

---

## SQL

Francesca Gasparini  
gasparini@disco.unimib.it

## SQL - Introduzione

---

### Structured Query Language

Il linguaggio SQL è un linguaggio per la definizione e la manipolazione dei dati in database relazionali, sviluppato originariamente presso il laboratorio IBM a San Jose' (California) e adottato nel sistema *System R*.

2

## SQL - Introduzione

---

La standardizzazione è stata cruciale per la diffusione di SQL:

- 1983 : standard de facto
- 1986 : prima versione ufficiale, rivista nel 1989 (SQL-89),
- 1992 : seconda versione (SQL-92 o SQL-2),
- 1999 : terza versione (SQL-99 o SQL-3)

3

## SQL-2

---

- È ricco e complesso e nessun sistema commerciale lo implementa in maniera completa
- Sono definiti 3 livelli di complessità che individuano dei sotto-standard che possono essere realizzati in un dato DBMS
  - *Entry* - molto simile a SQL - 89,
  - *Intermediate*,
  - *Full*

4

## SQL-3

---

- Introduce il concetto di oggetto.
- Permette all'utente di definire e manipolare tipi di dati complessi.
- I sistemi commerciali spesso offrono funzionalità aggiuntive che non sono specificate nello standard e sono quindi dipendenti dal sistema usato

5

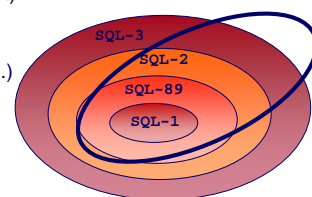
## Implementazioni di SQL

---

### Alcuni DBMS

- ORACLE
- DB2 (IBM)
- Access (Microsoft)
- MSSQL server (Microsoft)
- Informix
- Mysql
- Interbase (Borland / O.S.)
- FireBird (Open Source)
- ...

Un DBMS  
tipico



6

## SQL - Generalità

- E' un linguaggio con varie funzionalità che contiene:
  - DDL**: definizione di domini, tabelle, autorizzazioni, vincoli, procedure, ecc.
  - DML**: linguaggio di query, modifica, comandi transizionali ne esistono varie versioni
- SQL è un linguaggio **dichiarativo** (non-procedurale)
  - Non specifica la sequenza di operazioni da compiere per ottenere il risultato come accade invece nell'algebra relazionale
  - le espressioni descrivono le proprietà del risultato piuttosto che la procedura per ottenerlo.

7

## SQL - Generalità

- SQL è "relazionalmente completo"
  - Ogni espressione dell'algebra relazionale può essere tradotta in SQL
- Il modello dei dati di SQL è basato su **tabelle** anziché relazioni:
  - Possono essere presenti righe (tuple) duplicate
  - SQL adotta la logica a 3 valori introdotta con l'Algebra Relazionale

8

## Notazione

Notazione per definire sintassi di SQL:

< x > usate per isolare un termine x  
[ x ] indicano che termine x è opzionale  
{ x } indicano che termine x può essere ripetuto 0 volte o un numero arbitrario di volte  
| separa opzioni alternative  
Es: x | y indica che termini x e y sono alternativi

Le parentesi tonde ( ) appartengono a linguaggio SQL e non alla notazione sopra descritta

9

## Definizione di schemi

Uno **schema** di base di dati è una collezione di oggetti:

- domini, tabelle, asserzioni, viste, privilegi

Uno schema ha un nome e un proprietario

uno schema è definito dalla sintassi:

**CREATE SCHEMA**

```
[ NomeSchema ]  
[ [ authorization ] Autorizzazione ]  
{ DefinizioneElementoSchema }
```

nome utente  
proprietario  
dello schema  
se omissso è utente  
che ha lanciato il  
comando

10

## Definizione dei Dati : Le Tabelle

- una tabella è costituita da una collezione ordinata di attributi e da un insieme (eventualmente vuoto) di vincoli
- Istruzione **CREATE TABLE**:
  - Definisce uno schema di relazione e ne crea un'istanza vuota
  - Per ogni attributo va specificato il dominio, un eventuale valore di default ed eventuali vincoli
  - Possono essere espressi altri vincoli a livello di tabella

11

## Definizione dei Dati : Le Tabelle

**CREATE TABLE** NomeTabella (

```
NomeAttributo Dominio [ ValoreDiDefault ] [ Vincoli ]  
{, NomeAttributo Dominio [ ValoreDiDefault ] [ Vincoli ] }  
[ AltriVincoli ] )
```

