

# Definizione e manipolazione dei dati in SQL

Nicola Vitacolonna  
Corso di Basi di Dati  
Università degli Studi di Udine

19 novembre 2013

**Nota bene:** nel presente documento, con il termine “macchina virtuale”, o “server virtuale”, s’intende la macchina virtuale fornita agli studenti del corso (si veda la precedente dispensa).

## 1 Preliminari: connessione a un server PostgreSQL

In generale, per la connessione a un server è necessario conoscere il valore dei seguenti parametri:

- il nome dell’host o l’indirizzo IP del server;
- la porta presso cui il server è in ascolto (5432 nella configurazione predefinita di PostgreSQL);
- il nome dell’utente della base di dati;
- la corrispondente password;
- il nome della base di dati.

### 1.1 Connessione locale al server della macchina virtuale

Nella macchina virtuale è già installato il client da linea di comando `psql`. Una volta effettuato il login al sistema (direttamente o via SSH), la connessione al DBMS server può essere effettuata con un comando del tipo:

```
psql -U <nome utente> -p 5432 -h 127.0.0.1 <database>
```

Tutti gli argomenti del comando sono opzionali. Se `-h <host>` è omissso, la connessione avviene tramite socket Unix piuttosto che via TCP/IP (e si applicano le politiche d’accesso specificate dalle clausole `local` nel file `pg_hba.conf` invece di quelle specificate dalle clausole `host`). Se l’opzione `-U` è omisssa, la connessione al DBMS avviene usando come nome utente il nome dell’utente di sistema che esegue il comando. Se il nome della base di dati è omissso, `psql` tenta di collegarsi a una base di dati che ha lo stesso nome dell’utente. Infine, se la porta non è specificata, si assume la porta di default (tipicamente, 5432).

In un’installazione di base di PostgreSQL è definito un solo utente, chiamato `postgres`. La prima connessione avviene effettuando il login al sistema con le credenziali di un utente che ha privilegi d’amministrazione (tale utente è `vagrant` se si usa la macchina virtuale del corso) e scrivendo:

```
sudo su postgres  
psql
```

La prima operazione da eseguire a questo punto è la creazione di un altro utente. Da qui in avanti assumeremo che sia stato creato un utente con il seguente comando:

```
create role vagrant with login createdb createrole  
encrypted password 'vagrant';
```

La clausola `with` specifica i privilegi da assegnare al nuovo utente:

- `login`: l'utente può effettuare il login al DBMS server;
- `createdb`: l'utente può creare nuove basi di dati;
- `createrole`: l'utente può creare nuovi utenti.

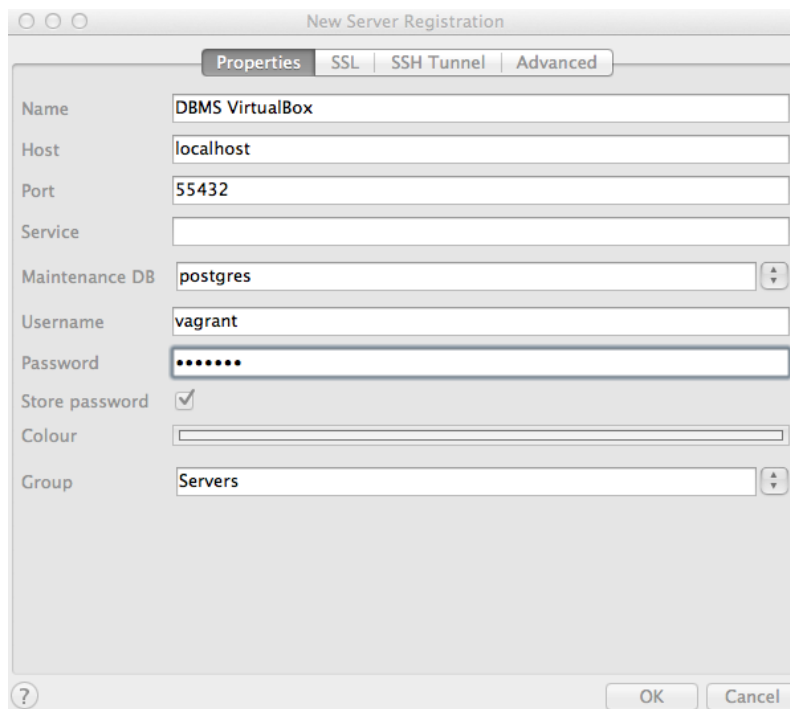
Se non si specifica una password al momento della creazione dell'utente, o se si desidera modificarla, si può usare il seguente comando:

```
alter role vagrant with encrypted password 'nuova password';
```

