunzător schemei relaționale:
DEPARTAMENTE_pnu (cod_dep# number(2), nume varchar2(15), cod_director number(4))
specificând doar constrângerea NOT NULL pentru nume (nu precizați deocamdată constrângerea de cheie primară).

```
CREATE TABLE departamente_pnu ( ... );
DESC departamente_pnu
```

16. Introduceți următoarele înregistrări în tabelul DEPARTAMENTE_pnu:

Cod_dep	Nume	Cod_director
10	Administrativ	100
20	Proiectare	101
30	Programare	Null

17. Se va preciza apoi cheia primara cod_dep, fără suprimarea și recreerea tabelului (comanda ALTER).

Obs:

- Introducerea unei constrângeri după crearea tabelului, presupune ca toate liniile existente în tabel la momentul respective să satisfacă noua constrângere.
- Acest mod de specificare a constrângerilor permite numirea acestora.
- În situația în care constrângerile sunt precizate la nivel de coloană sau tabel (în CREATE TABLE) ele vor primi implicit nume atribuite de sistem, dacă nu se specifică vreun alt nume într-o clauză CONSTRAINT.

Exemplu : CREATE TABLE alfa (
 X NUMBER
 CONSTRAINT nn_x NOT NULL,

Y VARCHAR2 (10) NOT NULL
);

18. Să se precizeze constrângerea de cheie externă pentru coloana cod_dep din ANGAJATI_pnu:
 - a) fără suprimarea tabelului (ALTER TABLE);
 - b) prin suprimarea și recrearea tabelului, cu precizarea noii constrângeri la nivel de coloană ({DROP, CREATE} TABLE). De asemenea, se vor mai preciza constrângerile (la nivel de coloană, dacă este posibil):
 - PRIMARY KEY pentru cod_ang;
 - FOREIGN KEY pentru cod_sef;
 - UNIQUE pentru combinația nume + prenume;
 - UNIQUE pentru email;
 - NOT NULL pentru nume;
 - verificarea cod_dep >0;
 - verificarea ca salariul sa fie mai mare decat comisionul*100.
19. Suprași și recreați tabelul, specificând toate constrângerile la nivel de tabel (în măsura în care este posibil).
20. Reintroduceți date în tabel, utilizând (și modificând, dacă este necesar fișierul l8p2.sql).
21. Ce se întâmplă dacă se încearcă suprimarea tabelului departamente_pnu?
22. Analizați structura vizualizărilor USER_TABLES, TAB, USER_CONSTRAINTS.
Obs: Pentru a afla informații despre tabelele din schema curentă, sunt utile cererile:
 SELECT * FROM tab;
 sau
 SELECT table_name FROM user_tables;
23. a) Listați informațiile relevante (cel puțin nume, tip și tabel) despre constrângerile asupra tabelelor angajati_pnu și departamente_pnu.
 SELECT constraint_name, constraint_type, table_name
 FROM user_constraints
 WHERE lower(table_name) IN ('angajati_pnu', 'departamente_pnu');
- Obs:** Tipul constrângerilor este marcat prin:
 - P - pentru cheie primară
 - R – pentru constrângerea de integritate referențială (cheie externă);
 - U – pentru constrângerea de unicitate (UNIQUE);
 - C – pentru constrângerile de tip CHECK.
- b) Aflați care sunt coloanele la care se referă constrângerile asupra tabelelor *angajati_pnu* și *departamente_pnu*.
 SELECT table_name, constraint_name, column_name
 FROM user_cons_columns
 WHERE LOWER(table_name) IN ('angajati_pnu', 'departamente_pnu');
24. Introduceți constrângerea NOT NULL asupra coloanei email.
25. (Încercați să) adăugați o nouă înregistrare în tabelul ANGAJATI_pnu, care să corespundă codului de departament 50. Se poate?
26. Adăugați un nou departament, cu numele Analiza, codul 60 și directorul null în DEPARTAMENTE_pnu. COMMIT.
27. (Încercați să) ștergeți departamentul 20 din tabelul DEPARTAMENTE_pnu. Comentăți.

28. Ștergeți departamentul 60 din DEPARTAMENTE_pnu. ROLLBACK.
29. (Încercați să) introduceți un nou angajat, specificând valoarea 114 pentru cod_sef. Ce se obține?
30. Adăugați un nou angajat, având codul 114. Încercați din nou introducerea înregistrării de la exercițiul 29.
- ?? Ce concluzii reieș din exercițiile precedente? Care este ordinea de inserare, atunci când avem constrângeri de cheie externă?
31. Se dorește ștergerea automată a angajaților dintr-un departament, odată cu suprimarea departamentului. Pentru aceasta, este necesară introducerea clauzei ON DELETE CASCADE în definirea constrângerii de cheie externă. Suprimați constrângerea de cheie externă asupra tabelului ANGAJATI_pnu și reintroduceți această constrângere, specificând clauza ON DELETE CASCADE.
32. Ștergeți departamentul 20 din DEPARTAMENTE_pnu. Ce se întâmplă? Rollback.
33. Introduceți constrângerea de cheie externă asupra coloanei *cod_director* a tabelului DEPARTAMENTE_pnu. Se dorește ca ștergerea unui angajat care este director de departament să atragă după sine setarea automată a valorii coloanei *cod_director* la *null*.
34. Actualizați tabelul DEPARTAMENTE_PNU, astfel încât angajatul având codul 102 să devină directorul departamentului 30. Ștergeți angajatul având codul 102 din tabelul ANGAJATI_pnu. Analizați efectele comenzii. Rollback.
Este posibilă suprimarea angajatului având codul 101? Comentați.
35. Adăugați o constrângere de tip *check* asupra coloanei *salariu*, astfel încât acesta să nu poată depăși 30000.
36. Încercați actualizarea salariului angajatului 100 la valoarea 35000.
37. Dezactivați constrângerea creată anterior și reîncercați actualizarea. Ce se întâmplă dacă încercăm reactivarea constrângerii?

