

SQL

Linguaggio Standard, Estensioni di MySQL, Interfacciamento con Java e PHP, Elementi di Sicurezza

Giuseppe Della Penna

Università degli Studi di L'Aquila

giuseppe.dellapenna@univaq.it

<http://people.disim.univaq.it/dellapenna>

Questo documento si basa sulle slide del corso di Laboratorio di Basi di Dati, riorganizzate per una migliore l'esperienza di lettura. Non è un libro di testo completo o un manuale tecnico, e deve essere utilizzato insieme a tutti gli altri materiali didattici del corso. Si prega di segnalare eventuali errori o omissioni all'autore.

Quest'opera è rilasciata con licenza CC BY-NC-SA 4.0. Per visualizzare una copia di questa licenza, visitate il sito <https://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/4.0>

- 1. Elementi di Base
 - 1.1. Tipi di dato
 - 1.2. Domini
 - 1.3. Operatori e funzioni comuni dell'SQL
 - 1.4. Operatori di confronto
 - 1.5. Operatori logici
- 2. Data Definition Language (DDL)
 - 2.1. Gestione degli Utenti
 - 2.2. Creazione di Database
 - 2.3. Creazione di Tabelle
 - 2.4. Gestione dei Permessi
 - 2.5. Modifica di tabelle
 - 2.6. Vincoli di integrità
 - 2.7. Chiavi esterne (foreign key)
 - 2.8. Vincoli CHECK
 - 2.9. Valutazione dei vincoli
 - 2.10. Modificare i vincoli di una tabella
- 3. Data Modification Language (DML)
 - 3.1. Query di inserimento
 - 3.2. Query di aggiornamento
 - 3.3. Query di cancellazione

- 4. Query Language (QL)
 - 4.1. Interrogazioni di base
 - 4.2. Eliminazione dei duplicati
 - 4.3. Ordinamento del risultato di una query
 - 4.4. Join tra tabelle
 - 4.5. L'operatore JOIN
 - 4.6. Aggregazione di Record
 - 4.7. Raggruppamento di Record
 - 4.8. Clausola GROUP BY
 - 4.9. Raggruppamento di Record: Condizioni di Gruppo
 - 4.10. Clausola HAVING
 - 4.11. Limitazione dell'output
 - 4.12. Clausola LIMIT
 - 4.13. Subquery
 - 4.14. Query di unione, intersezione e differenza
 - 4.15. Viste
- 5. Linguaggio Procedurale: Procedure e Funzioni
 - 5.1. Creazione
 - 5.2. Blocchi di Codice
 - 5.3. Variabili
 - 5.4. Invocazione
 - 5.5. Query all'interno di Procedure
 - 5.6. Costrutti condizionali
 - 5.7. Loop
 - 5.8. Conditions
 - 5.9. Cursori
- 6. Trigger
 - 6.1. Creazione
 - 6.2. Manipolazione dei dati nei Trigger
 - 6.3. Azioni dei Trigger
- 7. Transazioni
 - 7.1. Esempi
- 8. SQL Avanzato: Query Ricorsive
 - 8.1. Strutture ricorsive
 - 8.2. Query ricorsive
 - 8.3. Procedure ricorsive
 - 8.4. Common Table Expressions

- 9. SQL e Linguaggi di Programmazione
 - 9.1. Interfacciamento con i linguaggi di programmazione
 - 9.2. JAVA e DBMS: JDBC
 - 9.3. PHP e DBMS: MySQLi
 - 9.4. PHP e DBMS: PDO
- 10. Sicurezza nei DBMS
 - 10.1. Alcune considerazioni sulla sicurezza
 - 10.2. SQL Injection

1. Elementi di Base

Tipi di dato, operatori e funzioni di sistema

1.1. Tipi di dato

I tipi di dato in SQL:1999 si suddividono in:

- tipi *predefiniti*
- tipi *strutturati*
- tipi *user-defined*.

I tipi di dato predefiniti sono ulteriormente suddivisi in 5 categorie: tipi numerici, tipi binari, tipi carattere, tipi temporali, tipi booleani.

Tipi numerici esatti

Rappresentano valori interi e valori decimali in virgola fissa (es. 75, 4.5, -6.2)

INTEGER	Rappresenta i valori interi. La precisione (numero totale di cifre) di questo tipo di dato è espressa in numero di bit o cifre, a seconda della specifica implementazione di SQL.
SMALLINT	Rappresenta i valori interi. I valori di questo tipo sono usati per eventuali ottimizzazioni poichè richiedono minore spazio di memorizzazione. L' unico requisito è che la precisione di questo tipo di dato sia non maggiore della precisione del tipo di dato INTEGER.
NUMERIC(p,s)	Rappresenta i valori decimali. È caratterizzato da una precisione e una scala (rispettivamente numero totale di cifre da rappresentare e numero di cifre della parte frazionaria).
DECIMAL(p,s)	È simile al tipo NUMERIC. 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 (in pratica, il numero viene rappresentato internamente con una precisione possibilmente maggiore e approssimato alla precisione data solo per la visualizzazione).