Si noti che la sintassi del comando `create role` non è completamente conforme allo standard SQL e l'istruzione `alter role` è un'estensione di PostgreSQL.

## 1.2 Connessione remota al server della macchina virtuale

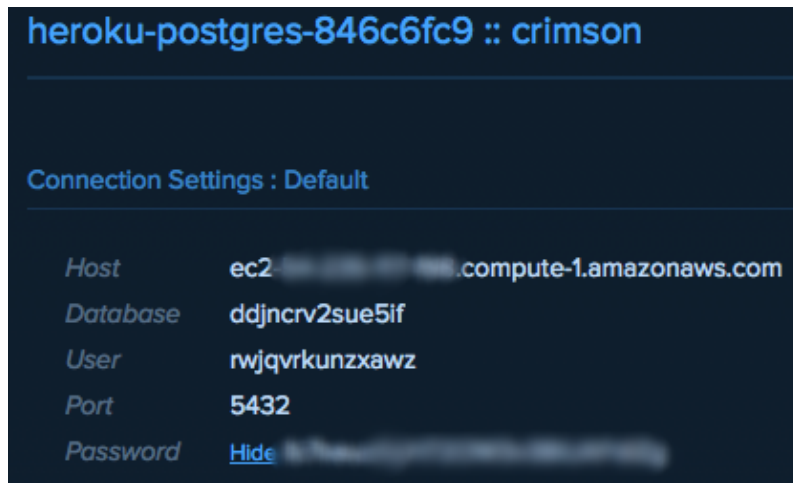
La porta 5432 del server virtuale è inoltrata verso la porta **55432** nell'host. Perciò, per collegarsi dall'host al DBMS server bisogna usare quest'ultima porta. Ad esempio, per collegarsi al server usando pgAdmin, scegliere l'opzione di menù File → Add Server... e compilare i campi come illustrato in Figura 1.



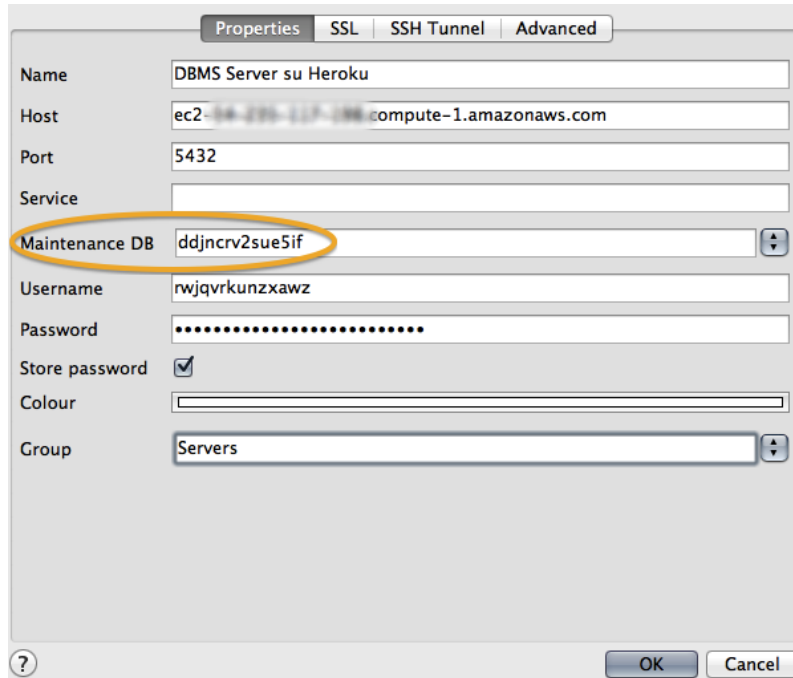
**Figura 1:** Finestra di configurazione di un DBMS server in PgAdmin III (versione 1.18.1).

