

## 4. Constrângeri de integritate

### Cuprins

4.1. Opțiuni de definire a unei constrângeri.....	4
Opțiunile <i>ENABLE / DISABLE</i> .....	4
Opțiunile <i>VALIDATE / NOVALIDATE</i> .....	4
Opțiunile <i>RELY / NORELY</i> .....	5
4.2. Constrângerea de unicitate în depozitele de date .....	6
4.3. Constrângerea de cheie externă în depozitele de date .....	8
4.4. Constrângeri <i>RELY</i> în depozitele de date.....	10
Bibliografie .....	12

## 4. Constrângerile de integritate

- O constrângere este un mecanism care asigură că valorile unei coloane sau ale unei multimi de coloane satisfac o condiție declarată.
- Constrângerile sunt utilizate pentru a preveni existența datelor invalide în tabele.
- Tipuri de constrângerile declarative:
  - constrângerea de domeniu
    - definește valorile ce pot fi luate de un atribut
    - *CHECK, UNIQUE, NOT NULL*
  - constrângerea de integritate a entității
    - precizează cheia primară a unei tabele
    - valorile cheii primare trebuie să fie distincte și diferite de valoarea *null*
    - *PRIMARY KEY*
  - constrângerea de integritate referențială
    - asigură coerența dintre cheile externe și cheile primare / cheile unice referite
    - la adăugarea unei chei externe se verifică dacă:
      - a fost definită o cheie primară sau o cheie unică pentru tabela referită de cheia externă;
      - dacă numărul coloanelor ce compun cheia externă corespunde numărului de coloane ale cheii primare / cheii unice;
      - dacă tipul și lungimea fiecărei coloane a cheii externe corespunde cu tipul și lungimea fiecărei coloane a cheii primare / cheii unice.
    - *FOREIGN KEY*
- Unei constrângerii i se poate specifica un nume unic în cadrul schemei.
  - Dacă nu se specifică un nume explicit, atunci sistemul îi va atribui automat un nume de forma *SYS\_n*, unde *n* reprezintă numărul constrângerii.
- Constrângerile pot fi definite pentru:
  - tabele (*table*);
  - vizualizări (*view*).

- Constrângerile pot fi:

- adăugate

ALTER TABLE/VIEW ... ADD CONSTRAINT ...

- șterse

ALTER TABLE/VIEW ... DROP CONSTRAINT ...

- activate / dezactivate

ALTER TABLE ... MODIFY CONSTRAINT ...

- modificate la starea *RELY* sau *NORELY*

ALTER TABLE ... MODIFY CONSTRAINT ...

- ❖ Pentru vizualizări se pot defini constrângerii:



- de tipul *UNIQUE*, *PRIMARY KEY* și *FOREIGN KEY*;
- doar cu opțiunile *DISABLE NOVALIDATE*;
- cu opțiunile *RELY/NORELY*.

- ❖ Deoarece constrângerile vizualizărilor pot fi definite doar cu opțiunile *DISABLE NOVALIDATE*, acestea nu implică nicio operație de verificare a datelor și, prin urmare, niciun consum de resurse.

- ❖ Aceste constrângerii sunt utilizate de sistem în etapa de optimizare, pentru a ajuta optimizatorul să determine planuri de execuție mai bune.

- Vizualizări din dicționarul datelor ce oferă informații despre constrângerile definite în schema curentă:

- *USER\_CONSTRAINTS*
- *USER\_CONS\_COLUMNS*



- ❖ Există posibilitatea ca aplicarea unei constrângerii să fie amânată (*DEFERRABLE*).

- ❖ În acest caz, pot fi executate mai multe comenzi *SQL* fără a se verifica restricția impusă de constrângere, aceasta fiind verificată numai la sfârșitul tranzacției, atunci când este executată comanda *COMMIT*.

- ❖ Dacă vreuna dintre comenziile tranzacției încalcă restricția, atunci întreaga tranzacție este derulată înapoi (*rollback*) și este întoarsă o eroare.

- ❖ Opțiunea implicită este *NOT DEFERRABLE*.