Baze de date-Anul 2

Laborator 9 SQL

Limbajul de definire a datelor (LDD) - II :

Definirea tabelelor temporare, a vizualizărilor, secvențelor, indecșilor, clusterelor, sinonimelor, vizualizărilor materializate

I. Definirea tabelelor temporare

Pentru crearea tabelelor temporare, se utilizează următoarea formă a comenzii *CREATE TABLE*:

```
CREATE GLOBAL TEMPORARY TABLE [schema.]nume_tabel  
  ( {nume_coloană_1 tip_date [DEFAULT expresie]  
    [constr_coloană [constr_coloană] ... ]  
    | constr_tabel_sau_view }  
    [, {nume_coloană_2 ... } ] )  
[ON COMMIT {DELETE | PRESERVE} ROWS;
```

- Un tabel temporar stochează date numai pe durata unei tranzații sau a întregii sesiuni.
- Definiția unui tabel temporar este accesibilă tuturor sesiunilor, dar informațiile dintr-un astfel de tabel sunt vizibile numai sesiunii care inserează linii în acesta.
- Tabelelor temporare nu li se alocă spațiu la creare decât dacă s-a folosit clauza "*AS subcerere*"; altfel, spațiul este alocat la prima instrucțiune "*INSERT*" care a introdus linii în el. De aceea, dacă o instrucțiune *DML*, inclusiv "*SELECT*", este executată asupra tabelului înaintea primului "*INSERT*", ea vede tabelul ca fiind vid.
- Precizarea opțiunii *ON COMMIT* determină dacă datele din tabelul temporar persistă pe durata unei tranzații sau a unei sesiuni :
 - Clauza *DELETE ROWS* se utilizează pentru definirea unui tabel temporar specific unei tranzații, caz în care sistemul trunchiază tabelul, ștergând toate liniile acestuia după fiecare operație de permanentizare (*COMMIT*).
 - Clauza *PRESERVE ROWS* se specifică pentru a defini un tabel temporar specific unei sesiuni, caz în care sistemul trunchiază tabelul la terminarea sesiunii.
- O sesiune este atașată unui tabel temporar dacă efectuează o operație *INSERT* asupra acestuia. Detașarea sesiunii de un tabel temporar are loc :
 - în urma execuției unei comenzi *TRUNCATE*,
 - la terminarea sesiunii sau
 - prin efectuarea unei operații *COMMIT*, respectiv *ROLLBACK* asupra unui tabel temporar specific tranzației.
- Comenzile *LDD* pot fi efectuate asupra unui tabel temporar doar dacă nu există nici o sesiune atașată acestuia.

Exerciții [I]

1. Creați un tabel temporar *TEMP_TRANZ_PNU*, cu datele persistente doar pe durata unei tranzații. Acest tabel va conține o singură coloană *x*, de tip *NUMBER*. Introduceți o înregistrare în tabel. Listați conținutul tabelului. Permanentizați tranzația și listați din nou conținutul tabelului.
2. Creați un tabel temporar *TEMP_SESIUNE_PNU*, cu datele persistente pe durata sesiunii. Cerințele sunt cele de la punctul 1.
3. Inițiați încă o sesiune. Listați structura și conținutul tabelelor create anterior. Introduceți încă o linie în fiecare din cele două tabele.
4. Ștergeți tabelele create anterior. Cum se poate realiza acest lucru?

5. Să se creeze un tabel temporar *angajati_azi_pnu*. Sesiunea fiecărui utilizator care se ocupă de angajări va permite stocarea în acest tabel a angajaților pe care i-a recrutat la data curentă. La sfârșitul sesiunii, aceste date vor fi șterse. Se alocă spațiu acestui tabel la creare ?
6. Inserați o nouă înregistrare în tabelul *angajati_azi_pnu*. Incercați actualizarea tipului de date al coloanei *last_name* a tabelului *angajati_azi_pnu*.

II. Definirea vizualizărilor (view)

- Vizualizările sunt tabele virtuale construite pe baza unor tabele sau a altor vizualizări, denumite tabele de bază.
- Vizualizările nu conțin date, dar reflectă datele din tabelele de bază.
- Vizualizările sunt definite de o cerere SQL, motiv pentru care mai sunt denumite **cereri stocate**.
- Avantajele utilizării vizualizărilor:
 - restricționarea accesului la date;
 - simplificarea unor cereri complexe;
 - asigurarea independenței datelor de programele de aplicații;
 - prezentarea de diferite imagini asupra datelor.
- **Crearea vizualizărilor** se realizează prin comanda *CREATE VIEW*, a cărei sintaxă simplificată este:


```
CREATE [OR REPLACE] [FORCE | NOFORCE] VIEW  

                        nume_vizualizare [(alias, alias, ...)]  

AS subcerere  

[WITH CHECK OPTION [CONSTRAINT nume_constrangere]]  

[WITH READ ONLY [CONSTRAINT nume_constrangere]];
```

 - *OR REPLACE* se utilizează pentru a schimba definiția unei vizualizări fără a mai reaccorda eventualele privilegii.
 - Opțiunea *FORCE* permite crearea vizualizării înainte de definirea tabelelor, ignorând erorile la crearea vizualizării.
 - Subcererea poate fi oricât de complexă dar nu poate conține clauza *ORDER BY*. Dacă se dorește ordonare se utilizează *ORDER BY* la interogarea vizualizării.
 - *WITH CHECK OPTION* permite inserarea și modificarea prin intermediul vizualizării numai a liniilor ce sunt accesibile vizualizării. Dacă lipsește numele constrângerii atunci sistemul asociază un nume implicit de tip *SYS_Cn* acestei constrângeri (*n* este un număr astfel încât numele constrângerii să fie unic).
 - *WITH READ ONLY* asigură că prin intermediul vizualizării nu se pot executa operații *LMD*.
- **Modificarea vizualizărilor** se realizează prin recrearea acestora cu ajutorul opțiunii *OR REPLACE*. Totuși, din începând cu *Oracle9i*, este posibilă utilizarea comenzii *ALTER VIEW* pentru adăugare de constrângeri vizualizării.
- **Suprimarea vizualizărilor** se face cu comanda *DROP VIEW* :


```
DROP VIEW nume_vizualizare;
```
- Informații despre vizualizări se pot găsi în dicționarul datelor interogând vizualizările: *USER_VIEWS*, *ALL_VIEWS* . Pentru aflarea informațiilor despre coloanele actualizabile, este utilă vizualizarea *USER_UPDATABLE_COLUMNS*.