Tipi numerici approssimati

Rappresentano valori reali in virgola mobile (es. 1256e-4).

REAL	Rappresenta valori a singola precisione in virgola mobile. La precisione dipende dalla specifica implementazione di SQL.
DOUBLE PRECISION	Rappresenta valori a doppia precisione in virgola mobile. La precisione dipende dalla specifica implementazione di SQL.
FLOAT(p)	Permette di richiedere la precisione che si desidera (il parametro p indica il numero di cifre da rappresentare).

Tipi binari

Questi tipi sono principalmente usati per inserire nella base di dati contenuto non testuale, ad esempio immagini o generici files. La manipolazione di questo tipo di dati non è sempre possibile tramite l'SQL interattivo.

Inserire binari nelle basi di dati presenta una serie di pericoli riguardanti le performance e la sicurezza che vanno sempre tenuti in considerazione!

BIT(n)	Rappresenta stringhe di bit di lunghezza fissata, dove n è la lunghezza massima della stringa (se non viene specificata alcuna lunghezza, il default è 1).
BIT VARYING(n)	Rappresenta stringhe di bit a lunghezza variabile con lunghezza massima predefinita, dove n è la lunghezza massima delle stringhe. La differenza con il tipo BIT è che con questo tipo lo spazio allocato per ogni stringa corrisponde sempre alla lunghezza massima predefinita, mentre per BIT VARYING si usano strategie diverse, allocando uno spazio proporzionale alla effettiva lunghezza della stringa inserita. Per specificare i valori di entrambi i tipi possono essere utilizzate le rappresentazioni binaria o esadecimale (es. 01111 o 0x44).
BLOB	Questo tipo di dato permette di definire sequenze di bit di elevate dimensioni (tipicamente grossi files). Rispetto ai tipi BIT, un BLOB può arrivare alle dimensioni di megabyte o gigabyte. I dati associati vengono memorizzati in files separati, caricati solo se richiesti, e non inclusi nei record, in modo da rendere più rapido l'accesso alle tabelle.

Tipi carattere

Sono tipi usati per rappresentare caratteri, stringhe o interi blocchi di testo. È possibile associare ai tipi testo un CHARACTER SET di riferimento e la relativa COLLATION (ordine dei caratteri nel set).

CHARACTER(n) , CHAR(n)	Questo tipo di dato permette di definire stringhe di caratteri di lunghezza fissata, dove n è la lunghezza massima delle stringhe (se non viene specificata alcuna lunghezza, il default è 1).
CHARACTER VARYING(n) , VARCHAR(n)	Questo tipo di dato permette di definire stringhe di caratteri a lunghezza variabile con lunghezza massima predefinita, dove n è la lunghezza massima delle stringhe. La differenza con il tipo CHAR è la stessa descritta per i tipi BIT e BIT VARYING.
CLOB	Questo tipo di dato permette di definire sequenze di caratteri di elevate dimensioni (blocchi di testo), similmente a quello che accade con i BLOB.

Tipi temporali

Permettono di gestire date e ore. Tipicamente il formato usato per specificare queste due

informazioni è quello anglosassone, quindi una data dovrà essere inserita come 'anno-mese-giorno' e un'ora come 'ore:minuti:secondi'. Inoltre, nella maggior parte dei DBMS date e ore sono inserite sotto forma di stringhe di caratteri, per cui vanno racchiuse tra apici.

DATE	Rappresenta le date espresse come anno (4 cifre), mese (2 cifre comprese tra 1 e 12), giorno (2 cifre comprese tra 1 e 31 con ulteriori restrizioni a seconda del mese).
TIME	Rappresenta i tempi espressi come ora (2 cifre), minuti (2 cifre) e secondi (2 cifre).
TIMESTAMP	Rappresenta una "concatenazione" dei due tipi di dato precedenti con una precisione al microsecondo, pertanto permette di rappresentare valori temporali che consistono di anno, mese, giorno, ora, minuti, secondi e microsecondi (di solito specificati nella forma 'anno-mese-giorno ore:minuti:secondi.microsecondi').

Tipi booleani

I tipi booleani non sono presenti in tutti i DBMS. Spesso sono sostituiti con un dominio definito dall'utente o con numeri (0/1) o caratteri (y/n)

BOOLEAN	Rappresenta valori booleani. I valori di tale tipo sono TRUE, FALSE, UNKNOWN.
---------	---

La logica a tre valori dell'SQL, che include anche il valore UNKNOWN, è utilizzata per trattare i casi in cui alcuni dati presenti in operazioni quali i confronti non siano disponibili (nulli). Le tabelle di verità delle tre operazioni fondamentali, estese con il valore UNKNOWN (?), sono le seguenti.