- ❖ Într-un depozit de date informațiile sunt adăugate sau modificate în timpul procesului *ETL*.
- ❖ În mod normal, utilizatorii nu actualizează în mod direct datele, aşa cum se întâmplă în sistemele *OLTP*.
- ❖ Din acest motiv bazele de date depozit reprezintă un model special, pentru care au fost introduse mai multe concepte referitoare la constrângeri.

## 4.1. Opțiuni de definire a unei constrângeri

- O constrângere poate fi creată cu următoarele opțiuni:
  - *ENABLE* sau *DISABLE*
  - *VALIDATE* sau *NOVALIDATE*
  - *RELY* sau *NORELY*

### Opțiunile *ENABLE / DISABLE*

- Pentru ca o constrângere să verifice dacă datele o satisfac aceasta trebuie să fie activă (*ENABLE*).
- O constrângere activă asigură că toate modificările datelor dintr-unul sau mai multe tabele satisfac condițiile constrângerei.
- Operațiile de modificare a datelor care încalcă o constrângere activă vor fi respinse și se va trimite un mesaj de eroare.
- O constrângere dezactivată (*DISABLE*) nu implică verificări în cazul niciunei operații.



- ❖ O constrângere activă nu presupune validarea datelor existente deja în tabele.
- ❖ O constrângere activă va determina verificări în cazul operațiilor care sunt lansate ulterior adăugării constrângerei.
- ❖ Implicit, constrângările sunt definite cu opțiunea *ENABLE*.

### Opțiunile *VALIDATE / NOVALIDATE*

- Dacă o constrângere este creată cu opțiunea *VALIDATE*, atunci toate datele curente din tabela vizată trebuie să satisfacă constrângerea respectivă.
- Dacă pică testul de validare, atunci constrângerea nu poate fi adăugată și este întors un mesaj de eroare.



- ❖ Validarea este independentă față de activare.
- ❖ Implicit, constrângerile sunt definite cu opțiunea *VALIDATE*.

### Opțiunile *RELY / NORELY*

- În unele cazuri, utilizatorii știu că pentru o anumită constrângere restricțiile sunt îndeplinite, astfel că nu este necesară validarea datelor și activarea constrângerii. Totuși utilizatorul poate dori și în aceste cazuri să utilizeze constrângerea pentru a îmbunătăți optimizarea și performanța cererilor.
- Opțiunea *RELY* reprezintă un mecanism prin care se comunică *server-ului* că acea constrângere este satisfăcută (chiar dacă nu se realizează nicio operație de verificare).
- Implicit, constrângerile sunt definite cu opțiunea *NORELY*.



- ❖ O constrângere definită cu opțiunile *DISABLE VALIDATE* nu permite operații *LMD* asupra tabelei pentru care a fost definită.

CONSTRÂNGERE	OPERAȚII LMD PERMISE
ENABLE VALIDATE	DA
DISABLE VALIDATE	NU
ENABLE NOVALIDATE	DA
DISABLE NOVALIDATE	DA

- ❖ În această situație pot fi utilizate două strategii pentru modificarea datelor din tabelă:
  - folosirea comenziilor *LDD* pentru a adăuga date în tabelă (de exemplu *exchanging partitions*);
  - ștergerea (suprimarea) constrângerii înainte de modificarea tabelei;
    - după ce constrângerea a fost ștearsă se realizează modificările asupra datelor, iar la final se recreează constrângerea;
    - această abordare nu asigură că datele adăugate sau modificate respectă restricțiile; dacă restricțiile sunt încălcate, atunci operația de validare a datelor se termină fără succes, iar constrângerea nu poate fi adăugată.



- ❖ În mod normal constrângerile trebuie să fie definite cu opțiunile *ENABLE* *VALIDATE* pentru a asigura consistența bazei de date.
- ❖ Deoarece depozitele de date au dimensiuni mari, crearea și menținerea constrângerilor pot determina costuri considerabile. Din acest motiv, în cazul depozitelor de date există o serie de recomandări în ce privește opțiunile de definire a constrângerilor.