12

## Definizione dei Dati : I Domini

I domini specificano i valori ammissibili per gli attributi di una relazione:

- Domini elementari (SQL ha 6 domini predefiniti)
  1. Bit SQL-2 poi eliminato e sostituito parzialmente da BOOLEAN in SQL-3
  2. Carattere
  3. Numerico Esatto
  4. Numerico Approssimato
  5. Data/Ora
  6. Intervallo Temporale
- Domini definiti dall'utente (semplici, ma riutilizzabili)

13

## Domini Elementari : Il tipo Bit

Corrisponde ad attributi che possono assumere solo due valori (0,1). Attributi di questo tipo (**flag**) indicano se l'oggetto rappresentato possiede o meno una certa proprietà.

```
bit [varying] [(lunghezza)]
bit
bit (lunghezza)
bit varying (lunghezza)
varbit (lunghezza)
```

Si definisce l'attributo **Lavoratore** nella relazione **STUDENTI** per indicare se lo studente è o meno lavoratore

**Lavoratore bit**

14

## Domini Elementari : Il tipo carattere

Rappresenta singoli caratteri alfanumerici oppure stringhe di lunghezza fissa o variabile

```
char [varying] [(lunghezza)]
char
char (lunghezza)
varchar (lunghezza)
char varying (lunghezza)
```

Si definisce l'attributo **Nome** della relazione **IMPIEGATI** come sequenza di caratteri di lunghezza massima 20

**Nome char(20)**

**Paolo Bianchi**

**Nome varchar(20)**

**Paolo Bianchi**

15

## Domini Elementari : I Tipi Numerici Esatti

Rappresentano numeri interi o numeri decimali in virgola fissa (con un numero prefissato di decimali)

```
integer
smallint
numeric (precisione) numeric (precisione, scala)
decimal (precisione) decimal (precisione, scala)
```

Si definisce l'attributo **Eta** nella relazione **IMPIEGATI**

**Eta decimal(2)** Rappresenta tutti i numeri fra -99 e +99

Si definisce l'attributo **Cambio** nella relazione **PAGAMENTO** per indicare il valore del cambio di una certa moneta preciso al centesimo

**Cambio numeric(6,2)** Rappresenta tutti i numeri fra -9999,99 e +9999,99

16

## Domini Elementari : I Tipi Numerici Esatti

**INTEGER / SMALLINT** rappresentano valori interi.

La precisione (numero totale di cifre) varia a seconda della specifica implementazione di SQL. SMALLINT richiede minore spazio di memorizzazione.

**NUMERIC / DECIMAL** rappresentano i valori decimali.

La differenza tra NUMERIC e DECIMAL è che il primo deve essere implementato esattamente con la precisione richiesta, mentre il secondo può avere una precisione maggiore.

17

## Domini Elementari : Tipi numerici approssimati

Sono utili per rappresentare valori reali approssimati, ad esempio grandezze fisiche (rappresentazione in virgola mobile).

```
float float (precisione)
double precision
real
```

Si definisce l'attributo **Massa** nella relazione **ASTERIODI**

**Massa real**  
 $0,17E16 = 1,7 \cdot 10^{15}$   
mantissa      esponente

18

### Domini Elementari : Tipi numerici approssimati

**REAL / DOUBLE PRECISION** rappresentano valori a singola / doppia precisione in virgola mobile.

La precisione (lunghezza della mantissa) dipende dalla specifica implementazione di SQL.

**FLOAT** permette di richiedere la precisione che si desidera.

19

### Domini Elementari : Data/Ora

Permettono di rappresentare istanti di tempo

```
date
time      time(precisione)
timestamp timestamp(precisione)
```

Ciascuno di questi domini è strutturato e decomponibile in un insieme di campi (anno, mese, giorno, ora, minuti, secondi)

DataDiNascita	date	1999/09/18
OraDiConsegna	time	19.24.16
Arrivo	timestamp	2000/09/18 21.15.20

year(Arrivo) = 2000	minute(Arrivo) = 15
---------------------	---------------------

20

### Domini Elementari : Data/Ora

**DATE** rappresenta le date espresse come anno (4 cifre), mese (2 cifre), giorno (2 cifre)

DATE 'yyyy-mm-dd'