- Subcererile însoțite de un alias care apar în comenzile *SELECT*, *INSERT*, *UPDATE*, *DELETE*, *MERGE* se numesc vizualizări *inline*. Spre deosebire de vizualizările propriu zise acestea nu sunt considerate obiecte ale schemei ci sunt niste entități temporare (valabile doar pe perioada execuției instrucțiunii LMD respective).
- **Operații LMD asupra vizualizărilor**
 - Vizualizările se pot împărți în simple și complexe. Această clasificare este importantă pentru că asupra vizualizărilor simple se pot realiza operații LMD dar în cazul celor complexe acest lucru nu este posibil întotdeauna (decât prin definirea de *triggeri* de tip *INSTEAD OF*).
 - Vizualizările **simple** sunt definite pe baza unui singur tabel și nu conțin funcții sau grupări de date.
 - Vizualizările **compuse** sunt definite pe baza unuia sau a mai multor tabele sau conțin funcții sau grupări de date.
 - Nu se pot realiza operații LMD în vizualizări ce conțin:
 - funcții grup,
 - clauzele *GROUP BY*, *HAVING*, *START WITH*, *CONNECT BY*,
 - cuvântul cheie *DISTINCT*,
 - pseudocoloana *ROWNUM*,
 - operatori pe mulțimi.
 - Nu se pot actualiza:
 - coloane ale căror valori rezultă prin calcul sau definite cu ajutorul funcției *DECODE*,
 - coloane care nu respectă constrângerile din tabelele de bază.
 - Pentru vizualizările bazate pe mai multe tabele, orice operație *INSERT*, *UPDATE* sau *DELETE* poate modifica datele doar din unul din tabelele de bază. Acest tabel este cel protejat prin cheie (*key preserved*).
- Reactualizarea tabelelor implică reactualizarea corespunzătoare a vizualizărilor!!!
Reactualizarea vizualizărilor implică reactualizarea tabelelor de bază? NU! Există restricții!!!

Exerciții [II]

7. Să se creeze o vizualizare *VIZ_EMP30_PNU*, care conține codul, numele, email-ul și salariul angajaților din departamentul 30. Să se analizeze structura și conținutul vizualizării. Ce se observă referitor la constrângeri? Ce se obține de fapt la interogarea conținutului vizualizării? Inseși o linie prin intermediul acestei vizualizări; comentați.
8. Modificați *VIZ_EMP30_PNU* astfel încât să fie posibilă inserarea/modificarea conținutului tabelului de bază prin intermediul ei. Inseși și actualizați o linie prin intermediul acestei vizualizări.
Obs : Trebuie introduse neapărat în vizualizare coloanele care au constrângerea *NOT NULL* în tabelul de bază (altfel, chiar dacă tipul vizualizării permite operații LMD, acestea nu vor fi posibile din cauza nerespectării constrângerilor *NOT NULL*).
9. Să se creeze o vizualizare, *VIZ_EMPSAL50_PNU*, care conține coloanele *cod_angajat*, *nume*, *email*, *functie*, *data_angajare* și *sal_anual* corespunzătoare angajaților din departamentul 50. Analizați structura și conținutul vizualizării.
10. a) Inseși o linie prin intermediul vizualizării precedente. Comentați.
b) Care sunt coloanele actualizabile ale acestei vizualizări?
c) Inseși o linie specificând valori doar pentru coloanele actualizabile.
d) Analizați conținutul vizualizării *viz_empsal50_pnu* și al tabelului *emp_pnu*.

11. a) Să se creeze vizualizarea *VIZ_EMP_DEP30_PNU*, astfel încât aceasta să includă coloanele vizualizării *VIZ_EMP_30_PNU*, precum și numele și codul departamentului. Să se introducă aliasuri pentru coloanele vizualizării. Asigurați-vă că există constrângerea de cheie externă între tabelele de bază ale acestei vizualizări.
- b) Inserați o linie prin intermediul acestei vizualizări.
- c) Care sunt coloanele actualizabile ale acestei vizualizări? Ce fel de tabel este cel ale cărui coloane sunt actualizabile? Inserați o linie, completând doar valorile corespunzătoare.
- d) Ce efect are o operație de ștergere prin intermediul vizualizării *viz_emp_dep30_pnu*? Comentați.
12. Să se creeze vizualizarea *VIZ_DEPT_SUM_PNU*, care conține codul departamentului și pentru fiecare departament salariul minim, maxim și media salariilor. Ce fel de vizualizare se obține (complexă sau simplă)? Se poate actualiza vreo coloană prin intermediul acestei vizualizări?
13. Modificați vizualizarea *VIZ_EMP30_PNU* astfel încât să nu permită modificarea sau inserarea de linii ce nu sunt accesibile ei. Vizualizarea va selecta și coloana *department_id*. Dați un nume constrângerii și regăsiți-o în vizualizarea *USER_CONSTRAINTS* din dicționarul datelor. Încercați să modificați și să inserați linii ce nu îndeplinesc condiția *department_id = 30*.
14. a) Definiți o vizualizare, *VIZ_EMP_S_PNU*, care să conțină detalii despre angajații corespunzători departamentelor care încep cu litera S. Se pot insera/actualiza linii prin intermediul acestei vizualizări? În care dintre tabele? Ce se întâmplă la ștergerea prin intermediul vizualizării?
- b) Recreați vizualizarea astfel încât să nu se permită nici o operație asupra tabelelor de bază prin intermediul ei. Încercați să introduceți sau să actualizați înregistrări prin intermediul acestei vizualizări.
15. Să se consulte informații despre vizualizările utilizatorului curent. Folosiți vizualizarea dicționarului datelor *USER_VIEWS* (coloanele *VIEW_NAME* și *TEXT*).
- Obs:** Coloana *TEXT* este de tip *LONG* așa că trebuie utilizată comanda *SET LONG n* (din *SQL*Plus*) pentru a seta numărul de caractere afișate în cazul selectării unei coloane de tip *LONG*.
16. Să se selecteze numele, salariul, codul departamentului și salariul maxim din departamentul din care face parte, pentru fiecare angajat. Este necesară o vizualizare *inline*?
17. Să se creeze o vizualizare *VIZ_SAL_PNU*, ce conține numele angajaților, numele departamentelor, salariile și locațiile (orașele) pentru toți angajații. Etichetați sugestiv coloanele. Considerați ca tabele de bază tabelele originale din schema HR. Care sunt coloanele actualizabile?
18. Să se creeze vizualizarea *V_EMP_PNU* asupra tabelului *EMP_PNU* care conține codul, numele, prenumele, email-ul și numărul de telefon ale angajaților companiei. Se va impune unicitatea valorilor coloanei email și constrângerea de cheie primară pentru coloana corespunzătoare codului angajatului.
- Obs:** Constrângerile asupra vizualizărilor pot fi definite numai în modul *DISABLE NOVALIDATE*. Aceste cuvinte cheie trebuie specificate la declararea constrângerii, nefiind permisă precizarea altor stări.

```
CREATE VIEW viz_emp_pnu (employee_id, first_name, last_name,
                        email UNIQUE DISABLE NOVALIDATE, phone_number,
                        CONSTRAINT pk_viz_emp_pnu PRIMARY KEY (employee_id) DISABLE NOVALIDATE)
AS SELECT employee_id, first_name, last_name, email, phone_number
FROM emp_pnu;
```