AND

	T	F	?
T	T	F	?
F	F	F	F
?	?	F	?

OR

	T	F	?
T	T	T	T
F	T	F	?
?	T	?	?

NOT

T	F
T	F
F	T

?	?
---	---

Valori null

Il valore null è una speciale costante presente in tutti i DBMS, e rappresenta "assenza di informazione". È compatibile con ogni tipo di dato e si usa per dare valore ad attributi non applicabili o dall'effettivo valore non noto.

Tipi di dato in MySQL

MySQL conserva i principali tipi di dato SQL e aggiunge alcune estensioni, definendo range più precisi per lunghezze e precisioni.

Esistono anche altri tipi oltre a quelli elencati qui, che sono i più comuni.

I tipi interi hanno tutti la variante UNSIGNED, con lo stesso numero di bytes ma a partire da zero (quindi, ad esempio, invece di -128 – 127 il range di UNSIGNED TINYINT è 0-255)

CHAR	lunghezza massima 255
VARCHAR	lunghezza massima 65535
TINYTEXT	Come CLOB - lunghezza massima 255
TEXT	Come CLOB - lunghezza massima 65535
BLOB	Come BLOB - lunghezza massima 65535
MEDIUMTEXT	Come CLOB - lunghezza massima 16000
MEDIUMBLOB	Come BLOB - lunghezza massima 16000
LONGTEXT	Come CLOB - lunghezza massima 4Gb
LONGBLOB	Come BLOB - lunghezza massima 4Gb
DATE	YYYY-MM-DD
DATETIME	YYYY-MM-DD HH:MM:SS (anni dal 1000 a 9999)
TIMESTAMP	Simile a DATETIME (anni dal 1970 al 2038, compatibili con gli Unix timestamp)
TIME	HH:MM:SS

TINYINT	Come SMALLINT (-128 - 127)
SMALLINT	Come SMALLINT (-32768 - 32767)
MEDIUMINT	Come INTEGER (-8388608 - 8388607)
INT	Come INTEGER (-2147483648 - 2147483647)
BIGINT	Come INTEGER (-9223372036854775808 - 9223372036854775807)
FLOAT	-3.402823466E+38 - -1.175494351E-38, 0, 1.175494351E-38 - 3.402823466E+38. Precisione di default 23 digit

DOUBLE	-1.7976931348623157E+308 - -2.2250738585072014E-308, 0, 2250738585072014E-308 - 1.7976931348623157E+308
DECIMAL	Massimo 65 digit
ENUM('a', 'b')	Stringa con esattamente uno dei valori elencati
SET('a', 'b')	Stringa con uno o più dei valori elencati, separati con virgole

1.2. Domini

SQL permette di definire dei domini e utilizzarli nella definizione di tabelle. Un dominio è un tipo di dato derivato, basato su uno dei tipi semplici visti finora, cui si possono associare particolari vincoli o informazioni.

La definizione dei domini fa propriamente parte del DDL.

Non sono supportati in MySQL.

Creazione

```
CREATE DOMAIN d AS tipo [DEFAULT valore] [CHECK(vincolo)]
```

definisce il dominio *d* (il nome deve essere una stringa alfanumerica), basandolo sul *tipo* dato. Opzionalmente è possibile specificare:

- un *valore* di `DEFAULT` per i valori associati a questo dominio (il default verrà usato per inizializzare tutti gli attributi dichiarati usando il dominio come tipo)
- un *vincolo* di tipo `CHECK`. Un vincolo check è definito come un predicato sullo speciale argomento `VALUE`, che rappresenta i possibili valori ammessi nel dominio, composto usando tutte le operazioni comuni dell'SQL. Il dominio conterrà i soli valori per cui la valutazione del predicato risulta vera.

Esempi

```
CREATE DOMAIN tipoEta
AS INTEGER
CHECK(VALUE BETWEEN 1 AND 120);

CREATE DOMAIN occupazione
AS VARCHAR(30)
DEFAULT 'disoccupato';

CREATE DOMAIN DominioMansione
AS CHAR(10)
CHECK (VALUE IN('DIRIGENTE', 'INGEGNERE', 'TECNICO', 'SEGRETARIO'));
```

Modifica

Per modificare il valore di `DEFAULT` del dominio *d* in *valore* si usa il comando

```
ALTER DOMAIN d SET DEFAULT valore
```

Per eliminare il valore di `DEFAULT` del dominio *d* si usa il comando

```
ALTER DOMAIN d DROP DEFAULT
```

Per rimuovere il vincolo `CHECK` dal dominio *d* si usa il comando

```
ALTER DOMAIN d DROP CONSTRAINT
```