**TIME [WITH TIME ZONE]** rappresenta i tempi espressi come ora (2 cifre), minuto (2 cifre) e secondo (2 cifre)

TIME 'hh:mm:ss[.nnnnnn] [TimeZone]'

dove TimeZone è espresso nel formato {+|-} hh:mm

21

### Domini Elementari : Intervalli temporali

Permette di rappresentare intervalli di tempo come durate di eventi

```
interval PrimaUnitàDiTempo
interval PrimaUnitàDiTempo to UltimaUnitàDiTempo
```

Anzianità di servizio in anni e mesi (x anni e y mesi)

AnzianitaServizio interval year to month

Tempo di consegna in giorni ed ore (x giorni e y ore)

TempoConsegna interval day to hour

22

### Domini Elementari : Intervalli temporali

**INTERVAL** rappresenta una durata temporale

Non è possibile costruire intervalli che comprendano mesi e giorni. È possibile definire una precisione per la prima e la seconda unità di tempo. Nel caso la seconda unità siano secondi, c'è un'interpretazione speciale.

Intervalli fino a 999 anni e 11 mesi

Interval year(3) to month

Intervalli fino a 9 secondi, approssimati a un millesimo di secondo

Interval second(1) to second(3)

23

### BLOB e CLOB

Permettono di includere direttamente nel database oggetti molto grandi.

**Binary Large Object (BLOB)** e **Character Large Object (CLOB)**

Figure e documenti descrittivi

```
fotografia BLOB(10M)
descrizione CLOB(100k)
```

Definiti solo in SQL-3, ma implementati in diversi DBMS commerciali

24

### Domini definiti dagli utenti

Partendo dai domini predefiniti è possibile costruire nuovi domini tramite la primitiva **create domain**.

Un nuovo dominio è caratterizzato dalle seguenti informazioni: nome, dominio elementare, valore di default, insieme di vincoli (constraints)

```
CREATE DOMAIN NomeDominio as DominioElementare
[ ValoreDefault ] [ Constraints ]
```

25

### CREATE DOMAIN - Esempio

```
CREATE DOMAIN Voto AS SMALLINT
DEFAULT 0
NOT NULL
```

Il nuovo dominio Voto è definito come uno SMALLINT con valore di default e che non deve essere nullo.

la definizione di "nuovi domini" è utile perché permette di associare dei vincoli a un nome di dominio: questo è importante quando si deve ripetere la stessa definizione di attributo su diverse tabelle: ad esempio, modifiche alla definizione di Voto si ripercuotono in tutte le occorrenze di questo dominio nello schema del Database.

26

### CREATE TABLE - Esempio

```
CREATE TABLE NomeTabella (
  NomeAttributo Dominio [ ValoreDiDefault ] [ Vincoli ]
  {, NomeAttributo Dominio [ ValoreDiDefault ] [ Vincoli ] }
  [ AltriVincoli ] )
```

```
CREATE TABLE Impiegato (
  Matricola CHAR(6) PRIMARY KEY,
  Nome CHAR(20) NOT NULL,
  Cognome CHAR(20) NOT NULL,
  Dipart CHAR(15)
  Stipendio NUMERIC(9) DEFAULT 0,
  UNIQUE (Cognome, Nome)
)
```

27

### Valori di default per il dominio

Definiscono il valore che deve assumere l'attributo quando non viene specificato un valore durante l'inserimento di una tupla

DEFAULT < ValoreGenerico | user | null >

ValoreGenerico rappresenta un valore compatibile con il dominio, rappresentato come una costante o come un'espressione.

user è la login dell'utente che effettua il comando di aggiornamento della tabella.

28

### Definizione dei Dati : Il valore NULL

E' un valore polimorfico (che appartiene a tutti i domini) col significato di valore non noto:

- 1) il valore esiste in realtà ma è ignoto al database (es.: data di nascita)
- 2) il valore è inapplicabile (es.: numero patente per minorenni)
- 3) non si sa se il valore è inapplicabile o meno (es.: numero patente per un maggiorenne)

29

### Definizione dei Dati : Vincoli (Constraints)

Un vincolo è una regola che specifica delle condizioni sui valori di un elemento dello schema del database.

Un vincolo può essere associato ad una tabella, ad un attributo, ad un dominio.