19. Să se adauge o constrângere de cheie primară asupra vizualizării *viz_emp_s_pnu* (*alter view*).

III. Definirea secvențelor

- Secvența este un obiect al bazei de date ce permite generarea de întregi unici pentru a fi folosiți ca valori pentru cheia primară sau coloane numerice unice. Secvențele sunt independente de tabele, așa că aceeași secvență poate fi folosită pentru mai multe tabele.
- **Crearea secvențelor** se realizează prin comanda **CREATE SEQUENCE**, a cărei sintaxă este:
CREATE SEQUENCE *nume_secv*
[INCREMENT BY *n***]**
[START WITH *n***]**
[{MAXVALUE *n* **| NOMAXVALUE}]**
[{MINVALUE *n* **| NOMINVALUE}]**
[{CYCLE | NOCYCLE}]
[{CACHE *n* **| NOCACHE}]**

La definirea unei secvențe se pot specifica:

- numele secvenței
 - diferența dintre 2 numere generate succesiv, implicit fiind 1 (INCREMENT BY);
 - numărul initial, implicit fiind 1 (START WITH);
 - valoarea maximă, implicit fiind 10^{27} pentru o secvență ascendentă și -1 pentru una descendentă;
 - valoarea minimă;
 - dacă secvența ciclează după ce atinge limita; (CYCLE)
 - câte numere să încarce în *cache server*, implicit fiind încărcate 20 de numere (CACHE).
- Informații despre secvențe găsim în dicționarul datelor. Pentru secvențele utilizatorului curent, interogăm **USER_SEQUENCES**. Alte vizualizări utile sunt **ALL_SEQUENCES** și **DBA_SEQUENCES**.
 - **Pseudocoloanele NEXTVAL și CURRVAL** permit lucrul efectiv cu secvențele.
 - *Nume_secv.NEXTVAL* - returnează următoarea valoare a secvenței, o valoare unică la fiecare referire. Trebuie aplicată cel puțin o dată înainte de a folosi *CURRVAL*;
 - *Nume_secv.CURRVAL* – obține valoarea curentă a secvenței.

Obs: Pseudocoloanele se pot utiliza în:

- lista **SELECT** a comenzilor ce nu fac parte din subcereri;
- lista **SELECT** a unei cereri ce apare într un **INSERT**;
- clauza **VALUES** a comenzii **INSERT**;
- clauza **SET** a comenzii **UPDATE**.

Obs : Pseudocoloanele nu se pot utiliza:

- în lista **SELECT** a unei vizualizări;
- într-o comandă **SELECT** ce conține **DISTINCT**, **GROUP BY**, **HAVING** sau **ORDER BY**;
- într-o subcerere în comenzile **SELECT**, **UPDATE**, **DELETE**
- în clauza **DEFAULT** a comenzilor **CREATE TABLE** sau **ALTER TABLE**.

- **Ștergerea secvențelor** se face cu ajutorul comenzii **DROP SEQUENCE**.
DROP SEQUENCE *nume_secventa*;

Exerciții [III]

20. Creați o secvență pentru generarea codurilor de departamente, *SEQ_DEPT_PNU*. Secvența va începe de la 200, va crește cu 10 de fiecare dată și va avea valoarea maximă 10000, nu va cicla și nu va încărca nici un număr înainte de cerere.
21. Să se selecteze informații despre secvențele utilizatorului curent (nume, valoare minimă, maximă, de incrementare, ultimul număr generat).
22. Creați o secvență pentru generarea codurilor de angajați, *SEQ_EMP_PNU*.
23. Să se modifice toate liniile din *EMP_PNU* (dacă nu mai există, îl re-creeați), regenerând codul angajaților astfel încât să utilizeze secvența *SEQ_EMP_PNU* și să avem continuitate în codurile angajaților.
24. Să se insereze câte o înregistrare nouă în *EMP_PNU* și *DEPT_PNU* utilizând cele 2 secvențe create.
25. Să se selecteze valorile curente ale celor 2 secvențe.
26. Ștergeți secvența *SEQ_DEPT_PNU*.

IV. Definirea indecșilor

- Un index este un obiect al unei scheme utilizator care este utilizat de *server-ul Oracle* pentru a mări performanțele unui anumit tip de cereri asupra unui tabel.
- Indecșii :
 - evită scanarea completă a unui tabel la efectuarea unei cereri;
 - reduc operațiile de citire/scriere de pe disc utilizând o cale mai rapidă de acces la date și anume pointeri la liniile tabelului care corespund unor anumite valori ale unei chei (coloane);
 - sunt independenți de tabelele pe care le indexează, în sensul că dacă sunt șterși nu afectează conținutul tabelelor sau comportamentul altor indecși;
 - sunt menținuți și utilizați automat de către *server-ul Oracle*;
 - la ștergerea unui tabel, sunt șterși și indecșii asociați acestuia.
- Tipuri de indecși:
 - indecși normali (indecsi ce folosesc B-arbori);
 - indecși *bitmap*, care stochează identificatorii de linie (*ROWID*) asociați cu o valoare cheie sub forma unui *bitmap* – sunt de obicei folosiți pentru coloane care nu au un domeniu mare de valori în contextul unei concurențe limitate, de exemplu în *data warehouse*;
 - indecși partiționați, care constau din partiții corespunzătoare valorilor ce apar în coloanele indexate ale tabelului;
 - indecși bazați pe funcții (pe expresii). Aceștia permit construcția cererilor care evaluează valoarea returnată de o expresie, expresie ce poate conține funcții predefinite sau definite de utilizator.
- Indecșii pot fi creați :
 - automat: odată cu definirea unei constrangeri *PRIMARY KEY* sau *UNIQUE*;
 - manual: cu ajutorul comenzii *CREATE INDEX*;

- Se creează un index atunci când:
 - O coloană conține un domeniu larg de valori;
 - O coloană conține nu număr mare de valori null;
 - Una sau mai multe coloane sunt folosite des în clauza *WHERE* sau în condiții de join în programele de aplicații
 - Tabelul este mare și de obicei cererile obțin mai puțin de 2%-4% din liniile tabelului.
- Nu se creează un index atunci când:
 - Tabelul este mic;
 - Coloanele nu sunt folosite des în clauza *WHERE* sau în condițiile de join ale cererilor;
 - Majoritatea cererilor obțin peste 2%-4% din conținutul tabelului;
 - Tabelul este modificat frecvent;
 - Coloanele indexate sunt referite des în expresii;
- Informații despre indecși și despre coloanele implicate în indecși se pot găsi în vizualizările dicționarului datelor *USER_INDEXES*, *USER_IND_COLUMNS*, *ALL_INDEXES*, *ALL_IND_COLUMNS*.
- **Crearea unui index** se face prin comanda:


```
CREATE {UNIQUE | BITMAP} INDEX nume_index
ON tabel (coloana1 [, coloana2...]) (source1, source2) ;
```
- **Modificarea unui index** se face prin comada **ALTER INDEX** ([source1](#), [source2](#)).
- **Eliminarea unui index** se face prin comanda: **DROP INDEX** nume_index;