## 4.2. Constrângerea de unicitate în depozitele de date

- Constrângerea de unicitate este aplicată utilizând un index unic (de tip *B\*Tree*). Acest index unic este definit automat de sistem, doar dacă acea constrângere este creată cu opțiunea *ENABLE*.
- Implicit, numele indexului unic astfel definit este același cu numele constrângerii.
  - ❖ Dacă o constrângere de unicitate este definită cu opțiunea *DISABLE*, atunci indexul unic nu este creat.
  - ❖ Dacă o constrângere de unicitate activă (*ENABLE*) este dezactivată (*DISABLE*), atunci implicit sistemul șterge indexul unic. Acesta va fi recreat de sistem la reactivarea constrângerii respective. Dacă se dorește păstrarea indexului unic atunci trebuie să se precizeze opțiunea *KEEP INDEX*. În acest mod se păstrează și statisticile asociate indexului respectiv.
  - ❖ Opțiunea *KEEP INDEX* se poate preciza și atunci când constrângerea este stearsă, efectele acesteia fiind aceleași.
  - ❖ În mod asemănător constrângerii de unicitate și constrângerea de cheie primară (deoarece implică unicitatea valorilor cheii) este aplicată de sistem folosind un index unic.



### Exemplul 4.1

Numele indexului poate fi diferit de numele constrângerii. Indexul definit de utilizator pentru a întreține constrângerea poate fi un index unic sau un index neunic.

```
CREATE TABLE clienti
(id_client NUMBER(4) CONSTRAINT pk_clienti PRIMARY KEY
           USING INDEX (CREATE UNIQUE INDEX client_id_idx
                         ON clienti(id_client)),
```

```

nume      VARCHAR2(20),
prenume   VARCHAR2(30),
email     VARCHAR2(50) CONSTRAINT u_clienti_email UNIQUE
           USING INDEX (CREATE INDEX client_email_idx
                           ON clienti(email))
);

```

**Exemplul 4.2**

La dezactivarea constrângerii se poate preciza dacă se va păstra indexul.

```
ALTER TABLE clienti
DISABLE CONSTRAINT pk_clienti KEEP INDEX;
```

**Exemplul 4.3**

La ștergerea constrângerii se poate preciza dacă se va păstra indexul.

```
ALTER TABLE clienti
DROP CONSTRAINT u_clienti_email KEEP INDEX;
```



- ❖ Deoarece depozitele de date au dimensiuni mari, crearea și menținerea constrângerilor pot determina costuri considerabile. Din acest motiv, în cazul depozitelor de date există o serie de recomandări în ce privește opțiunile de definire a constrângerilor.

**Exemplul 4.4**

Se dă tabela de fapte *vanzari* având următoarele atrbute: *id#*, *id\_produs*, *id\_client*, *id\_timp*, *nr\_factura*, *cantitate*, *pret\_unitar\_vanzare*. Coloanele *id\_produs*, *id\_client*, *id\_timp* și *nr\_factura* identifică în mod unic o înregistrare din această tabelă.

- a. Definirea constrângerii de unicitate folosind opțiunile implicate.

```
ALTER TABLE vanzari
ADD CONSTRAINT u_vanzari
UNIQUE(id_produs, id_client, id_timp, nr_factura);
```

*Observații:*

- Deoarece constrângerea a fost definită folosind opțiunile implicate rezultă că aceasta a fost de fapt definită cu următoarele opțiuni: *ENABLE*, *VALIDATE* și *NORELY*.
- Deoarece constrângerea a fost definită cu opțiunea implicită *ENABLE*, sistemul a creat automat un index unic (denumit *u\_vanzari*) pentru a întreține această constrângere.

- Acest index unic poate fi problematic în cazul depozitelor de date pentru că:
  - poate fi foarte mare, deoarece tabela *vanzari* poate avea milioane sau poate chiar miliarde de linii;
  - este rar utilizat pentru procesarea cererilor, deoarece cele mai multe cereri nu utilizează predicate pe coloane unice; din acest motiv un index unic nu va mări performanțele;
  - dacă tabela *vanzari* este partaționată după o coloană diferită de coloanele ce compun cheia unică, atunci indexul trebuie să fie global; aceasta va afecta toate operațiile de întreținere a tabelei *vanzari*.