I vincoli possono essere di due tipi:

- Vincoli Intrarelazionali
  - Si applicano all'interno di una relazione
- Vincoli Interrelazionali
  - Si applicano tra relazioni diverse

30

## Definizione dei Dati : Vincoli Intrarelazionali

Possono essere:

**NOT NULL** (Il valore deve essere non nullo)  
**UNIQUE** (I valori devono essere non ripetuti)  
**PRIMARY KEY** (Chiave primaria)  
**CHECK** (Condizioni complesse)

31

## Vincoli Intrarelazionali : Esempio

```
CREATE TABLE Impiegato (  
  Matricola CHAR(6) PRIMARY KEY,  
  Nome CHAR(20) NOT NULL,  
  Cognome CHAR(20) NOT NULL,  
  Stipendio NUMERIC(9) DEFAULT 0,  
  UNIQUE (Cognome, Nome)  
)
```

Vincolo su più attributi

Vincolo su un attributo

32

## Vincoli Intrarelazionali : UNIQUE

```
CREATE TABLE Impiegato (  
  Matricola CHAR(6) PRIMARY KEY,  
  Nome CHAR(20) NOT NULL,  
  Cognome CHAR(20) NOT NULL,  
  Stipendio NUMERIC(9) DEFAULT 0,  
  UNIQUE (Cognome, Nome)  
)
```

L'attributo o la n-pla di attributi su cui è definito il vincolo UNIQUE non possono avere istanze uguali ripetute.

→ l'attributo o attributi sono (super)chiave

eccezione: valore null può comparire su diverse righe senza violare il vincolo: si assume che i valori null siano tutti diversi fra loro.

33

## Vincoli Intrarelazionali : PRIMARY KEY

```
CREATE TABLE Impiegato (  
  Matricola CHAR(6) PRIMARY KEY,  
  Nome CHAR(20) NOT NULL,  
  Cognome CHAR(20) NOT NULL,  
  Stipendio NUMERIC(9) DEFAULT 0,  
  UNIQUE (Cognome, Nome)  
)
```

Il vincolo PRIMARY KEY può essere definito una sola volta all'interno della relazione.

34

## Vincoli Intrarelazionali : PRIMARY KEY

```
CREATE TABLE Impiegato (  
  Nome CHAR(20) NOT NULL,  
  Cognome CHAR(20) NOT NULL,  
  Stipendio NUMERIC(9) DEFAULT 0,  
  PRIMARY KEY (Cognome, Nome)  
)
```

In alcune implementazioni di SQL potrebbe essere necessario specificare comunque anche il vincolo NOT NULL per tutti gli attributi coinvolti.

35

## Vincoli Intrarelazionali : ATTENZIONE!

```
Nome CHAR(20) NOT NULL,  
Cognome CHAR(20) NOT NULL,  
UNIQUE (Cognome, Nome),
```

Non è la stessa cosa di

```
Nome CHAR(20) NOT NULL UNIQUE,  
Cognome CHAR(20) NOT NULL UNIQUE,
```

Nome	Cognome
Luca	Rossi
Giovanni	Bianchi
Emilio	Verdi
Emilio	Rossi

Nome	Cognome
Luca	Neri
Giovanni	Bianchi
Emilio	Verdi
Francesca	Rossi

36

### Vincoli Intrarelazionali : CHECK

Introdotta in SQL-2, permette di definire vincoli più complessi di quelli standard.

```
CREATE DOMAIN Voto AS SMALLINT
DEFAULT 0
NOT NULL
```

```
CREATE DOMAIN Voto AS SMALLINT
DEFAULT 0
CHECK (Voto >= 18 AND Voto <= 30)
```

37

### Vincoli interrelazionali

Coinvolgono più relazioni / tabelle.

Possono essere definiti attraverso i costrutti sintattici:

**REFERENCES** Permettono di definire vincoli di integrità referenziale

**CHECK** (Vincoli complessi)

Si hanno due sintassi

- per singoli attributi
- su più attributi

E' possibile definire politiche di reazione alle violazioni.

38

### Vincoli interrelazionali : Integrità referenziale

Esprime un legame gerarchico (padre / figlio) fra tabelle.

Alcuni attributi della tabella figlio sono definiti **FOREIGN KEY** e si devono riferire (**REFERENCES**) ad alcuni attributi della tabella padre che costituiscono una chiave (devono essere **UNIQUE** e **NOT NULL** oppure **PRIMARY KEY**).