Exerciții [IV]

27. Să se creeze un index (normal, neunic) *IDX_EMP_LAST_NAME_PNU*, asupra coloanei *last_name* din tabelul *emp_pnu*.
28. Să se creeze indecși unici asupra codului angajatului (*employee_id*) și asupra combinației *last_name*, *first_name*, *hire_date* prin două metode (automat și manual).
Obs : Pentru metoda automată impuneți constrângeri de cheie primară asupra codului angajatului și constrângere de unicitate asupra celor 3 coloane. Este recomandabilă această metodă.
29. Creați un index neunic asupra coloanei *department_id* din *EMP_PNU* pentru a eficientiza *join*-urile dintre acest tabel și *DEPT_PNU*.
30. Presupunând că se fac foarte des căutări *case insensitive* asupra numelui departamentului și asupra numelui angajatului, definiți doi indecși bazați pe expresiile *UPPER(department_name)*, respectiv *LOWER(last_name)*.
31. Să se selecteze din dicționarul datelor numele indexului, numele coloanei, poziția din lista de coloane a indexului și proprietatea de unicitate a tuturor indecșilor definiți pe tabelele *EMP_PNU* și *DEPT_PNU*.
32. Eliminați indexul de la exercițiul 27.

Alte exemple la aceasta [adresa](#).

V. Clustere

- Un *cluster* reprezintă o grupare fizică a două sau mai multe tabele, relativ la una sau mai multe coloane, cu scopul măririi performanțelor.
- Coloanele comune definesc cheia *cluster*-ului.
- Crearea unui *cluster* presupune:
 - crearea structurii *cluster*-ului;
 - crearea indexului *cluster*-ului;
 - crearea tabelor care vor compune *cluster*-ul.
- Crearea unui cluster se realizează prin comanda:
CREATE CLUSTER nume_cluster
(nume_coloana tip_data [,nume_coloana tip_data] ...) [SIZE n]
- Ștergerea unui cluster se realizează prin comanda:
DROP CLUSTER nume_cluster;
- Ștergerea unui cluster, a tuturor tabelor definite relativ la acel cluster și constrângerile lor de integritate se realizează prin comanda:
DROP CLUSTER nume_cluster
INCLUDING TABLES
CASCADE CONSTRAINTS;
- Modificarea unui cluster permite redefinirea condițiilor, modificarea parametrilor de stocare și a caracteristicilor de stare (ALTER CLUSTER).

Exerciții [V]

33. Creați un cluster denumit *angajati_pnu* având cheia denumită *angajat* și dimensiunea 512 bytes. Extensia inițială alocată *cluster*-ului va avea dimensiunea 100 bytes, iar următoarele extensii alocate vor avea dimensiunea de 50 bytes. Pentru a specifica dimensiunile în kilobytes sau megabytes se folosește K, respectiv M (de exemplu, 100K sau 100M).

```
CREATE CLUSTER angajati_pnu  
(angajat NUMBER(6))  
SIZE 512  
STORAGE (initial 100 next 50);
```

34. Definiți un index pe cheia *cluster*-ului.
CREATE INDEX idx_angajati_pnu ON CLUSTER angajati_pnu;

35. Adăugați *cluster*-ului următoarele trei tabele:
- tabelul ang_1_pnu care va conține angajații având salariul mai mic decât 5000;
 - tabelul ang_2_pnu care va conține angajații având salariul între 5000 și 10000;
 - tabelul ang_3_pnu care va conține angajații având salariul mai mare decât 10000.

```
CREATE TABLE ang_1_pnu
CLUSTER angajati_pnu(employee_id)
AS SELECT * FROM employees WHERE salary < 5000;
```

36. Afișați informații despre cluster-ele create de utilizatorul current (USER_CLUSTERS).
37. Afișați numele cluster-ului din care face parte tabelul ang_3_pnu (USER_TABLES).
38. Eliminați tabelul ang_3_pnu din cluster.
39. Consultând vizualizarea USER_TABLES, verificați dacă tabelul ang_3_pnu mai face parte dintr-un cluster.
40. Stergeți tabelul ang_2_pnu. Consultați vizualizarea USER_TABLES afișați numele tabelelor care fac parte din cluster-ul definit.
41. Stergeți cluster-ul eliminând și tabelele asociate.

```
DROP CLUSTER angajati_pnu
INCLUDING TABLES CASCADE CONSTRAINTS;
```

Alte informații la aceste adrese: [link1](#) și [link2](#).

VI. Definirea sinonimelor

- Pentru a simplifica accesul la obiecte, acestora li se pot asocia sinonime. Crearea unui sinonim este utilă pentru a evita referirea unui obiect ce aparține altui utilizator prefixându-l cu numele utilizatorului și pentru a scurta numele unor obiecte cu numele prea lung.
- Informații despre sinonime se găsesc în vizualizarea din dicționarul datelor *USER_SYNONYMS*.
- **Crearea sinonimelor** se realizează prin comanda:
CREATE [PUBLIC] SYNONYM nume_sinonim
FOR obiect;
- **Eliminarea sinonimelor** se face prin comanda :
DROP SYNONYM nume_sinonim;

Exerciții [VI]

42. Creați un sinonim public *EMP_PUBLIC_PNU* pentru tabelul *EMP_PNU*.
43. Creați un sinonim *V30_PNU* pentru vizualizarea *VIZ_EMP30_PNU*.
44. Creați un sinonim pentru *DEPT_PNU*. Utilizați sinonimul pentru accesarea datelor din tabel. Redenumiți tabelul (*RENAME ...TO ..*). Încercați din nou să utilizați sinonimul pentru a accesa datele din tabel. Ce se obține?

45. Eliminați sinonimele create anterior prin intermediul unui script care să selecteze numele sinonimelor din *USER_SYNONYMS* care au terminația „*pnu*” și să genereze un fișier cu comenzile de ștergere corespunzătoare.

```
SET FEEDBACK OFF
SET HEADING OFF
SET TERMOUT OFF
SPOOL "H:\...\delSynonym.sql"
SELECT 'DROP SYNONYM ' || synonym_name ||'; '
FROM user_synonyms
WHERE lower(synonym_name) LIKE '%pnu'
/
SPOOL OFF
SET FEEDBACK ON
SET HEADING ON
SET TERMOUT ON
```

Obs:

SET TERMOUT OFF – suprimă afișarea rezultatelor pe ecran (acestea vor fi regăsite numai în fișierul specificat în comanda *SPOOL*).

