

# Basi di Dati: Corso di laboratorio Lezione 2

Raffaella Gentilini

# Sommario

- 1 Il DDL di SQL: Cancellazione ed Aggiornamento di una BD
  - Cancellazione di Schemi, Tabelle, e Domini
  - Aggiornamento di Tabelle e Domini
- 2 Operazioni sui Dati: Il DML di SQL
  - Inserimento di Tuple
  - Cancellazione di Tuple
  - Modifica di Tuple
- 3 Politiche di Reazione

## Soppressione di uno schema (DROP SCHEMA)

Per cancellare uno schema:

**DROP SCHEMA: Sintassi**

```
DROP SCHEMA <nome_tabella> [{CASCADE | RESTRICT}]
```

**I parametri opzionali CASCADE e RESTRICT**

- **RESTRICT:** Lo schema viene eliminato solo se vuoto (default), ovvero se non contiene alcuna definizione di tabelle, domini o altri oggetti;
- **CASCADE:** Vengono cancellati sia i dati che lo schema riferiti.

# Soppressione di una tabella (DROP TABLE)

Per cancellare una tabella:

**DROP TABLE: Sintassi**

```
DROP TABLE <nome_tabella> [{CASCADE | RESTRICT}]
```

**I parametri opzionali CASCADE e RESTRICT**

- **CASCADE**: Gli **oggetti che dipendono dalla tabella** (vincoli, viste . . . ) vengono **cancellati automaticamente**
- **RESTRICT**: La **tabella non puo' venire cancellata se esistono oggetti dipendenti** nella base di dati (default)

## Esempi (I)

Si consideri lo schema relazionale visto nella lezione precedente:

- *persona*(*id\_persona*, *codice\_fiscale*, *nome*, *cognome*, *data\_nascita*)
- *corso*(*id\_corso*, *id\_insegnante*, *sigla*, *crediti*, *descrizione*)
- *frequenza*(*id\_studente*, *id\_corso*, *voto*): dove *id\_studente* ed *id\_corso* sono chiavi esterne su *persona* e *corso*

### Example

Il comando:

```
DROP TABLE corso;
```

porta ad un **errore** perche' la **tabella *frequenza*** dipende dalla **tabella *corso***!

## Esempi (II)

### Example

Il comando:

```
DROP TABLE corso CASCADE;
```

- porta all'effettiva **cancellazione della tabella *corso***;
- la tabella ***frequenza* non viene cancellata**;
- vengono invece **soppressi i vincoli di chiave esterna su *corso* in *frequenza***.

## Soppressione di un dominio (DROP DOMAIN)

Per cancellare un dominio:

**DROP DOMAIN: Sintassi**

```
DROP DOMAIN <nome_dominio> [{CASCADE | RESTRICT}]
```

**I parametri opzionali CASCADE e RESTRICT**

- **RESTRICT**: Il dominio viene eliminato solo se non e' utilizzato nella definizione di alcun altro oggetto dello schema logico (default);
- **CASCADE**: Viene eliminato il dominio e vengono modificate le definizioni di ogni colonna che lo utilizzi:
  - il tipo della colonna diventa quello espresso dalla definizione del dominio;
  - alla colonna viene dato l'eventuale valore di default del dominio;
  - i vincoli di integrita' del dominio diventano vincoli di colonna.

## Modifica di una Tabella (ALTER TABLE)

### ALTER TABLE: Sintassi

```
ALTER TABLE <nome_tabella> {  
  ADD [COLUMN] <nome_col><dominio> [<vincolo_col>[...]] |  
  DROP [COLUMN] <nome_col> [{CASCADE | RESRICT}] |  
  ALTER [COLUMN] <nome_col> SET DEFAULT <valore> |  
  ALTER [COLUMN] <nome_col> DROP DEFAULT |  
  ADD CONSTRAINT <vincolo_tab> |  
  DROP CONSTRAINT <nome_tab> [{CASCADE | RESRICT}] }
```

## ALTER TABLE: Aggiunta di Colonne

Per aggiungere un nuovo attributo ad una tabella:

```
ALTER TABLE <nome_tabella>  
  ADD [COLUMN] <nome_col><dominio> [<vincolo_col>[...]]
```

### Example

- Aggiungere l'attributo *sex* alla tabella *persona*

```
ALTER TABLE persona ADD COLUMN sex CHAR;
```