## 1.3 Connessione a un server PostgreSQL su Heroku

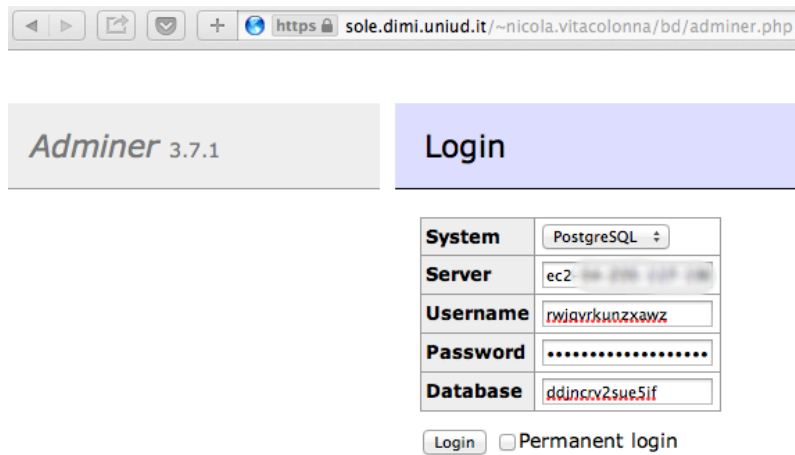
Se si usa il servizio Heroku, una volta recuperate le credenziali d'accesso (Figura 2), bisogna inserirle nel proprio client (si vedano le Figure 3 e 4 per un paio di esempi). Nel caso di pgAdmin, bisogna assicurarsi che la connessione avvenga via SSL (Figura 5). Si noti inoltre che il campo *Maintenance DB* va impostato inserendo il nome del database. Conviene inoltre inserire il nome del database anche nel campo *DB restriction* nel tab *Advanced* (Figura 6).



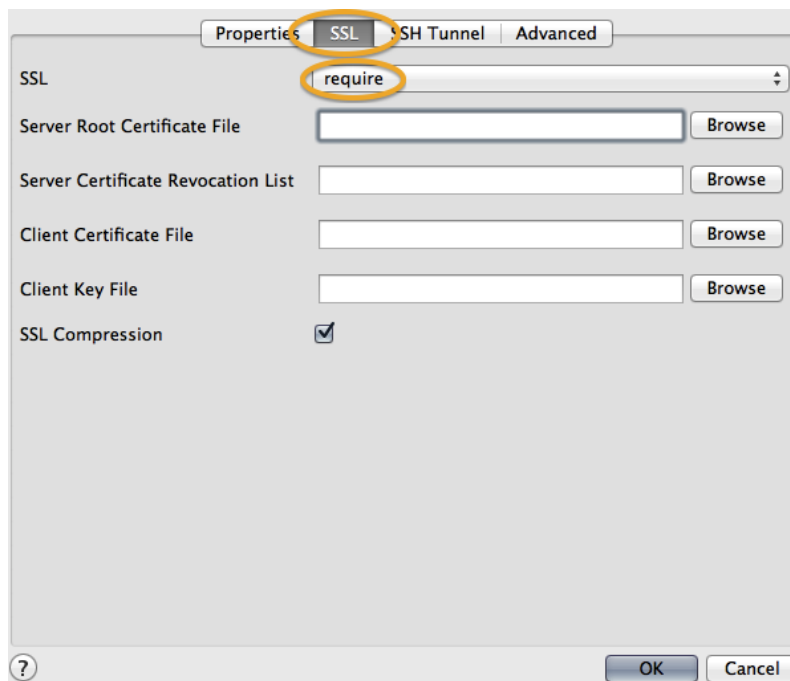
**Figura 2:** Le impostazioni di connessione a un DBMS presentate da Heroku.