SPOOL nume_fisier determină înregistrarea tuturor comenzilor care urmează și a rezultatelor acestora în fișierul specificat.

SPOOL OFF determină oprirea înregistrării.

VII. Definirea vizualizărilor materializate

- O vizualizare materializată, cunoscută în versiunile anterioare sub numele de clișeu (*snapshot*), este un obiect al schemei ce stochează rezultatele unei cereri și care este folosit pentru a rezuma, calcula, replica și distribui date. Vizualizările materializate sunt utile în domenii precum *data warehouse*, suportul deciziilor și calcul distribuit sau mobil.
- Clauza *FROM* a cererii poate referi tabele, vizualizări sau alte vizualizări materializate. Luate în ansamblu, aceste obiecte sunt referite prin tabele *master* (în temeni de replicare) sau prin tabele detaliu (în termeni de *data warehouse*).
- Optimizorul pe bază de costuri (cel folosit de *Oracle9i*) poate utiliza vizualizările materializate pentru a îmbunătăți execuția cererilor. Acesta recunoaște automat situațiile în care o astfel de vizualizare poate și trebuie să fie utilizată pentru rezolvarea unei cereri. În urma unui asemenea demers, optimizorul rescrie cererea utilizând vizualizarea materializată.
- Din câteva puncte de vedere, vizualizările materializate sunt similare indecșilor:
 - consumă spațiu de stocare;
 - trebuie reactualizate când datele din tabelele de bază sunt modificate;
 - îmbunătățesc performanța execuției instrucțiunilor *SQL* dacă sunt folosite pentru rescrierea cererilor;
 - sunt transparente aplicațiilor *SQL* și utilizatorilor.
- Spre deosebire de indecși, vizualizările materializate pot fi accesate utilizând instrucțiuni *SELECT* și pot fi actualizate prin instrucțiunile *INSERT*, *UPDATE*, *DELETE*.
- Asupra unei vizualizări materializate se pot defini unul sau mai mulți indecși.
- Similar vizualizărilor obișnuite, asupra celor materializate se pot defini constrângerile *PRIMARY KEY*, *UNIQUE* și *FOREIGN KEY*. Singura stare validă a unei constrângeri este *DISEABLE NOVALIDATE*.

Pentru compatibilitate cu versiunile anterioare, cuvintele cheie *SNAPSHOT* și *MATERIALIZED VIEW* sunt echivalente.

- **Crearea vizualizărilor materializate** se realizează prin comanda *CREATE MATERIALIZED VIEW*, a cărei sintaxă simplificată este:

```
CREATE MATERIALIZED VIEW [schema.]nume_viz_materializată  
[ {proprietăți_vm | ON PREBUILT TABLE  
      [{WITH | WITHOUT} REDUCED PRECISION] } ]  
[refresh_vm] [FOR UPDATE]  
[ {DISABLE | ENABLE} QUERY REWRITE] AS subcerere;
```

Opțiunea *ON PREBUILT TABLE* permite considerarea unui tabel existent ca fiind o vizualizare materializată predefinită.

Clauza *WITH REDUCED PRECISION* permite ca precizia coloanelor tabelului sau vizualizării materializate să nu coincidă cu precizia coloanelor returnate de *subcerere*.

Printre *proprietăți_vm* poate fi menționată opțiunea *BUILD IMMEDIATE* | *DEFERRED* care determină introducerea de linii în vizualizarea materializată imediat, respectiv la prima operație de reactualizare (*refresh*). În acest ultim caz, până la prima operație de actualizare, vizualizarea nu va putea fi utilizată în rescrierea cererilor. Opțiunea *IMMEDIATE* este implicită.

Prin *refresh_vm* se specifică metodele, modurile și momentele la care sistemul va reactualiza vizualizarea materializată. Sintaxa simplificată a clauzei este următoarea:

```
{REFRESH  
  [ {FAST | COMPLETE | FORCE} ] [ON {DEMAND | COMMIT} ]  
  [START WITH data] [NEXT data]  
  [ WITH {PRIMARY KEY | ROWID} ]  
  | NEVER REFRESH}
```

Opțiunea *FAST* indică metoda de reactualizare incrementală, care se efectuează corespunzător modificărilor survenite în tabelele *master*. Modificările sunt stocate într-un fișier *log* asociat tabelului *master*. Clauza *COMPLETE* implică reactualizarea completă, care se realizează prin reexecutarea completă a cererii din definiția vizualizării materializate. Clauza *FORCE* este implicită și presupune reactualizarea de tip *FAST*, dacă este posibil. În caz contrar, reactualizarea va fi de tip *COMPLETE*.

Clauza *ON COMMIT* indică declanșarea unei operații de reactualizare de tip *FAST* ori de câte ori sistemul permanentizează o tranzacție care operează asupra unui tabel *master* al vizualizării materializate. Aceasta ar putea duce la creșterea timpului pentru completarea operației *COMMIT*, întrucât reactualizarea va face parte din acest proces. Clauza nu este permisă pentru vizualizările materializate ce conțin tipuri obiect.

Clauza *ON DEMAND* este implicită și indică efectuarea reactualizării vizualizării materializate la cererea utilizatorului, prin intermediul procedurilor specifice din pachetul *DBMS_MVIEW* (*REFRESH*, *REFRESH_ALL_MVIEWS*, *REFRESH_DEPENDENT*).

Opțiunile *START WITH* și *NEXT* nu pot fi specificate dacă s-au precizat *ON COMMIT* sau *ON DEMAND*. Expresiile de tip dată calendaristică indicate în cadrul acestor opțiuni specifică momentul primei reactualizări automate și determină intervalul dintre două reactualizări automate consecutive.

Clauza *WITH PRIMARY KEY* este implicită și permite ca tabelele *master* să fie reorganizate fără a afecta eligibilitatea vizualizării materializate pentru reactualizarea de tip *FAST*. Tabelul *master* trebuie să conțină o constrângere *PRIMARY KEY*. Clauza nu poate fi specificată pentru vizualizări materializate obiect.

Opțiunea *WITH ROWID* asigură compatibilitatea cu tabelele *master* din versiunile precedente lui Oracle8.

Clauza *NEVER REFRESH* previne reactualizarea vizualizării materializate prin mecanisme *Oracle* sau prin proceduri. Pentru a permite reactualizarea, trebuie efectuată o operație *ALTER MATERIALIZED VIEW...REFRESH*.

Clauza *FOR UPDATE* permite actualizarea unei vizualizări materializate. *QUERY REWRITE* permite specificarea faptului că vizualizarea materializată este eligibilă pentru operația de rescriere a cererilor.