- Se si aggiunge un attributo con vincolo NOT NULL bisogna prevedere un valore di default, che il sistema aggiungerà automaticamente a tutte le tuple già presenti:

```
ALTER TABLE persona  
  ADD COLUMN istruzione CHAR(10)  
  NOT NULL DEFAULT 'diploma';
```

## ALTER TABLE: Soppressione di Colonne

Per sopprimere un attributo da una tabella:

```
ALTER TABLE <nome_tabella>  
  DROP [COLUMN] <nome_col> [{CASCADE | RESTRICT}]
```

### Example

- Rimuovere l'attributo *sex* alla tabella *persona*

```
ALTER TABLE persona DROP COLUMN sex;
```

- I parametri opzionali RESTRICT (default) e CASCADE indicano come comportarsi in caso di dipendenze

## ALTER TABLE: Modifica di Valori di Default

Per modificare il valore di default di un attributo:

```
ALTER TABLE <nome_tabella>  
{ALTER [COLUMN] <nome_col> SET DEFAULT <valore> |  
ALTER [COLUMN] <nome_col> DROP DEFAULT}
```

### Example

- Per l'attributo *sex* inserire come valore di default 'F'

```
ALTER TABLE persona ALTER COLUMN sex  
SET DEFAULT 'F';
```

## ALTER TABLE: Aggiunta di Vincoli

Per aggiungere un nuovo vincolo:

```
ALTER TABLE <nome_tabella> ADD CONSTRAINT <def_vincolo>
```

### Example

```
ALTER TABLE corso  
ADD CONSTRAINT creditoMax CHECK (crediti ≤ 12);
```

## ALTER TABLE: Cancellazione di Vincoli

Sopprimere dei vincoli:

Example

```
ALTER TABLE corso DROP CONSTRAINT creditoMax;
```

Example

```
ALTER TABLE persona DROP UNIQUE (nome, cognome);
```

## ALTER TABLE: Estensioni PostgreSQL

### Rinomina di colonne

La rinomina di colonne e' un'estensione di PostgreSQL allo standard SQL

**ALTER TABLE**

```
<nome_tab> RENAME COLUMN <nome_1> TO <nome_2>
```

### Rinomina di tabella

La rinomina di tabelle e' un'estensione di PostgreSQL allo standard SQL

```
ALTER TABLE <nome_tab> RENAME TO <nome>
```

## Modifica di un Dominio (ALTER DOMAIN)

### ALTER DOMAIN: Sintassi

```
ALTER DOMAIN <nome_dominio> {  
  SET <clausola_default> |  
  DROP DEFAULT |  
  ADD <vincolo_dominio> |  
  DROP <vincolo_dominio>}  
}
```

# Data Manipulation Language (DML)

## Istruzioni del DML

Le istruzioni del DML di SQL sono:

- **Modifica**
  - **INSERT**: Inserisce nuove tuple nel DB
  - **UPDATE** : Cancella tuple dal DB
  - **DELETE** : Modifica tuple nel DB
- **Interrogazione**
  - **SELECT**: Esegue interrogazioni (query) sul DB

# INSERT INTO

## INSERT INTO: Sintassi

```
INSERT INTO <nome_tab> [ (<nome_col> [,...]) ]  
VALUES [ (<valori> [,...]) ]
```

- La lista dei valori [ (<valori> [,...]) ] deve corrispondere con la lista delle colonne <nome\_tab> [ (<nome\_col> [,...]) ]
- La lista degli attributi si puo' omettere, nel qual caso vale l'ordine con cui sono stati definiti
- le parole chiave DEFAULT e NULL possono prendere il posto di <valori>
- Se la lista non include tutti gli attributi, i restanti assumono valore NULL o il valore di default (se specificato)

# Inserimento di Tuple

## Example

Si consideri ad esempio l'inserimento di dati in una tabella con schema: *prodotto(cod,nome,prezzo)*

- I nomi degli attributi possono essere omessi se si conosce l'ordine. Ad esempio, le due espressioni sotto equivalenti:

```
INSERT INTO prodotto(cod,prezzo,nome) VALUES (123,3.40,'pc');  
INSERT INTO prodotto VALUES (123,'pc',3.40);
```

- Se alcuni valori sono nulli, possono essere omessi. Ad esempio, le due espressioni sotto equivalenti:

```
INSERT INTO prodotto VALUES (123,3.40);  
INSERT INTO prodotto VALUES (123,3.40, NULL);
```

## Inserimento di Tuple via Queries

E' anche possibile **inserire** in una tabella delle tuple che provengono dal **risultato di una query**. La sintassi e' la seguente:

```
INSERT INTO <nome_tab> [ (<nome_col> [, ...] ) ]  
VALUES <select_query>
```

Tratteremo piu' avanti la scrittura di una query mediante il costrutto SELECT del DML di SQL.