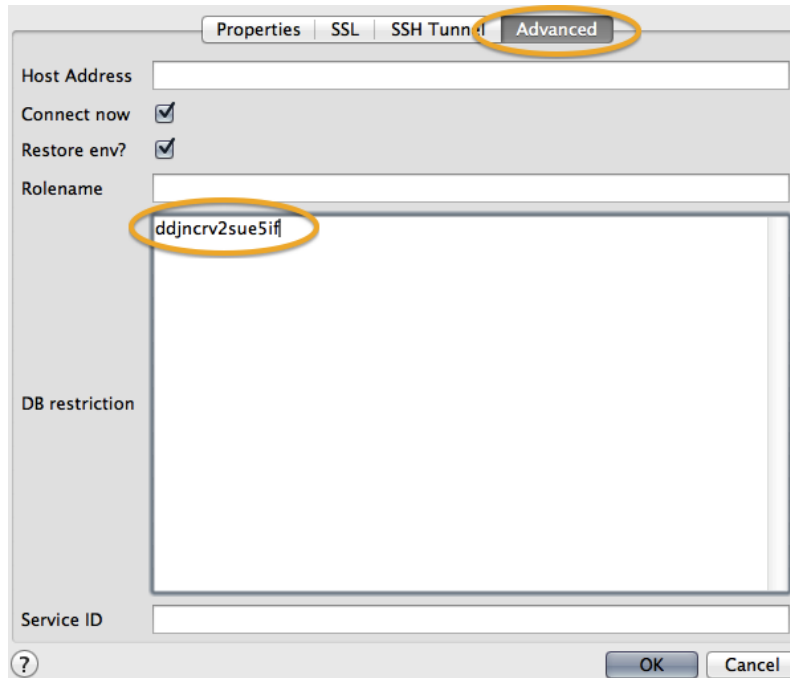
**Figura 3:** Per collegarsi usando pgAdmin, bisogna inserire i dati forniti da Heroku nella finestra di configurazione di un server (menù File → Add Server...). Si vedano anche le Figure 5 e 6.



**Figura 4:** Connessione a un DBMS su Heroku dal client Adminer (disponibile via web agli studenti del corso).



**Figura 5:** Per collegarsi usando pgAdmin, bisogna assicurarsi che la connessione avvenga via SSL.



**Figura 6:** Per evitare di visualizzare l'elenco di tutti i database presenti nel server di Heroku (cui peraltro non si può accedere), conviene aggiungere un filtro nel campo *DB restriction* nel tab *Advanced*.

## 2 Definizione dei dati in SQL

**Nota:** per approfondire gli argomenti relativi alla definizione dei dati in SQL, si consiglia la lettura del Cap. 8 (*Data Types*) e del Cap. 5 (*Data Definition*) del [manuale di PostgreSQL](#).

**Nota:** SQL è un linguaggio *case-insensitive*, ossia non distingue tra caratteri maiuscoli e caratteri minuscoli (tranne che all'interno di stringhe). Ad esempio, le due seguenti istruzioni sono del tutto equivalenti:

```
select * from QualcheTabella;  
SELECT * FROM qualcheTABELLA;
```

Tutti i comandi SQL terminano con un punto e virgola. Se si usa pgAdmin, il punto e virgola può essere omissso, perché viene automaticamente aggiunto dall'applicazione prima di sottomettere il comando al server.

### 2.1 Domini predefiniti

La seguente tabella riporta i principali *domini* per stringhe, valori numerici, valori logici e dati temporali definiti dallo standard SQL, nonché alcune estensioni usate da PostgreSQL.