Opțiunea *AS* specifică cererea care definește vizualizarea materializată. Vizualizările materializate nu pot conține coloane de tip *LONG*. Dacă în clauza *FROM* a cererii din definiția vizualizării materializate se face referință la o altă vizualizare materializată, atunci aceasta va trebui reactualizată întotdeauna înaintea celei create în instrucțiunea curentă.

➤ **Modificarea vizualizărilor materializate**

O sintaxă simplificată a comenzii *ALTER MATERIALIZED VIEW* este următoarea:

```
ALTER MATERIALIZED VIEW nume_viz_materializată  
[alter_vm_refresh]  
[ {ENABLE | DISABLE} QUERY REWRITE  
| COMPILE | CONSIDER FRESH];
```

Clauza *alter_vm_refresh* permite modificarea metodelor, modurilor și timpului implicit de reactualizare automată. Clauza *QUERY REWRITE*, prin opțiunile *ENABLE* și *DISABLE*, determină ca vizualizarea materializată să fie, sau nu, eligibilă pentru rescrierea cererilor.

Clauza *COMPILE* permite revalidarea explicită a vizualizării materializate.

Opțiunea *CONSIDER FRESH* indică sistemului să considere vizualizarea materializată ca fiind reactualizată și deci eligibilă pentru rescrierea cererilor.

➤ **Suprimarea vizualizărilor materializate**

Pentru ștergerea unei vizualizări materializate existente în baza de date se utilizează instrucțiunea:

```
DROP MATERIALIZED VIEW nume_viz_materializată;
```

Obs: La ștergerea unui tabel *master*, sistemul nu va suprima vizualizările materializate bazate pe acesta. Atunci când se încearcă reactualizarea unei astfel de vizualizări materializate, va fi generată o eroare.

Exerciții [V]

46. Să se creeze și să se completeze cu înregistrări o vizualizare materializată care va conține numele joburilor, numele departamentelor și suma salariilor pentru un job, în cadrul unui departament. Reactualizările ulterioare ale acestei vizualizări se vor realiza prin reexecutarea cererii din definiție. Vizualizarea creată va putea fi aleasă pentru rescrierea cererilor.

```
CREATE MATERIALIZED VIEW job_dep_sal_pnu  
BUILD IMMEDIATE  
REFRESH COMPLETE  
ENABLE QUERY REWRITE  
AS SELECT d.department_name, j.job_title, SUM(salary) suma_salarii  
FROM employees e, departments d, jobs j  
WHERE e.department_id = d.department_id  
AND e.job_id = j.job_id  
GROUP BY d.department_name, j.job_title;
```

47. Să se creeze tabelul *job_dep_pnu*. Acesta va fi utilizat ca tabel sumar preexistent în crearea unei vizualizări materializate ce va permite diferențe de precizie și rescrierea cererilor.

```
CREATE TABLE job_dep_pnu (  
  job VARCHAR2(10),  
  dep NUMBER(4),  
  suma_salarii NUMBER(9,2));  
  
CREATE MATERIALIZED VIEW vm_job_dep_pnu  
  ON PREBUILT TABLE WITH REDUCED PRECISION  
  ENABLE QUERY REWRITE  
  AS SELECT d.department_name, j.job_title, SUM(salary) suma_salarii  
  FROM employees e, departments d, jobs j  
  WHERE e.department_id = d.department_id  
  AND e.job_id = j.job_id  
  GROUP BY d.department_name, j.job_title;
```

Să se adauge o linie nouă în această vizualizare.

48. Să se creeze o vizualizare materializată care conține informațiile din tabelul *dep_pnu*, permite reorganizarea acestuia și este reactualizată la momentul creării, iar apoi la fiecare 5 minute.

```
CREATE MATERIALIZED VIEW dep_vm_pnu  
  REFRESH FAST START WITH SYSDATE NEXT SYSDATE + 1/288  
  WITH PRIMARY KEY  
  AS SELECT * FROM dep_pnu;
```

Pentru reactualizarea de tip *FAST*, este necesar un fișier *log* în care să fie stocate modificările. Instrucțiunea precedentă generează eroarea „ORA-23413: table ... does not have a materialized view log”. Pentru remedierea acestei situații, înainte de crearea vizualizării, se va lansa următoarea comandă:

```
CREATE MATERIALIZED VIEW LOG ON dep_pnu;
```

49. Să se modifice vizualizarea materializată *job_dep_sal_pnu* creată anterior, astfel încât metoda de reactualizare implicită să fie de tip *FAST*, iar intervalul de timp la care se realizează reactualizarea să fie de 7 zile. Nu va fi permisă utilizarea acestei vizualizări pentru rescrierea cererilor.

```
ALTER MATERIALIZED VIEW job_dep_sal_pnu  
  REFRESH FAST NEXT SYSDATE + 7 DISABLE QUERY REWRITE;
```

Pentru că nu se specifică valoarea corespunzătoare opțiunii *START WITH* în clauza *REFRESH*, următoarea reactualizare va avea loc la momentul stabilit prin comanda de creare a vizualizării materializate sau prin ultima comandă de modificare a acesteia. Sistemul va reactualiza vizualizarea evaluând expresia din clauza *NEXT*, iar apoi va executa această operație o dată pe săptămână.

41. Să se șteargă vizualizările materializate create anterior.

RECAPITULARE 1

Se dă schema:

TURIST(#id_turist, nume, prenume, data_nastere)

ACHIZITIONEAZA(#cod_turist, #cod_excursie, #data_start, data_end, data_achizitie, discount)

EXCURSIE(#id_excursie, denumire, pret, destinatie, durata, cod_agentie, nr_locuri)

AGENTIE(#id_agentie, denumire, oras)