I valori contenuti nella **FOREIGN KEY** devono essere sempre presenti nella tabella padre.

39

### Vincoli interrelazionali : Integrità referenziale

Si possono avere due sintassi:

- nella parte di definizione degli attributi con il costrutto sintattico **REFERENCES**:

```
AttrFiglio CHAR(3) REFERENCES TabellaPadre(AttrPadre)
```

- oppure dopo le definizioni degli attributi con i costrutti **FOREIGN KEY** e **REFERENCES**:

```
FOREIGN KEY (AttrFiglio)
REFERENCES TabellaPadre(AttrPadre)
```

40

### Vincoli interrelazionali : Integrità referenziale

```
CREATE TABLE Impiegato (
  Matricola CHAR(6) PRIMARY KEY,
  Nome CHAR(20) NOT NULL,
  Cognome CHAR(20) NOT NULL,
  Dipart CHAR(15) REFERENCES Dipartimento(NomeDip),
  Stipendio NUMERIC(9) DEFAULT 0,
  UNIQUE (Cognome, Nome)
)
```

41

### Vincoli interrelazionali : Integrità referenziale

Se si omettono gli attributi destinazione, vengono assunti quelli della chiave primaria.

```
AttrFiglio CHAR(3) REFERENCES TabellaPadre
```

Quando si hanno più attributi da riferire, si utilizza sempre **FOREIGN KEY**:

```
FOREIGN KEY (AttrFiglio1 {,AttrFiglio2} )
REFERENCES TabellaPadre(AttrPadre1 {,AttrPadre2})
```

42

### Vincoli Interrelazionali

Definiamo tre tabelle con le informazioni degli esami sostenuti dagli studenti:

- Tabella Studente
- Tabella Esame
- Tabella Corso

43

### Definizione Tabella Studente

```
CREATE TABLE Studente (
  Matr      CHAR(6)      PRIMARY KEY,
  Nome      VARCHAR(30)  NOT NULL,
  Città     VARCHAR(20),
  CDip      CHAR(3)
)
```

Matr	Nome	Città	CDip
34321	Luca	Mi	Inf
53524	Giovanni	To	Mat
64521	Emilio	Ge	Ing
73321	Francesca	Vr	Mat

44

### Definizione Tabella Esame

```
CREATE TABLE Esame (
  Matr      CHAR(6),
  CodCorso  CHAR(6),
  Data      DATE        NOT NULL,
  Voto      Voto,
  PRIMARY KEY (Matr, CodCorso)
)
```

Matr	CodCorso	Data	Voto
34321	1	25/02/01	28
34321	2	14/12/01	30
64521	1	12/03/02	24
73321	4	18/01/02	18

45

### Definizione Tabella Corso

```
CREATE TABLE Corso (
  CodCorso  CHAR(6)      PRIMARY KEY,
  Titolo    VARCHAR(30)  NOT NULL,
  Docente   VARCHAR(20)
)
```

CodCorso	Titolo	Docente
1	matematica	Barozzi
2	informatica	Meo
3	ingegneria	Neri
4	Matematica	Bianchi

46

### Vincoli interrelazionali : Integrità referenziale

Matr	Nome	Città	CDip
34321	Luca	Mi	Inf
53524	Giovanni	To	Mat
64521	Emilio	Ge	Ing
73321	Francesca	Vr	Mat

Studente

Matr	CodCorso	Data	Voto
34321	1	25/02/01	28
34321	2	14/12/01	30
64521	1	12/03/02	24
73321	4	18/01/02	18

Esame

CodCorso	Titolo	Docente
1	matematica	Barozzi
2	informatica	Meo
3	ingegneria	Neri
4	Matematica	Bianchi

Corso

47

### Vincoli interrelazionali : Esempio

```
CREATE TABLE Esame (
  Matr      CHAR(6),
  CodCorso  CHAR(6),
  Data      DATE        NOT NULL,
  Voto      Voto,
  PRIMARY KEY (Matr, CodCorso)
)
```

48



### Vincoli interrelazionali : Esempio

```
CREATE TABLE Esame (
  Matr      CHAR(6),
  CodCorso  CHAR(6),
  Data      DATE      NOT NULL,
  Voto      Voto,
  PRIMARY KEY (Matr, CodCorso)
  FOREIGN KEY (Matr) REFERENCES Studente
)
```