Dominio	Descrizione
<b>char</b> ( <i>n</i> )	Stringhe di <i>n</i> caratteri (lunghezza fissa). A stringhe piú corte sono aggiunti spazi in coda.
<b>char</b>	Sinonimo di <b>char</b> (1).
<b>varchar</b> ( <i>n</i> )	Stringhe di al piú <i>n</i> caratteri (lunghezza variabile).
<b>varchar</b>	<b>Estensione PostgreSQL</b> Stringhe di lunghezza arbitraria.
<b>text</b>	<b>Estensione PostgreSQL</b> Stringhe di lunghezza arbitraria.
<b>smallint</b>	Intero (tipicamente, 2 byte, range $[-2^{15}, 2^{15} - 1]$ ).
<b>integer</b>	Intero (tipicamente, 4 byte, range $[-2^{31}, 2^{31} - 1]$ ).
<b>real</b>	Numeri in virgola mobile (tipicamente, nel range $[10^{-37}, 10^{37}]$ con almeno 6 cifre decimali corrette).
<b>double precision</b>	Numeri in virgola mobile (tipicamente, nel range $[10^{-307}, 10^{307}]$ con almeno 15 cifre decimali corrette).
<b>numeric</b> ( <i>prec</i> , <i>scala</i> )	Per calcoli esatti fino a 1000 cifre significative; <i>scala</i> è il numero di cifre dopo la virgola; <i>prec</i> è il numero di cifre significative. Es.: 26.3456 ha precisione 6 e scala 4. Gli interi hanno scala 0.
<b>numeric</b>	Memorizza numeri decimali fino alla precisione massima consentita dall'implementazione.
<b>timestamp</b>	Data e ora. Es.: '10-may-2004 14:30:10'.
<b>date</b>	Data. Es.: (formato raccomandato) '2004-05-13' (anno-mese-giorno).
<b>time</b>	Ora. Es.: '14:30:23.80', '4:25 pm'.
<b>interval</b>	Intervalli di tempo. Es: '1 day 12 hours 59 min 10 sec ago'.
<b>boolean</b>	Tipo booleano. Esempi di valori booleani: TRUE, FALSE (preferibili); 't', 'f', 'true', 'false', 'y', 'n', 'yes', 'no', '1', '0'.

## 2.2 Domini definiti dall'utente

L'utente può definire i propri domini con l'istruzione **create domain**. Si consideri il seguente esempio:

```
create domain nat_pari as integer
  constraint positivo check (value >= 0)
  constraint pari check (value % 2 = 0);
```

L'istruzione crea un dominio chiamato `nat_pari`, definito come il sottoinsieme degli **integer** che soddisfa due vincoli: ciascun vincolo è specificato mediante una clausola **constraint...check**. A ciascun vincolo è attribuito un nome ("positivo" e "pari" nell'esempio), che consente di riferirsi al vincolo in successive operazioni di modificazione. La condizione da verificare è posta tra parentesi, e usa la parola chiave **value** per fare riferimento a un generico valore del dominio. Dopo aver creato un dominio, lo si può usare come fosse un dominio predefinito.

Altri esempi di istruzioni per la creazione di domini:

```
create domain provincia as char(2) not null;
```

```
create domain voto as integer
  check (value between 18 and 30);
```

```
create domain voto as integer
  check (value > 17 and value <= 30)
```

Le ultime due definizioni sono equivalenti.

Per vedere quali sono i domini definiti dall'utente in una determinata base di dati si può usare il comando `\dD` in `psql`. La lista dei domini definiti all'interno di uno schema  $S$  si ottiene con `\dD S.*` (comando `\dD`, spazio, nome dello schema, punto, asterisco). In `pgAdmin`, è possibile accedere ai domini definiti dall'utente espandendo l'elemento corrispondente alla base di dati nell'*Object browser*, e seguendo le voci `Schemas` →  $\langle schema \rangle$  → `Domains`.

## 2.3 Creazione di schemi e tabelle

Uno schema permette di dividere logicamente una base di dati in parti separate, che possono comunicare tra loro. Uno schema può contenere definizioni di domini, tabelle, viste, privilegi, vincoli e funzioni. La seguente istruzione SQL crea uno schema chiamato *Ditta*:

```
create schema Ditta;
```

Dopo aver creato uno schema è possibile aggiungere oggetti al suo interno, qualificando il nome di tali oggetti con il nome dello schema (seguito da un punto), come mostrano gli esempi seguenti:

```
create domain Ditta.dom_stipendio as numeric(8,2)
    check (value > 900); -- Stipendi troppo bassi sono certamente un errore

create domain Ditta.dom_cod_impiegato as varchar(4)
    check (value like 'I%'); -- Il codice impiegato è una stringa che comincia con 'I'.

create table Ditta.Impiegato (
    cod Ditta.dom_cod_impiegato primary key,
    nome varchar(40) not null,
    stipendio Ditta.dom_stipendio
);
```