Per aggiungere il *vincolo* `CHECK` specificato al dominio *d* si usa il comando

```
ALTER DOMAIN d ADD CONSTRAINT CHECK(vincolo)
```

Cancellazione

Per rimuovere il dominio *d* si usa il comando

```
DROP DOMAIN d RESTRICT | CASCADE
```

- se viene specificato `RESTRICT` : il dominio viene rimosso solo se nessuna tabella lo utilizza
- se viene specificato `CASCADE` : in ogni tabella che lo utilizza il nome del dominio viene sostituito dalla sua definizione (la modifica non influenza i dati presenti nella tabella)

1.3. Operatori e funzioni comuni dell'SQL

Il linguaggio SQL definisce una serie di operatori e funzioni di base che possono essere usati in diversi comandi, ad esempio per creare vincoli `CHECK`, per filtrare i record di una o più tabelle, o per derivare valori dai dati presenti nel database.

Funzioni aritmetiche di base

SQL mette a disposizione tutte le usuali funzioni aritmetiche, indicate con gli operatori `+`, `-`, `*` e `/`.

Nel calcolo delle espressioni aritmetiche, il valore nullo viene considerato uguale al valore zero.

Funzioni scalari

Sebbene non siano fornite in tutte le implementazioni di SQL, le funzioni che seguono sono molto comuni.

- `ABS(n)` calcola il valore assoluto del valore numerico n .
- `MOD(n,b)` calcola il resto intero della divisione di n per b .
- `SQRT(n)` calcola la radice quadrata di n .

Alcuni DBMS supportano anche funzioni trigonometriche e funzioni per il calcolo della parte intera superiore ed inferiore.

Funzioni scalari in MYSQL

MySQL dispone di un set esteso di funzioni scalari:

- `ABS`
- `COS`
- `SIGN`
- `SIN`
- `MOD`
- `TAN`
- `FLOOR`
- `ACOS`
- `CEILING`
- `ASIN`
- `ROUND`
- `ATAN, ATAN2`
- `DIV`
- `COT`
- `EXP`
- `RAND`
- `LN`
- `LEAST`
- `LOG, LOG2, LOG10`
- `GREATEST`
- `POW`
- `DEGREES`
- `POWER`
- `RADIANS`
- `SQRT`

- TRUNCATE
- PI

Espressioni e Funzioni per Stringhe

Questi operatori si applicano ai tipi carattere.

- LENGTH(*s*) calcola la lunghezza della stringa *s*.
- SUBSTR(*s*, *m*, [*n*]) (*m* ed *n* sono interi) estrae dalla stringa *s* la sottostringa dal carattere di posizione *m* per una lunghezza *n* (se *n* è specificato) oppure fino all'ultimo carattere.
- *s1* || *s2* restituisce la concatenazione delle due stringhe *s1* e *s2*.

Anche in questo caso, diversi dialetti di SQL potrebbero offrire insiemi di funzioni diversi.

Espressioni e Funzioni per Stringhe in MYSQL

MySQL dispone di un set esteso di funzioni per le stringhe:

- ASCII
- SUBSTRING
- ORD
- MID
- CONV
- SUBSTRING_INDEX
- BIN
- LTRIM
- OCT
- RTRIM
- HEX
- TRIM
- CHAR
- SOUNDEX
- CONCAT
- SPACE
- CONCAT_WS
- REPLACE
- LENGTH
- REPEAT
- CHAR_LENGTH
- REVERSE

- BIT_LENGTH
- INSERT
- LOCATE
- ELT
- INSTR
- FIELD
- LPAD
- LCASE
- RPAD
- UCASE
- LEFT
- LOAD_FILE
- RIGHT
- QUOTE

Funzioni e costanti per tipi temporali

Le funzioni temporali sono quelle più variabili tra DBMS diversi. Le costanti temporali sono invece di solito ampiamente supportate

- DATE(*v*) , TIME(*v*) , TIMESTAMP(*v*) convertono rispettivamente un valore scalare in una data, un tempo, un timestamp.
- CHAR(*d*, [*f*]) converte un valore di data/tempo *d* in una stringa di caratteri; può inoltre ricevere una specifica di formato *f*.
- DAYS(*v*) converte una data *v* in un intero che rappresenta il numero di giorni a partire dall'anno zero.
- CURRENT_DATE : rappresenta la data corrente
- CURRENT_TIME : rappresenta l'ora corrente
- CURRENT_TIMESTAMP : rappresenta il timestamp corrente

Date e tempi possono anche essere usati in espressioni aritmetiche: in tali espressioni è possibile usare diverse unità temporali quali YEAR[S] , MONTH[S] , DAY[S] , HOUR[S] , MINUTE[S] , SECOND[S] , da posporre ai numeri.