**b.** Pentru depozitele de date, o alternativă de definire a constrângerii de unicitate este următoarea:

```
ALTER TABLE vanzari
ADD CONSTRAINT u_vanzari
UNIQUE(id_produs, id_client, id_timp, nr_factura)
DISABLE VALIDATE;
```

*Observații:*

- Deoarece constrângerea a fost definită cu opțiunea *DISABLE*, acesta nu a determinat sistemul să creeze indexul unic.
- Această abordare este avantajoasă în cazul depozitelor de date, deoarece constrângerea asigură unicitatea fără costurile unui index unic.
- Deoarece constrângerea nu este activă, dar s-a realizat validarea datelor (*DISABLE VALIDATE*), nu sunt premise operației *LMD* asupra tabelei *vanzari*. În această situație, trebuie aleasă o strategie de actualizare a tabelei prin procesul *ETL*.

### 4.3. Constrângerea de cheie externă în depozitele de date

- Într-o schemă stea, constrângerile de cheie externă validează relațiile dintre tabela de fapte și tabelele dimensiune.

#### Exemplul 4.5

Tabela de fapte *vanzari* conține atributul *id\_client* care referă atributul cu același nume din tabela dimensiune *clienti*.

- a.** Definirea constrângerii de cheie externă folosind opțiunile implicate.

```
ALTER TABLE vanzari ADD CONSTRAINT fk_vanz_clienti
FOREIGN KEY (id_client)
REFERENCES clienti (id_client);
```

*Observații:*

- Deoarece constrângerea a fost definită folosind opțiunile implicate rezultă că aceasta a fost de fapt definită cu următoarele opțiuni: *ENABLE*, *VALIDATE* și *NORELY*.
- Deoarece constrângerea a fost definită cu opțiunea implicită *VALIDATE*, sistemul va verifica dacă datele există în cele două tabele respectă restricțiile impuse de constrângere.
- În cazul depozitelor de date se poate întâmpla frecvent ca datele să existe în tabele să nu treacă temporar pasul de validare.
  - Presupunem că în fiecare zi sunt încărcate date noi în tabela de fapte, dar actualizarea tabelelor dimensiune se realizează doar o dată pe săptămână.
  - În timpul săptămânii, tabelele dimensiune și tabela de fapte pot încălca constrângerea de cheie externă.

**b.** Pentru depozitele de date, o alternativă de definire a constrângerii de cheie externă este următoarea:

```
ALTER TABLE vanzari ADD CONSTRAINT fk_vanzari_clienti
FOREIGN KEY (id_client)
REFERENCES clienti (id_client)
ENABLE NOVALIDATE;
```

*Observații:*

- Deoarece constrângerea a fost definită cu opțiunea *NOVALIDATE*, acesta nu a determinat sistemul să verifice dacă datele existente în tabele sunt valide relativ la restricțiile impuse de constrângere.
- Constrângerea este definită cu opțiunea *ENABLE*, adică constrângerea este activă și va determina verificarea integrității datelor în cazul operațiilor *LDM* realizate asupra tabelelor implicate.
- Administratorul poate crea constrângerea cu opțiunile *ENABLE NOVALIDATE* atunci când:
  - tabelele conțin date care în acel moment nu satisfac constrângerea, dar se dorește crearea unei constrângerii care va fi ulterior utilizată;
  - constrângerea este cerută imediat, iar pasul de validare implică un consum mare de timp și resurse;

- deși datele sursă respectă constrângerea, iar importul de date asigura această constrângere prin procesul *ETL*, totuși se dorește menținerea constrângerii și la nivelul depozitului de date pentru a preveni orice modificări ce pot afecta constrângerea de cheie externă în afara procesului *ETL*; în această situație, constrângerea de cheie externă se va șterge înaintea de a se realiza importul de date și se va redefini după finalizarea procesului *ETL*.
- Dacă procesul *ETL* verifică îndeplinirea constrângerii de cheie externă, atunci este recomandat ca sistemul să nu realizeze încă o dată aceleași verificări, deoarece ar determina un consum inutil de timp și resurse.