1. Să se afișeze denumirea primei excursii achiziționate.
2. Afișați de câte ori a fost achiziționată fiecare excursie.
3. Să se afișeze pentru fiecare agenție, denumirea, orașul, numărul de excursii oferite, media prețurilor excursiilor oferite.
4. a. Să se obțină numele și prenumele turiștilor care au achiziționat cel puțin 2 excursii.
b. Să se obțină numărul turiștilor care au achiziționat cel puțin 2 excursii.
5. Afișați informații despre turiștii care nu au achiziționat excursii cu destinația Paris.
6. Afișați codul și numele turiștilor care au achiziționat excursii spre cel puțin două destinații diferite.
7. Să se afișeze pentru fiecare agenție, denumirea și profitul obținut. (Profitul obținut din vânzarea unei excursii este **pret – pret * discount** Dacă discountul este necunoscut profitul este prețul excursiei).
8. Să se afișeze denumirea și orașul pentru agențiile care au cel puțin 3 excursii oferite la un preț mai mic decât 2000 euro.
9. Să se afișeze excursiile care nu au fost achiziționate de către nici un turist.
10. Afișați informații despre excursii, inclusiv denumirea agenției. Pentru excursiile pentru care nu este cunoscută agenția se va afișa textul “agentie necunoscuta”.
11. Să se afișeze informații despre excursiile care au prețul mai mare decât excursia cu denumirea “Orasul luminilor” existentă în oferta agenției cu codul 10.
12. Să se obțină lista turiștilor care au achiziționat excursii cu o durata mai mare de 10 zile. (se va lua în considerare data_start și data_end)
13. Să se obțină excursiile achiziționate de cel puțin un turist vârsta mai mică de 30 de ani.
14. Să se obțină turiștii care nu au achiziționat nicio excursie oferită de agenții din București.
15. Să se obțină numele turiștilor care au achiziționat excursii care conțin în denumire “1 mai” de la o agenție din București.
16. Să se obțină numele, prenume turiștilor și excursiile oferite de agenția “Smart Tour” achiziționate de către aceștia.
17. Să se afișeze excursiile pentru care nu mai există locuri pentru data de plecare 14 - aug-2011.
18. Să se obțină codurile turiștilor și codul ultimei excursii achiziționate de către aceștia.
19. Afișați topul celor mai scumpe excursii (primele 5).
20. Afișați numele turiștilor care au achiziționat excursii cu data de plecare în aceeași luna cu luna în care își serbează ziua de naștere.

21. Să se afișeze informații despre turiștii care au achiziționat excursii de 2 persoane de la agenții din Constanța.
22. În funcție de durata excursiei afișați în ordine excursiile cu durata mică (durată de maxim 5 zile), medie (durata între 6 și 19 de zile), lungă (durata peste 20 de zile).
23. Afișați numărul excursiilor, câte excursii sunt oferite de agenții din Constanța, câte sunt oferite de agenții din București.

Numar excursii Nr. ex Constanta Nr. ex Bucuresti

24. Afișați excursiile care au fost achiziționate de toți turiștii în vârstă de 24 ani.
25. Afișați valoarea totală a excursiilor:
 - Pentru fiecare agenție și în cadrul agenției pentru fiecare destinație.
 - Pentru fiecare agenți (indiferent de destinație)
 - Întreg tabelul.
 Afișați o coloană care se indice intervenția celorlalte coloane în obținerea rezultatului.
26. Să se obțină pentru fiecare agenție media prețurilor excursiilor oferite de agențiile concurente (situate în același oraș).

RECAPITULARE 2

27. Afisati valoarea totala a excursiilor achizitionate:

- Pentru fiecare agentie si in cadrul agentiei pentru fiecare destinatie.
- Pentru fiecare agentie (indiferent de destinatie).
- Pentru fiecare destinatie (indiferent de agentie).
- Intreg tabelul.

28. Afisati valoarea totala a excursiilor achizitionate

- Pentru fiecare agentie in fiecare an in care a vandut excursii.
- Pentru intreg tabelul.

29. Sa se afiseze denumirea excursiilor cu codul agentiei necunoscut care nu au fost achizitionate de niciun turist nascut in anul 1984.

30. Creati copii pentru toate tabelele din schema. Adaugati cheile primare si externe. Cheile externe vor fi create astfel incat la stergerea unei inregistrari sa se stearga si inregistrările corelate. Pentru urmatoarele exercitii se vor utiliza tabelele copie.

31. Modificati discount-ul obtinut la achizitioanrea excursiilor care au un pret peste medie astfel incat sa devina egal cu maximul discount-urilor oferite pana acum. Anulati modificarile.

32. Stergeti toate excursiile care au pretul mai mic decat media preturilor din agentie care le pune la dispozitie. Anulati modificarile.

33. Stergeti constrangerea de cheie externa dintre tabelul excursie si agentie. Adaugati doua excursii cu coduri inexistente de agentii. Modificati codul agentie pentru excursiile care nu corespund unei agentii existente astfel incat sa fie cod necunoscut (null). Anulati modificarile.

34. Creati o vizualizare v_excursie asupra tabelului excursie_*** care sa permita inserarea in acesta doar a excursiilor oferite de agentie 10.

Testati inserarea unei noi inregistrari in tabelul excursie_*** prin intermediul vizualizarii v_excursie_***.

Permanentizati modificarea.

35. Stergeti toate inregistrările din tabelul achizitioneaza_***.

Creati un SAVEPOINT cu denumirea a.

36. Populati tabelul achizitioneaza_*** astfel incat sa contina toate excursiile achizitionate in 2010 (din tabelul achizitioneaza) dar cu data_start si data_end decalate cu 1 luna.

37. Mariti cu 10% discount-ul pentru excursiile oferite de agentia 10.

38. Stergeti achizitiile turistilor pentru care data nasterii nu este cunoscuta.

39. Folosind comanda MERGE actualizati informatiile din tabelul achizitioneaza_*** astfel incat sa coincida cu informatiile din tabelul achizitioneaza. Anulati modificarile pentru exe 36 - 39. Anulati toate midificarile.

39. Scadeti cu 10% pretul excursiilor care au fost achizitioante de cele mai multe ori.

40. Adaugati tabelului turist_*** constrangerile

-Numele sa nu fie NULL

-Numele si prenumele sa fie unice.

41. Adaugati tabelului achizitioneaza constrangerile

-data_start < data_end

-data_achizitie sa fie implicit data sistemului.

42. Blocati inregistrarea care contine cea mai recenta achizitie cu data_start > data curenta.

SELECT

FROM

WHERE

FOR UPDATE

Modificati achizitia selectata atribuind coloanei data_achizitie valoare default.

UPDATE

SET data_achizitie = DEFAULT

WHERE

Deblocati inregistrarea prin permanentizarea modificarilor.

43. Sa se afiseze numele si prenumele turistilor care au achizitionat cel putin aceleasi excursii ca si turistul Stanciu.

44. Sa se afiseze numele si prenumele turistilor care au achizitionat cel mult aceleasi excursii ca si turistul Stanciu.

45. Sa se afiseze numele si prenumele turistilor care au achizitionat exact aceleasi excursii ca si turistul Stanciu.

46. Sa se insereze un nou turist cu prenume necunoscut. Codul va fi retinut intr-o variabila de legatura. Sa se afiseze valoarea variabilei de legatura. Codul si numele vor fi citite de la tastatura. Pentru cod folositi valoarea 100.

47. Modificati prenumele turistului cu codul 100. Se va afisa numele si prenumele turistului pentru care s-a facut modificarea.

48. Stergeti turistul cu codul 100. Afisati numele si prenumele turistului sters.