# Cancellazione di Tuple

## DELETE: Sintassi

```
DELETE FROM <nome_tab> [WHERE <predicato>]
```

- L'istruzione DELETE puo' far uso di una **condizione** per specificare le tuple da cancellare;
- Tutte le tuple per cui il predicato <predicato> ha valore *vero* vengono cancellate;
- In assenza della clausola WHERE, vengono eliminate tutte le tuple della tabella a cui si fa riferimento

# Cancellazione di Tuple

## Example

- 1 Eliminare dall'iscrizione ad un determinato corso, gli studenti che non hanno ottenuto un voto pari almeno a 10:

```
DELETE FROM frequenza  
WHERE voto IS NOT NULL AND voto < 10
```

- 2 Eliminare i corsi con meno di tre crediti:

```
DELETE FROM corso WHERE crediti < 3
```

- Che succede se la cancellazione porta a violare il vincolo di integrita' referenziale?
- Ad esempio, che succede agli studenti che frequentavano i corsi con meno di tre crediti?
- ... lo vediamo tra posco ...

# Aggiornamento di Tuple

## UPDATE: Sintassi

```
UPDATE <nome_tab>
```

```
SET <nome_col> = { <espressione> | <select_query> } [, ...]
```

```
WHERE <predicato>
```

- I valori delle colonne specificate sono modificati in tutte le tuple che soddisfano il predicato <predicato>
- <espressione> puo' far riferimento ai valori attuali delle tuple in via di modifica
- le parole chiave NULL e DEFAAULT costituiscono espressioni valide

# Aggiornamento di Tuple

## Example

- Aggiungere un punto a tutti i voti nella tabella *frequenza*

```
UPDATE frequenza
```

```
SET voto = voto + 1 WHERE voto IS NOT NULL
```

- Anche l'update **puo'** portare a violare vincoli di integrita referenziale

# Politiche di Reazione

## Violazione dei Vincoli e politiche di Reazione

Anzichè lasciare al programmatore il compito di garantire che a fronte di cancellazioni e modifiche della BD i vincoli di integrità referenziale siano rispettati:

- si possono specificare opportune **politiche di reazione in fase di definizione degli schemi**

# Politiche di Reazione

## Example

- Tabella interna *impiegato*:

| <u>matricola</u> | nome   | cognome | dipartimento |
|------------------|--------|---------|--------------|
| A0001            | Romolo | Neri    | Acquisti     |
| A0002            | Remo   | Bianchi | Vendite      |

- Tabella esterna *dipartimento*

| <u>nome_dipartimento</u> | sede    | telefono  |
|--------------------------|---------|-----------|
| Acquisti                 | Roma    | NULL      |
| Vendite                  | Perugia | 075558767 |

## Violazioni operando sulla tabella interna

- Si possono introdurre **violazioni** modificando il contenuto della **tabella interna** in due modi:
  - 1 **modificando** il **valore** dell'**attributo referente**
  - 2 **inserendo** una nuova **tupla**
- per queste operazioni SQL non offre alcun supporto:
  - le **operazioni** vengono semplicemente **impedite**

## Esempio

### Example

- Tentativo di inserimento nella tabella interna che causa violazione:

| <u>matricola</u> | nome     | cognome | dipartimento |
|------------------|----------|---------|--------------|
| A0001            | Romolo   | Neri    | Acquisti     |
| A0002            | Remo     | Bianchi | Vendite      |
| A003             | Caligola | Verdi   | Marketing    |

| <u>nome_dipartimento</u> | sede    | telefono  |
|--------------------------|---------|-----------|
| Acquisti                 | Roma    | NULL      |
| Vendite                  | Perugia | 075558767 |