Funzioni e costanti per tipi temporali in MYSQL

MySQL dispone di un set esteso di funzioni per la manipolazione di date:

- DAYOFWEEK
- DATE_SUB
- WEEKDAY

- ADDDATE
- DAYOFMONTH
- SUBDATE
- DAYOFYEAR
- EXTRACT
- MONTH
- TO_DAYS
- DAYNAME
- FROM_DAYS
- MONTHNAME
- DATE_FORMAT
- QUARTER
- TIME_FORMAT
- WEEK
- CURRENT_DATE
- YEAR
- CURRENT_TIME
- YEARWEEK
- NOW
- HOUR
- SYSDATE
- MINUTE
- UNIX_TIMESTAMP
- SECOND
- FROM_UNIXTIME
- PERIOD_ADD
- SEC_TO_TIME
- PERIOD_DIFF
- TIME_TO_SEC
- DATE_ADD

Esempi

```
-- per provare queste espressioni in un DBMS, occorre come vedremo selezionarne il valore, scr

SELECT TO_DAYS('2001-8-1')
-- 731063

DATE('1997-6-20')
-- 1997-06-20

SELECT DATE_FORMAT(data_assunzione, '%d-%b-%Y')
-- la data di assunzione in formato giorno-iniziali mese-anno

SELECT DATE_ADD('1997-6-20', INTERVAL 90 DAY)
-- 1997-09-18

SELECT (DATE_ADD(data, INTERVAL 90 DAY) >= CURRENT_DATE)
-- l'espressione è vera se la data è al più tre mesi nel passato.
```

1.4. Operatori di confronto

SQL mette a disposizione tutti gli usuali operatori di confronto, cioè maggiore `>`, minore `<`, maggiore o uguale `>=`, minore o uguale `<=`, uguale `=`, diverso `<>`.

Nella valutazione di questi operatori, la presenza di almeno un operando nullo porta alla generazione di un valore logico UNKNOWN come risultato.

È inoltre presente una "scorciatoia" per controllare se un valore rientra in un intervallo, l'operatore `BETWEEN` :

```
c BETWEEN v1 AND v2
c NOT BETWEEN v1 AND v2
```

Le due espressioni sono vere se, rispettivamente, il valore `c` è compreso o non compreso tra i valori `v1` e `v2`.

Ricerca di valori in un insieme

L'operatore `IN` permette di determinare se un valore si trova in un insieme specificato.

```
c IN (v1, v2, ..., vn)
c NOT IN (v1, v2, ..., vn)
```

Le espressioni sono vere se, rispettivamente, il valore `c` è compreso o non è compreso tra i valori `v1`, `v2`, ..., `vn`.

```
c IN query
c NOT IN query
```

in questo caso la lista di valori non è dichiarata esplicitamente, ma viene generata da una interrogazione (*query*) sulla base di dati. Questa interrogazione deve necessariamente restituire una tabella costituita da una sola colonna, come vedremo più avanti.

Confronto tra stringhe di caratteri

L'operatore `LIKE` permette di eseguire alcune semplici operazioni di *pattern matching* su valori di tipo stringa.

```
c LIKE pattern
```

L'espressione è vera se il *pattern* fa match con la stringa *c*.

Un pattern è una stringa di caratteri che può contenere i caratteri speciali (*metacaratteri* o *wildcards*)

`%` e `_`

- il metacarattere `%` denota una sequenza di caratteri arbitrari di lunghezza qualsiasi (anche zero);
- il metacarattere `_` denota esattamente un carattere .

Ogni altro carattere nel pattern fa match solo con un carattere identico nella stringa.

Esempi

```
-- qui proviamo l'operatore in una clausola SELECT, ma può essere usato ovunque sia richiesto
```

```
SELECT 'MINESTRA' LIKE 'M%A' -- 1 (vero)
SELECT 'MAMMA' LIKE 'M%A' -- 1 (vero)
SELECT 'MA' LIKE 'M%A' -- 1 (vero)
```

```
SELECT 'MINESTRA' LIKE '%MA' -- 0 (falso)
SELECT 'MAMMA' LIKE '%MA' -- 1 (vero)
SELECT 'MA' LIKE '%MA' -- 1 (vero)
SELECT 'PROGRAMMA' LIKE '%MA' -- 1 (vero)
```

```
SELECT nome LIKE '%MA%' -- vero se la stringa nome contiene la sottostringa 'MA'
```

```
SELECT nome LIKE '___' -- vero se il nome è di tre caratteri
```

```
SELECT 'ABRACADABRA' LIKE 'A_R%' -- 1 (vero)
SELECT 'ARRIVO' LIKE 'A_R%' -- 1 (vero)
```

1.5. Operatori logici

SQL mette a disposizione i quattro usuali operatori logici, indicati con le parole chiave `AND`, `OR` e `NOT`. Questi operatori possono essere usati per costruire condizioni logiche complesse a partire dai test semplici visti finora.