In generale, un qualunque elemento all'interno di una base di dati è identificato dalla notazione *schema.elemento*

In PostgreSQL, esiste uno schema predefinito dal sistema chiamato *public*. Quando un elemento della base di dati è creato o riferito senza la qualificazione di uno schema, il sistema assume che lo schema sia *public*. As esempio, l'istruzione

```
create table R (a char primary key, b char);
```

equivale a

```
create table public.R (a char primary key, b char);
```

Per cancellare dalla base di dati lo schema precedente si possono usare le istruzioni seguenti:

```
drop table Ditta.Impiegato; -- Cancella la tabella Impiegato
drop domain Ditta.dom_cod_impiegato; -- Cancella il dominio
drop domain Ditta.dom_stipendio; -- Idem
drop schema Ditta; -- Cancella lo schema
```

In alternativa, si può eliminare uno schema non vuoto in un'unica istruzione che specifica una cancellazione "in cascata": l'istruzione seguente ha lo stesso effetto delle quattro istruzioni precedenti:

```
drop schema Ditta cascade; -- Cancella lo schema e il suo contenuto
```

Senza l'opzione **cascade** si ottiene un errore.

**Importante!** Il sistema di gestione di basi di dati **non** richiede alcuna conferma prima di effettuare una cancellazione!

La parola chiave **cascade** può essere posposta anche a istruzioni **drop table**, ed è necessaria per cancellare tabelle riferite da chiavi esterne. Ad esempio, si supponga che la base di dati contenga due tabelle R e S basate sullo schema:<sup>1</sup>

<sup>1</sup>La notazione CE:  $d \rightarrow R(a)$  denota una chiave esterna dall'attributo  $d$  della relazione corrispondente all'attributo  $a$  di  $R$ .

R(a, b)  
S(c, d)  
CE: d → R(a)

create, ad esempio, con le istruzioni:

```
create table R(a integer primary key, b integer);  
create table S(c integer primary key, d integer references R);
```

L'istruzione **drop table R**; produce un errore a causa della dipendenza della chiave esterna di *S* da *R*. L'istruzione **drop table R cascade**; invece elimina la tabella *R* e la chiave esterna in *S* (ma *non* la tabella *S*!).

I vincoli d'integrità associati a una tabella possono essere esaminati in `psql` con il comando

```
\d schema.tabella
```

In `pgAdmin`, si può cliccare col tasto destro sulla tabella nell'*Object browser*, selezionare `Properties...`, infine cliccare sul tab `Constraints`.

## 2.4 Vincoli di integrità

La seguente istruzione illustra la sintassi SQL per la specificazione dei vincoli di chiave primaria, chiave esterna, valore non nullo, unicità e altri vincoli di dominio mediante *vincoli di colonna*:

```
create table R (  
  a char(4) primary key,  
  b char references S,  
  c boolean not null,  
  d integer unique,  
  e real constraint soglia check (e > 5.5)  
);
```

I vincoli possono essere scritti anche come *vincoli di tabella*:

```
create table R (  
  a char(4),  
  b char,  
  c boolean,  
  d integer,  
  e real,  
  primary key(a),  
  foreign key(b) references S,  
  check (c is not null),  
  unique(d),  
  constraint soglia check (e > 5.5)  
);
```

L'uso di vincoli di tabella è obbligatorio per vincoli che coinvolgono più di un attributo.

## 2.5 Inserimento, modificazione, cancellazione di dati

**Nota:** per approfondire le istruzioni di manipolazione dei dati di SQL si consiglia la lettura del Cap. 6 (*Data Manipulation*) del [manuale di PostgreSQL](#).