49

### Vincoli interrelazionali : Esempio

```
CREATE TABLE Esame (
  Matr      CHAR(6),
  CodCorso  CHAR(6),
  Data      DATE      NOT NULL,
  Voto      Voto,
  PRIMARY KEY (Matr, CodCorso)
  FOREIGN KEY (Matr) REFERENCES Studente
  FOREIGN KEY (CodCorso) REFERENCES Corso
)
```

50

### Vincoli interrelazionali : Esempio

```
CREATE TABLE Esame (
  Matr      CHAR(6) REFERENCES Studente,
  CodCorso  CHAR(6) REFERENCES Corso,
  Data      DATE      NOT NULL,
  Voto      Voto,
  PRIMARY KEY (Matr, CodCorso)
)
```

51

### Vincoli interrelazionali : Il problema delle violazioni

- Per tutti gli altri vincoli visti fino ad ora, a seguito di una violazione, il comando di aggiornamento viene rifiutato segnalando l'errore all'utente.
- per i vincoli di integrità referenziale invece SQL permette di scegliere delle reazioni da adottare in caso di violazioni.

52

### Vincoli interrelazionali : Il problema delle violazioni

- si possono introdurre violazioni operando sulle righe della tabella padre (tabella esterna) o sulle righe della tabella figlio (tabella interna)
- modifiche sulla tabella interna (figlio):
  - inserimento di una nuova riga
  - modifica della foreign key

non vengono proposte reazioni, solo il rifiuto dell'operazione
- modifiche sulla tabella esterna (padre):
  - cancellazione di una riga
  - modifica dell'attributo riferito

vengono proposte diverse reazioni

53

### Vincoli interrelazionali : Il problema dell'aggiornamento

Studente				Esame			
Matr	Nome	Città	CDip	Matr	CodCorso	Data	Voto
34321	Luca	Mi	Inf	34321	1	25/02/01	28
53524	Giovanni	To	Mat	34321	2	14/12/01	30
64521	Emilio	Ge	Ing	64521	1	12/03/02	24
73321	Francesca	Vr	Mat	73321	4	18/01/02	18

Se eliminiamo da Studente la tupla con matricola 34321, cosa succede alla tabella Esame?

Problema degli orfani!

54

### Vincoli interrelazionali : Reazioni alle violazioni

Le **reazioni** operano sulla tabella **figlio** (**es Esami**), in seguito a modifiche alla tabella **padre** (**es Studente**)

Reazioni previste:

**CASCADE** : propaga la modifica  
**SET NULL**: annulla l'attributo che fa riferimento  
**SET DEFAULT**: assegna il valore di default all'attributo  
**NO ACTION** : impedisce che la modifica possa avvenire

Le violazioni possono essere introdotte:

1. da modifica (update) dell'attributo cui si fa riferimento
2. da cancellazioni di tuple

55

### Vincoli interrelazionali : Cancellazioni

Cosa succede degli esami se si cancella uno studente?

**CASCADE**

si cancellano anche gli esami dello studente

**SET NULL**

si pone a null la matricola dei relativi esami

**SET DEFAULT**

si pone al valore di default la matricola dei relativi esami

**NO ACTION**

si impedisce la cancellazione dello studente

56

### Vincoli interrelazionali : Cancellazioni

Cosa succede degli esami se si modifica la matricola di uno studente?

**CASCADE**

si modifica la matricola degli esami dello studente

**SET NULL**

si pone a null la matricola dei relativi esami

**SET DEFAULT**

si pone al valore di default la matricola dei relativi esami

**NO ACTION**

si impedisce la modifica della matricola dello studente

57

### Vincoli interrelazionali : Esempio

```
CREATE TABLE Esame (
  Matr      CHAR(6),
  CodCorso  CHAR(6),
  Data      DATE      NOT NULL,
  Voto      Voto,
  PRIMARY KEY (Matr, CodCorso)
  FOREIGN KEY (Matr) REFERENCES Studente
    ON DELETE CASCADE
    ON UPDATE CASCADE
)
```

58

### Vincoli interrelazionali : Esempio

```
CREATE TABLE Esame (
  Matr      CHAR(6),
  CodCorso  CHAR(6),
  Data      DATE      NOT NULL,
  Voto      Voto,
  PRIMARY KEY (Matr, CodCorso)
  FOREIGN KEY (Matr) REFERENCES Studente
    ON DELETE CASCADE
    ON UPDATE CASCADE
  FOREIGN KEY (CodCorso) REFERENCES Corso
    ON DELETE NO ACTION
    ON UPDATE CASCADE
)
```