Trattamento dei valori null

In SQL-89, la presenza di valori null rende ogni predicato falso.

Nelle versioni successive di SQL, si può fare uso del predicato `IS [NOT] NULL` per effettuare un test sulla presenza o assenza di valori nulli.

Per trattare i valori null, nel caso l'utente non specifichi esplicitamente un predicato `IS [NOT] NULL`, SQL usa la logica a tre valori vista nel capitolo tipi di dato.

2. Data Definition Language (DDL)

Creazione, modifica ed eliminazione dei metadati

2.1. Gestione degli Utenti

I DBMS hanno una gestione degli utenti molto raffinata, che permette di assegnare specifici privilegi di accesso a interi database e a tabelle.

Per prima cosa, è necessario creare gli utenti:

```
CREATE USER u IDENTIFIED BY p
```

Crea l'utente *u* e gli assegna la password *p*

- In MySQL, *u* e *p* sono stringhe e andrebbero poste tra virgolette.
- In MySQL, i nomi di utente devono avere la forma 'utente'@'host', dove host è la macchina dalla quale l'utente può collegarsi al database. Se non lo si specifica (scrivendo 'utente' o 'utente'@'%') tutte le macchine saranno accettabili. Solitamente, è meglio restringere l'accesso agli utenti locali ('@localhost')

Per eliminare un utente si usa il comando

```
DROP USER n
```

Per cambiare la password di un utente si usa il comando

```
ALTER USER n IDENTIFIED BY p
```

2.2. Creazione di Database

Un DBMS può contenere tabelle appartenenti a diversi schemi relazionali. Per distinguerle, queste vengono poste in *namespace* separati.

I namespace sono chiamati dallo standard SQL *schema*, ma spesso è presente anche il più intuitivo sinonimo *database*.

Quando, in un'istruzione SQL, si usa un nome di tabella, lo si può far precedere da un prefisso indicante lo schema a cui appartiene, scrivendo `schema.tabella`. Se non si specifica un nome di schema, e la tabella è presente in schemi diversi, viene applicato un default dipendente dal DBMS.

Lo standard per creare schemi consiste nell'utilizzo dell'istruzione SQL `CREATE SCHEMA` (con il simmetrico `DROP SCHEMA`). Tuttavia, i DBMS di solito non supportano questa sintassi standard, ma preferiscono quella proprietaria!

Creazione di Database con MySQL

I comandi SQL usati per manipolare gli schemi in MySQL sono i seguenti.

Per creare il database *n* si usa il comando

```
CREATE DATABASE [IF NOT EXISTS] n
```

La clausola `IF NOT EXISTS` permette di saltare senza errori questo comando se il database è già stato creato.

Nella creazione del database è possibile specificare anche un set di caratteri. Tuttavia non ci occuperemo di questa caratteristica avanzata.

Per eliminare il database *n* si usa il comando

```
DROP DATABASE [IF EXISTS] n
```

La clausola `IF EXISTS` permette di saltare senza errori questo comando se il database non esiste.

Per selezionare il database *n* si usa il comando

```
USE n
```

Tutti i riferimenti a nomi (tabelle, procedure, ecc.) che non specificano un prefisso di database saranno considerati relativi al database selezionato.

MySQL permette di usare la parola chiave SCHEMA al posto di DATABASE, per essere maggiormente allineato con lo standard.

Esempi

```
-- iniziamo a creare un database per i nostri esempi...
```

```
CREATE DATABASE testcorso;
```

```
USE testcorso;
```

2.3. Creazione di Tabelle

La creazione di una tabella avviene tramite il comando `CREATE TABLE`, che ha la seguente sintassi:

```
CREATE TABLE nome_tabella(colonna,...,colonna, vincolo_tabella,..., vincolo_tabella)
```

- *nome_tabella* è il nome della tabella che viene creata
- *colonna* è una specifica di colonna
- *vincolo_tabella* è la specifica di un vincolo per le righe della tabella

Per cancellare la tabella *nome_tabella* si usa il comando

```
DROP TABLE nome_tabella
```

Per rinominare la tabella *nome_tabella* in *nuovo_nome_tabella* si usa il comando

```
RENAME TABLE nome_tabella TO nuovo_nome_tabella
```

In MySQL i due comandi `CREATE TABLE` e `DROP TABLE` ammettono rispettivamente le varianti `IF NOT EXISTS` e `IF EXISTS`, con la stessa semantica vista per la `CREATE DATABASE`.