- L'inserimento viene impedito

## Violare i vincoli operando sulla tabella esterna

- Diverse alternative per rispondere a violazioni generate da modifiche sulla tabella esterna (o tabella **master**)
- La tabella interna (o **slave**) deve adeguarsi alle modifiche che avvengono nella tabella master
- Le violazioni possono avvenire per:
  - 1 Modifiche dell'attributo riferito
  - 2 Cancellazione di tuple nella tabella master

## Politiche di reazione per modifica attributo riferito

### Cascade

La politica **cascade** prevede che in caso di modifica dell'attributo riferito:

- il nuovo valore dell'attributo della tabella esterna viene riportato su tutte le corrispondenti righe della tabella interna

## Esempio (I)

### Example

- modifica di un valore dell'attributo *nome\_dipartimento* nella tabella esterna:

| <u>nome_dipartimento</u> | sede    | telefono  |
|--------------------------|---------|-----------|
| Acquisti                 | Roma    | NULL      |
| Vendite                  | Perugia | 075558767 |



| <u>nome_dipartimento</u> | sede    | telefono  |
|--------------------------|---------|-----------|
| Acquisti                 | Roma    | NULL      |
| VenditeSuccursale        | Perugia | 075558767 |

## Esempio (II)

### Example

- **Politica di reazione cascade:**

| <u>matricola</u> | nome   | cognome | dipartimento |
|------------------|--------|---------|--------------|
| A0001            | Romolo | Neri    | Acquisti     |
| A0002            | Remo   | Bianchi | Vendite      |



| <u>matricola</u> | nome   | cognome | dipartimento      |
|------------------|--------|---------|-------------------|
| A0001            | Romolo | Neri    | Acquisti          |
| A0002            | Remo   | Bianchi | VenditeSuccursale |

## Politiche di reazione per modifica attributo riferito

### Set Null

La politica **set null** prevede che in caso di modifica dell'attributo riferito:

- all'attributo referente (nella tabella interna) venga assegnato valore nullo al posto del valore modificato nella tabella esterna

## Esempio (I)

### Example

- modifica di un valore dell'attributo *nome\_dipartimento* nella tabella esterna:

| <u>nome_dipartimento</u> | sede    | telefono  |
|--------------------------|---------|-----------|
| Acquisti                 | Roma    | NULL      |
| Vendite                  | Perugia | 075558767 |



| <u>nome_dipartimento</u> | sede    | telefono  |
|--------------------------|---------|-----------|
| Acquisti                 | Roma    | NULL      |
| VenditeSuccursale        | Perugia | 075558767 |

## Esempio (II)

### Example

- **Politica di reazione set null:**

| <u>matricola</u> | nome   | cognome | dipartimento |
|------------------|--------|---------|--------------|
| A0001            | Romolo | Neri    | Acquisti     |
| A0002            | Remo   | Bianchi | Vendite      |



| <u>matricola</u> | nome   | cognome | dipartimento |
|------------------|--------|---------|--------------|
| A0001            | Romolo | Neri    | Acquisti     |
| A0002            | Remo   | Bianchi | NULL         |

# Politiche di reazione per modifica attributo riferito

## Set Default

La politica **set default** prevede che in caso di modifica dell'attributo riferito:

- all'attributo referente (nella tabella interna) venga assegnato un valore di default al posto del valore modificato nella tabella esterna

## Esempio (I)

### Example

- modifica di un valore dell'attributo *nome\_dipartimento* nella tabella esterna:

| <u>nome_dipartimento</u> | sede    | telefono  |
|--------------------------|---------|-----------|
| Acquisti                 | Roma    | NULL      |
| Vendite                  | Perugia | 075558767 |



| <u>nome_dipartimento</u> | sede    | telefono  |
|--------------------------|---------|-----------|
| Acquisti                 | Roma    | NULL      |
| VenditeSuccursale        | Perugia | 075558767 |

## Esempio (II)

### Example

- **Politica di reazione set default:**

| <u>matricola</u> | nome   | cognome | dipartimento |
|------------------|--------|---------|--------------|
| A0001            | Romolo | Neri    | Acquisti     |
| A0002            | Remo   | Bianchi | Vendite      |



| <u>matricola</u> | nome   | cognome | dipartimento |
|------------------|--------|---------|--------------|
| A0001            | Romolo | Neri    | Acquisti     |
| A0002            | Remo   | Bianchi | TBA          |

## Politiche di reazione per modifica attributo riferito

### No Action

La politica **no action** prevede che in caso di modifica dell'attributo riferito:

- Il sistema non innesca alcuna reazione speciale.
- Questo è il **valore di default** e corrisponde semplicemente a rifiutare modifiche sui dati che portano alla violazione dell'integrità referenziale.