Vediamo come inserire, modificare e cancellare dati in una tabella con schema:

```
PRODOTTO(codice, nome, prezzo)
```

che può essere implementata in SQL, ad esempio, come segue:



```
create table Prodotto (
  codice integer primary key,
  prezzo numeric(8,2) not null,
  nome varchar(20)
);
```

Ecco alcuni esempi:

```
insert into Prodotto(codice, prezzo, nome) values (123, 459.49, 'pc');
```

L'ordine in cui si specificano i nomi dei campi non è importante. Se alcuni campi sono omessi nell'istruzione d'inserimento, a essi è assegnato il valor nullo<sup>2</sup>. Ad esempio,

```
insert into Prodotto(prezzo, codice) values (199.29, 321);
```

equivale a

```
insert into Prodotto(prezzo, codice, nome) values (199.29, 321, null);
```

È possibile inserire più record nella medesima istruzione, separandoli con una virgola:

```
insert into Prodotto(codice, nome, prezzo)
  values (100, 'tablet', 299.99), (101, 'phone', 199.99), (102, 'phablet', 159.69);
```

È possibile cancellare uno o più record con l'istruzione **delete from**:

```
delete from Prodotto where nome = 'pc';
delete from Prodotto where prezzo < 10;
```

La clausola **where** consente di specificare una *condizione* che le tuple da eliminare devono soddisfare. Ad esempio, la prima delle due istruzioni precedenti cancella i prodotti il cui nome è "pc", e la seconda cancella tutti i prodotti il cui prezzo sia inferiore a 10.

Infine, è possibile aggiornare i record di una tabella avviene con l'istruzione **update**:

```
update Prodotto set nome = 'mac' where nome = 'pc';
update Prodotto set prezzo = 29.49 where nome = 'pc' and prezzo < 29;
update Prodotto set (nome, prezzo) = ('pc', 99.99) where nome = 'pc' or prezzo > 99.99;
```

## 2.6 Reazione a cancellazioni e aggiornamenti

Il tentativo di modificare una chiave esterna assegnando un valore non esistente nel/i campo/i destinazione della chiave è sempre respinto. Ma che accade quando il record cui una chiave esterna fa riferimento è cancellato oppure il campo riferito dalla chiave è modificato? Le possibili azioni sono:

1. non permettere l'operazione: azione di default, o specificata da **no action** o **restrict**;
2. effettuare la cancellazione o l'aggiornamento in cascata: **cascade**;
3. porre a nullo il valore coinvolto: **set null**;
4. impostare un valore di default: **set default**;

La specificazione dell'azione da eseguire si pone di seguito alla clausola **on delete** per le cancellazioni, e di seguito a **on update** per gli aggiornamenti. Ad esempio, si consideri la seguente definizione di tabella:

```
create table Iscrizione (
  utente dom_utente references Utente(uid) on update cascade on delete cascade,
  corso dom_corso references Corso(cid) on update cascade on delete restrict,
  primary key(utente, corso)
);
```

<sup>2</sup>Oppure, un valore predefinito, se questo è stato incluso nella definizione della tabella mediante una clausola **default**.

Allora, l'istruzione:

```
update Utente set uid = 2 where uid = 1;
```

aggiorna un record della tabella Utente e *tutti i record* della tabella Iscrizione che assumono il valore 1 in corrispondenza del campo "utente" (in virtù della clausola **on update cascade** associata al campo "utente"). Invece, l'istruzione:

```
delete from Corso where cid = 200;
```

è respinta dal sistema se esiste almeno un record di Iscrizione che assume il valore 200 in corrispondenza del campo "corso" (in virtù della clausola **on delete restrict**).

## 2.7 Esercizio: reazioni a catena

Si consideri il seguente schema di base di dati:

```
create table T1 (  
  w char primary key  
);
```

```
create table T2 (  
  x char primary key,  
  y char unique references T1(w)  
    on update cascade  
    on delete set null  
);
```

```
create table T3 (  
  z char primary key references T2(y)  
    on delete cascade  
);
```

e si supponga che siano state eseguite le seguenti istruzioni:

```
insert into T1 values ('a');  
insert into T2(x, y) values ('b', 'a');  
insert into T3 values ('a');
```

Si risponda alle seguenti domande:

1. Qual è il risultato della seguente operazione:

```
delete from T1 where w = 'a';
```

e perché? Per rispondere, si tenga presente che

- (a) le clausole **on update** e **on delete** si riferiscono al tipo di operazione che avviene nella tabella riferita dalla chiave esterna: se nella tabella riferita dalla chiave è stata eseguita una cancellazione, si applica la clausola **on delete**; se è stata eseguita un'operazione di aggiornamento, si applica la clausola **on update**;

- (b) porre a nullo un valore è, ovviamente, un'operazione di aggiornamento.