Specifica delle colonne

Il formato di una specifica di colonna è il seguente:

```
nome_colonna dominio [DEFAULT valore] [vincolo_colonna ... vincolo_colonna]
```

- *nome_colonna* è il nome della colonna che viene creata
- *dominio* è un tipo base di SQL o il nome di un dominio creato dall'utente
- `DEFAULT valore` permette di dichiarare il valore di default per la colonna

- *vincolo_colonna* è la specifica di un vincolo per la colonna. Vedremo tra poco quali vincoli possono essere espressi in questo caso.

Esempi

```
CREATE TABLE impiegati (  
  ID integer,  
  nome char(20),  
  cognome char(20),  
  mansione char(10),  
  data_assunzione date,  
  stipendio decimal(7,2),  
  premio decimal(7,2) DEFAULT 0.00,  
  IDreparto integer,  
  IDsuperiore integer  
);  
  
CREATE TABLE impiegati (  
  ID integer,  
  nome char(20),  
  cognome char(20),  
  mansione enum('impiegato','dirigente') DEFAULT 'impiegato',  
  data_assunzione date,  
  stipendio decimal(7,2),  
  premio decimal(7,2) DEFAULT 0.00,  
  IDreparto integer,  
  IDsuperiore integer  
);  
  
CREATE TABLE reparti (  
  ID int,  
  nome char(20)  
);
```

2.4. Gestione dei Permessi

Dopo aver creato degli utenti, si possono assegnare loro dei privilegi:

```
GRANT privilegi ON elemento TO utente
```

- *privilegi* è una lista (separata di virgole) di privilegi. I privilegi disponibili sono identificati dalle parole chiave del linguaggio che permettono di utilizzare. Tra questi, citiamo: `SELECT` (lettura), `INSERT` (scrittura nuovi record), `UPDATE` (aggiornamento record), `DELETE` (cancellazione record), `CREATE` (creazione tabelle e database), `CREATE VIEW` (creazione di viste), `ALTER` (modifica di tabelle, viste, ecc.), `DROP` (cancellazione di tabelle, viste, ecc.).
Si può utilizzare lo speciale privilegio `ALL` per assegnare tutti i privilegi disponibili.

È inoltre possibile specificare se l'utente potrà propagare i suoi permessi ad altri utenti usando la sintassi `WITH GRANT OPTION`.

- L'*elemento* su cui si assegnano i privilegi può essere espresso in uno dei seguenti modi:
 - `*.*` (tutte le tabelle di tutti gli schemi, privilegio globale)
 - `d.*` (tutte le tabelle del database *d*)
 - `d.t` (la tabella *t* del database *d*)
- L'*utente* a cui si assegnano i privilegi deve essere specificato come richiesto dallo specifico DBMS.

Per rimuovere dei privilegi, si può usare il comando

```
REVOKE privilegi ON elemento FROM utente
```

Esempi

```
CREATE USER 'testuser1'@'localhost' IDENTIFIED BY 'testpass1';

GRANT CREATE, ALTER, SELECT, INSERT, UPDATE, DELETE ON testcorso.impiegati to 'testuser1'@'loc

GRANT ALL ON testcorso.impiegati TO 'testuser1'@'localhost';

REVOKE ALL ON testcorso.* FROM 'testuser1'@'localhost';

GRANT CREATE, ALTER, SELECT, INSERT, UPDATE, DELETE ON testcorso.* to 'testuser1'@'localhost';

GRANT ALL ON testcorso.impiegati TO 'testuser1'@'localhost';
```

2.5. Modifica di tabelle

Per modificare le colonne e i vincoli di una tabella sono disponibili i seguenti comandi.

Per aggiungere una nuova *colonna* alla tabella *nome_tabella* si usa il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella ADD COLUMN colonna
```

Per rimuovere la colonna *nome_colonna* dalla tabella *nome_tabella* si usa il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella DROP COLUMN nome_colonna
```

Per modificare il default della colonna *nome_colonna* nella tabella *nome_tabella*, impostandolo al *valore* si usa il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella ALTER COLUMN nome_colonna SET DEFAULT valore
```

Per eliminare il valore di default della colonna *nome_colonna* nella tabella *nome_tabella* si usa il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella ALTER COLUMN nome_colonna DROP DEFAULT
```

Esempi

```
ALTER TABLE impiegati ADD COLUMN ufficio integer;
```

```
ALTER TABLE impiegati DROP COLUMN stipendio;
```

```
ALTER TABLE impiegati ALTER COLUMN ufficio SET DEFAULT 0;
```

```
ALTER TABLE impiegati ALTER COLUMN ufficio DROP DEFAULT;
```

2.6. Vincoli di integrità

Un vincolo è una regola che specifica delle condizioni sui valori delle colonne in una tabella.

Un vincolo può essere associato a una tabella o a un singolo attributo.