#### 4.4. Constrângeri *RELY* în depozitele de date

- În mod normal, procesul *ETL* verifică dacă anumite constrângeri sunt îndeplinite.
  - De exemplu, acesta poate valida toate cheile externe pentru datele care vor intra în tabela de fapte.
  - Administratorul poate avea încredere în procesul *ETL* privind verificarea constrângerilor, în loc să le implementeze la nivelul depozitului de date.
- Crearea unei constrângeri cu opțiunea *RELY* nu implică niciun consum de resurse, dar se poate dori precizarea acesta din motive de optimizare.
- Constrângările *RELY*:
  - determină rescrierea cererilor complexe folosind vizualizările materializate;
  - permit altor utilizatori de *data warehouse* să regăsească informația în raport cu constrângerile, direct din dicționarul datelor.

##### **Exemplul 4.6**

Tabela de fapte *vanzari* conține atributul *id\_timp* care referă atributul cu același nume din tabela dimensiune *timp*. Pentru depozitele de date, o alternativă de definire a constrângerii de cheie externă între cele două tabele este următoarea:

```
ALTER TABLE vanzari ADD CONSTRAINT fk_vanzari_timp
FOREIGN KEY (id_timp)
REFERENCES timp (id_timp)
RELY DISABLE NOVALIDATE;
```

*Observații:*

- Deoarece constrângerea a fost definită cu opțiunile *RELY DISABLE NOVALIDATE*, acesta nu implică validarea datelor existente în cele două tabele și nici verificări ulterioare în cazul comenzielor *LMD* executate pe acestea.
- Deoarece constrângerea a fost definită cu opțiunea *RELY* optimizatorul va putea utiliza constrângerea pentru a determina un plan optim.

## Bibliografie

1. Connolly T.M., Begg C.E., *Database Systems: A Practical Approach to Design, Implementation and Management*, 5th edition, Pearson Education, 2005
2. Dollinger R., Andron L., *Baze de date și gestiunea tranzacțiilor*, Editura Albastră, Cluj-Napoca, 2004
3. Inmon W.H., *Building the Data Warehouse*, 4th Edition, Wiley, 2005
4. Kimball R., *The Data Warehouse Toolkit*, 3rd Edition, Wiley, 2013
5. Kimball R., Ross M., Thorntwaite W., Mundy J., Becker B., *The Data Warehouse Lifecycle Toolkit*, 2nd Edition Wiley, 2008
6. Oracle and/or its affiliates, *Oracle Database Concepts*, 1993, 2024
7. Oracle and/or its affiliates, *Oracle Database Administrator's Guide*, 2001, 2025
8. Oracle and/or its affiliates, *Oracle Database Performance Tuning Guide*, 2013, 2025
9. Oracle and/or its affiliates, *Oracle Database SQL Language Reference*, 1996, 2025
10. Oracle and/or its affiliates, *Oracle Database PL/SQL Language Reference*, 1996, 2025
11. Oracle and/or its affiliates, *Oracle Database: SQL Tuning Workshop*, 2010, 2025
12. Oracle and/or its affiliates, *Oracle OLAP Customizing Analytic Workspace Manager*, 2006, 2019
13. Oracle and/or its affiliates, *Oracle OLAP DML Reference*, 1994, 2019
14. Oracle and/or its affiliates, *Oracle OLAP User's Guide*, 2003, 2019
15. Oracle and/or its affiliates, *Oracle Warehouse Builder Concepts*, 2000, 2021
16. Oracle and/or its affiliates, *Oracle Warehouse Builder Data Modeling, ETL, and Data Quality Guide*, 2000, 2021
17. Oracle and/or its affiliates, *Oracle Database Data Warehousing Guide*, 2001, 2021
18. Oracle University, *Oracle Database: PL/SQL Fundamentals, Student Guide*, 2009, 2025
19. Poe V., Klauer P., Brobst S., *Building A Data Warehouse for Decision Support*, 2nd Edition, Prentice Hall; 1997
20. Popescu I., Alecu A., Velcescu L., Florea (Mihai) G., *Programare avansată în Oracle9i*, Ed. Tehnică, 2004