59

### Vincoli interrelazionali : Esempio

Matr	Nome	Città	CDip
123			
456			
789			
120			

Studente

Una istanza scorretta

Matr	CodCorso	Data	Voto
123	1	25/02/01	28
123	2	14/12/01	30
123	1	12/03/02	24
120	4	18/01/02	25
456	1	12/03/02	NULL
555	4	18/01/02	23

Esame

Viola la chiave

Viola il NULL

Viola integrità referenziale

60

### Vincoli interrelazionali : Esempio

Matr	Nome	Città	CDip
123			
456			
789			
120			

Una istanza corretta

Studente

Esame

Matr	CodCorso	Data	Voto
123	1	25/02/01	28
123	2	14/12/01	30
120	4	18/01/02	25

61

### Vincoli con nomi

A fini diagnostici (e di documentazione) è spesso utile sapere quale vincolo è stato violato a seguito di un'azione sul DB.

A tale scopo è possibile associare dei nomi ai vincoli, ad esempio:

Stipendio **INTEGER CONSTRAINT** StipendioPositivo  
**CHECK** (Stipendio > 0),

**CONSTRAINT** ForeignKeySedi  
**FOREIGN KEY** (Sede) **REFERENCES** Sedi

62

### Modifiche degli schemi

Necessarie per garantire l'evoluzione della base di dati a fronte di nuove esigenze.

Ci sono due comandi SQL appositi:

**ALTER:** modifica oggetti persistenti

**DROP:** cancella oggetti dallo schema

63

### Modifiche degli schemi : ALTER

Si applica su domini e tabelle:

**ALTER DOMAIN** NomeDominio <  
SET **DEFAULT** ValoreDefault |  
DROP **DEFAULT** |  
ADD **CONSTRAINT** DefVincolo |  
DROP **CONSTRAINT** NomeVincolo >

64

### Modifiche degli schemi : ALTER

Si applica su domini e tabelle:

**ALTER TABLE** NomeTabella <  
ALTER COLUMN NomeAttributo <  
SET **DEFAULT** NuovoDefault |  
DROP **DEFAULT** > |  
DROP COLUMN NomeAttributo |  
ADD COLUMN DefAttributo |  
DROP **CONSTRAINT** NomeVincolo  
ADD **CONSTRAINT** DefVincolo >

65

### Modifiche degli schemi : DROP

Cancella oggetti DDL, si applica su domini, tabelle, indici, view, asserzioni, procedure,...

**DROP** < schema, domain, table, view, ...> NomeElemento  
[ **RESTRICT** | **CASCADE** ]

Opzioni:

**RESTRICT** Impedisce drop se gli oggetti comprendono istanze non vuote  
**CASCADE** Applica drop agli oggetti collegati. Potenziale pericolosa reazione a catena

66

## Cataloghi relazionali

Il catalogo contiene il dizionario dei dati (data dictionary), ovvero la descrizione della struttura dei dati contenuti nel database.

Lo standard SQL-2 organizza il catalogo su due livelli

**Definition\_Schema** (composto da tabelle, non vincolante)

**Information\_Schema** (composto da viste, vincolante)

67

## ESERCIZI

### Esercizio

Definire un attributo che permetta di rappresentare stringhe di lunghezza massima pari a 256 caratteri, su cui non sono ammessi valori nulli e con valore di default "sconosciuto".

```
CREATE DOMAIN NomeDominio as DominioElementare  
[ ValoreDefault ] [ Constraints ]
```

Soluzione:

```
CREATE DOMAIN String as character varying (256)  
default 'sconosciuto' not null
```

69

### Esercizio

Si consideri il seguente schema relazionale:

PRODOTTO(cod-prod, descrizione, prezzo-unitario)  
FATTURA(cod-fatt, cliente, cod-prod, quantità)

Implementare in SQL lo schema relazionale dell'esercizio con gli opportuni vincoli di integrità

70

### Esercizio

```
CREATE TABLE PRODOTTO (  
cod-prod char(3) PRIMARY KEY,  
descrizione char(25),  
prezzo-unitario integer CHECK (prezzo-unitario > 0)  
)
```

```
CREATE TABLE FATTURA (  
cod-fatt char(3), PRIMARY KEY  
cliente char(25),  
cod-prod char(3) REFERENCES Prodotto (cod-prod),  
quantità smallint CHECK (quantità > 0),  
)
```

71

### Esercizio

```
CREATE TABLE PRODOTTO (  
...  
prezzo-unitario integer CHECK (prezzo-unitario > 0)  
)
```

```
CREATE TABLE FATTURA (  
...  
quantità smallint CHECK (quantità > 0),  
...  
)
```

Questi vincoli non sono direttamente deducibili dallo schema ma sono utili come vincoli di controllo.