## Politiche di reazione per cancellazione tupla tabella esterna

- SQL mette a disposizione le stesse politiche di reazione:
  - 1 **cascade**: tutte le righe della tabella interna corrispondenti alla riga cancellata vengono cancellate
  - 2 **set null**: all'attributo referente viene assegnato il valore nullo al posto del valore presente nella riga cancellata dalla tabella esterna
  - 3 **set default**: all'attributo referente viene assegnato un valore di default al posto del valore presente nella riga cancellata dalla tabella esterna
  - 4 **no action**: il sistema non innesca alcuna azione speciale. Questo e' il valore di default e corrisponde semplicemente a rifiutare cancellazioni sui dati che violino l'integrita' referenziale.

## Definizione dei vincoli interrelazionali e specifica delle politiche reazione

La specifica della politica di reazione da adottare si pone nella definizione del vincolo di integrità':

- in una clausola di tipo ON DELETE (per le cancellazioni), oppure
- in una clausola di tipo ON UPDATE (per gli aggiornamenti).

### Vincoli Interrelazionali di Colonna: Sintassi

```
REFERENCES <nome_tab> [<nome_col>]  
[{ON DELETE | ON UPDATE}]  
{ NO ACTION | CASCADE | SET NULL | SET DEFAULT }
```

# Definizione dei vincoli interrelazionali e specifica delle politiche reazione

## Vincoli Interrelazionali di Tabella: Sintassi

```
FOREIGN KEY (<nome_col> [,...])  
REFERENCES <nome_tab> (<nome_col> [,...])  
[{ON DELTE | ON UPDATE}]  
{NO ACTION | CASCADE | SET NULL | SET DEFAULT}}
```

## Sommario

A titolo di ricapitolazione, vediamo come definire in PostgreSQL uno script per la generazione della BD corrispondente allo schema relazionale:

- `persona` (`id_persona`, `codice_fiscale`, `nome`, `cognome`, `data_nascita`)
- `corso` (`id_corso`, `id_insegnante`, `sigla`, `crediti`, `descrizione`)
- `frequenza` (`id_studente`, `id_corso`, `voto`)

introdotto nell'esercitazione precedente. In particolare:

- il nostro script prevederà la cancellazione preventiva dalla base di dati le tabelle *persona*, *corso*, *frequenza*, se presenti;
- si definiranno opportune politiche di reazione alla modifica/cancellazione dei dati.

## Definizione di Script

```
DROP TABLE persona;  
DROP TABLE corso;  
DROP TABLE frequenza;  
CREATE TABLE persona (  
id_persona INTEGER PRIMARY KEY,  
codice_fiscale CHAR(11) UNIQUE,  
nome VARCHAR(40) NOT NULL,  
cognome VARCHAR(40) NOT NULL,  
data_nascita DATE);  
CREATE TABLE corso (  
id_corso INTEGER PRIMARY KEY,  
id_insegnante INTEGER REFERENCES persona (id_persona) ON DELETE  
SET NULL,  
sigla CHAR(7) UNIQUE NOT NULL,  
crediti INTEGER CHECK(crediti > 0 OR crediti IS NULL),  
descrizione TEXT);
```

## Definizione di Script

```
CREATE TABLE frequenza (  
id_studente INTEGER REFERENCES persona ON DELETE CASCADE,  
id_corso INTEGER REFERENCES corso ON DELETE CASCADE,  
voto INTEGER CHECK ( voto > 0 AND voto ≤ 30 ),  
PRIMARY KEY (id_studente,id_corso));
```

# Bibliografia

## Bibliografia ed Approfondimenti

- R.A.Elmasri, S.B. Navathe. Sistemi di Basi di Dati – Fondamenti: Capitolo 8 (8.2).
- Capitolo 5 (Data Definition) e Capitolo 6 (Data Manipulation) del manuale di PostgreSQL (<http://www.postgresql.org/docs/manuals/>)