2. Quale vincolo d'integrità è violato dalla seguente operazione?

```
update T1 set w = 'c' where w = 'a';
```

3. La seguente operazione è portata a termine dal sistema, oppure no?

```
delete from T2 where x = 'b';
```

4. Il vincolo di unicità dell'attributo y è necessario? Perché?

### 3 Esercizio: creazione di una base di dati

Un popolare sito web a tema scacchistico fornisce agli utenti informazioni relative a famose partite di scacchi. Una semplificazione dello schema relazionale della base di dati usata dal sito è il seguente:<sup>3</sup>

```

GIOCATORE(nome: stringa, nazionalità: stringa)
APERTURA(eco: dom_eco, nome: stringa, variante: stringa)
VNN: {nome}
UNI: {variante}

PARTITA(bianco: stringa, nero: stringa, luogo: stringa, anno: N, round: N, eco:
dom_eco, risultato: dom_risultato, num_mosse: N)
CE: bianco → GIOCATORE
CE: nero → GIOCATORE
CE: eco → APERTURA

```

Si tengano presenti le seguenti osservazioni:

- Per “apertura” s’intende la fase iniziale di una partita. Le aperture sono convenzionalmente identificate attraverso il cosiddetto “codice ECO”, che è un codice di tre lettere.
- Il risultato di una partita è espresso mediante una stringa di tre lettere, che può essere 1-0 (vittoria del Bianco), 0-1 (vittoria del Nero), 1/2 (pareggio).

Si implementi in PostgreSQL uno schema SCACCHI che corrisponda allo schema relazionale dato, e vi si inserisca l’informazione seguente:

GIOCATORE	
<u>nome</u>	nazionalità
Karpov	Russia
Kasparov	Russia
Kramnik	Russia
Deep Blue	NULL
Lasker	Germania
Capablanca	Cuba
Alekhine	Russia

APERTURA		
<u>eco</u>	nome	variante
E49	Nimzo-Indiana	1 d4, Cf6; 2 c4, e6; 3 Cc3, Ab4
E86	Est-Indiana	1 d4, Cf6; 2 c4, g6; 3 Cc3, Ag7
A14	Partita Inglese	1 c4, e6; 2 Cf3, d5; 3 g3, Cf6; 4 Ag2, Ae7
B22	Difesa Siciliana	1 e4, c5; 2 c3
D30	Gambetto di donna	1 d4, d5; 2 c4, e6
B17	Caro-Kann	1 e4, c6; 2 d4, d5; 3 Cc3, d:e4; 4 C:e4, Cd7
C01	Difesa francese	1 e4, e6; 2 d4

<sup>3</sup>VNN:  $X$  sta per “vincolo di valor non nullo sull’insieme di attributi  $X$ ”; UNI:  $X$  sta per “vincolo d’unicità sull’insieme di attributi  $Y$ ”.

PARTITA							
<u>bianco</u>	<u>nero</u>	<u>luogo</u>	<u>anno</u>	<u>round</u>	<u>eco</u>	<u>risultato</u>	<u>num_mosse</u>
Deep Blue	Kasparov	Filadelfia	1996	1	B22	1-0	37
Deep Blue	Kasparov	Filadelfia	1996	3	B22	1/2	39
Kasparov	Deep Blue	Filadelfia	1996	6	NULL	NULL	NULL
Kasparov	Karpov	Siviglia	1987	24	A14	NULL	64
Kasparov	Karpov	Siviglia	1986	14	B17	1/2	21
Karpov	Kasparov	Linares	1993	10	E86	0-1	27
Capablanca	Lasker	La Havana	1921	5	NULL	1-0	NULL
Capablanca	Alekhine	Buenos Aires	1927	1	C01	0-1	43