PRODOTTO(cod-prod, descrizione, prezzo-unitario)  
FATTURA(cod-fatt, cliente, cod-prod, quantità)

72

### Esercizio

Dare le definizioni SQL delle tre tabelle

FONDISTA(Nome, Nazione, Età)  
GAREGGIA(NomeFondista, NomeGara, Piazzamento)  
GARA(Nome, Luogo, Nazione, Lunghezza)

rappresentando in particolare i vincoli di foreign key della tabella GAREGGIA.

73

### Esercizio

FONDISTA(Nome, Nazione, Età)

```
CREATE TABLE FONDISTA (  
  Nome character(20) primary key,  
  Nazione character(30),  
  Età smallint  
)
```

GARA(Nome, Luogo, Nazione, Lunghezza)

```
CREATE TABLE GARA(  
  Nome character(20) primary key,  
  Luogo character(20),  
  Nazione character(20),  
  Lunghezza integer  
)
```

74

### Esercizio

GAREGGIA(NomeFondista, NomeGara, Piazzamento)

```
CREATE TABLE GAREGGIA  
(  
  NomeFondista character(20) references FONDISTA(Nome),  
  NomeGara character(20),  
  Piazzamento smallint,  
  primary key (NomeFondista, NomeGara),  
  foreign key (NomeGara) references GARA(Nome)  
)
```

75

### Esercizio

Dare le definizioni SQL delle tabelle

AUTORE (Nome, Cognome, DataNascita, Nazionalità)  
LIBRO (TitoloLibro, NomeAutore, CognomeAutore, Lingua)

Per il vincolo foreign key specificare una politica di cascade sulla cancellazione e di set null sulle modifiche.

76

### Esercizio

AUTORE (Nome, Cognome, DataNascita, Nazionalità)

```
CREATE TABLE AUTORE (  
  Nome character(20),  
  Cognome character(20),  
  DataNascita date,  
  Nazionalità character(20),  
  primary key (Nome, Cognome)  
)
```

77

### Esercizio

LIBRO (TitoloLibro, NomeAutore, CognomeAutore, Lingua)

```
CREATE TABLE LIBRO(  
  TitoloLibro character(30) primary key,  
  NomeAutore character(20),  
  CognomeAutore character(20),  
  Lingua character(20),  
  foreign key (NomeAutore, CognomeAutore)  
    references AUTORE(Nome, Cognome)  
  on delete cascade  
  on update set NULL  
)
```

78

### Esercizio

Dare le definizioni SQL delle tabelle

CLIENTE (CodCli, Indirizzo, Piva)  
ORDINE (CodOrd, CodCli, Data, Importo)  
DETTAGLIO (CodOrd, CodProd, Qta)  
PRODOTTO (CodProd, Nome, Prezzo)

Per il vincolo foreign key specificare una politica di:

- default su cancellazione e modifiche di CodCli
- cascade su cancellazione e modifiche di CodOrd
- no action su cancellazione e modifiche di CodProd

79

### Esercizio

```
CREATE TABLE Cliente
( CodCli char(6) primary key,
  Indirizzo char(50) ,
  Piva char(12) unique )

CREATE TABLE Ordine
( CodOrd char(6) primary key,
  CodCli char(6) not null default='999999',
  Data date,
  Importo decimal,
  foreign key CodCli references Cliente
  on delete set default
  on update set default)
```

80

### Esercizio

```
CREATE TABLE DETTAGLIO (
  CodOrd char(6),
  CodProd char(6),
  Qta smallint,
  primary key (CodOrd, CodProd)
  foreign key CodOrd references Ordine
  on delete cascade
  on update cascade
  foreign key CodProd references Prodotto
  on delete no action
  on update no action)
```

```
CREATE TABLE PRODOTTO (
  CodProd char(6) primary key,
  Nome char(20),
  Prezzo smallint )
```

81