In SQL è possibile specificare diversi tipi di vincoli:

- **Chiavi** (`UNIQUE` e `PRIMARY KEY`)
- **Obbligatorietà di attributi** (`NOT NULL`)
- **Chiavi esterne** (`FOREIGN KEY`)
- **Vincoli generali** (`CHECK`)

È possibile specificare se il controllo del vincolo debba essere compiuto non appena si esegue un'operazione che ne può causare la violazione (`NOT DEFERRABLE`) o se *possa* essere rimandato alla fine della transazione (`DEFERRABLE`).

Per i vincoli differibili, è possibile modificare caso per caso la differibilità: la specifica `INITIALLY DEFERRED` (default) o `INITIALLY IMMEDIATE` indica il trattamento di default.

I vincoli non possono contenere condizioni la cui valutazione può dare risultati differenti a seconda momento in cui sono esaminati (es. riferimenti al tempo di sistema).

Attribuire un nome ai vincoli

Ogni vincolo ha associato nel DBMS un descrittore costituito da:

- nome (se non specificato è assegnato automaticamente dal sistema)
- specifica di differibilità
- check time di default (per i vincoli differibili).

È possibile assegnare un nome ai vincoli facendo precedere la specifica del vincolo stesso dalla parola chiave `CONSTRAINT` e dal nome.

Specificare un nome per i vincoli è utile per potersi riferire in seguito (ad esempio per modificarli o cancellarli).

Chiavi

La specifica delle chiavi si effettua in SQL mediante le parole chiave `UNIQUE` o `PRIMARY KEY` :

- `UNIQUE` garantisce che non esistano due record che condividono gli stessi valori non nulli per gli attributi specificati (colonne `UNIQUE` possono contenere valori nulli, e in tal caso il vincolo non viene controllato).
- `PRIMARY KEY` impone che per ogni record i valori degli attributi specificati siano non nulli e diversi da quelli di ogni altro record.

In una tabella è possibile specificare più chiavi `UNIQUE` ma una sola `PRIMARY KEY` (che andrebbe *sempre* specificata).

Se la chiave è formata da un solo attributo è sufficiente far seguire la specifica dell'attributo dalla parola chiave `UNIQUE` o `PRIMARY KEY` (*vincolo su attributo*).

Alternativamente si può far seguire la definizione della tabella dal *vincolo su tabella*

```
PRIMARY KEY(lista_colonne)
UNIQUE(lista_colonne)
```

dove *lista_colonne* è una lista, separata da virgole, dei nomi delle colonne coinvolte nella chiave.

Chiavi primarie

Come sappiamo, **tutte le tabelle relazionali dovrebbero avere una chiave primaria**, che ne rende possibile la manipolazione dei singoli record.

Senza una chiave primaria, potrebbe essere impossibile identificare un preciso record della tabella, ad esempio per cancellarlo!

In molti casi alcune colonne di una tabella possono formare una chiave primaria, tuttavia è sempre opportuno *per motivi di ottimizzazione* **prediligere chiavi primarie su singole colonne numeriche**, usando invece un vincolo `UNIQUE` sulla chiave "naturale" della stessa tabella.

Come realizzare una chiave primaria "sintetica" di questo tipo? **Di solito si usa una colonna extra di tipo INTEGER**, che noi chiameremo sempre "ID" per chiarezza, e le si assegna un **valore unico** per

ciascun record inserito nella tabella.

Molti database, tra cui MySQL, hanno un costrutto speciale che permette di **generare automaticamente un valore intero incrementale** per la colonna che costituisce la chiave primaria: nel caso di MySQL, basta far seguire alla specifica della colonna la parola chiave `auto_increment`.

Obbligatorietà di attributi (valori null)

Per indicare che una colonna non può assumere valore nullo (che è il default per tutti gli attributi di un record, se non specificato diversamente tramite la parola chiave `DEFAULT` usata nel dominio della colonna o sulla colonna stessa) è sufficiente includere il vincolo `NOT NULL` nella specifica della colonna.

Questo rende obbligatorio l'inserimento esplicito di un valore nella colonna per ogni record.

Esempi

```
CREATE TABLE impiegati (  
  ID integer NOT NULL PRIMARY KEY,  
  codice_fiscale char(16) UNIQUE,  
  nome char(20) NOT NULL,  
  cognome char(20) NOT NULL,  
  mansione enum('impiegato','dirigente') DEFAULT 'impiegato',  
  data_assunzione date,  
  stipendio decimal(7,2) NOT NULL,  
  premio decimal(7,2),  
  ufficio integer NOT NULL,  
  IDreparto integer NOT NULL,  
  IDsuperiore integer  
);  
  
CREATE TABLE film (  
  titolo char(20) NOT NULL,  
  anno int(11) NOT NULL,  
  studio char(20),  
  colore tinyint(1),  
  PRIMARY KEY (titolo,anno)  
);
```

2.7. Chiavi esterne (foreign key)

In uno schema relazionale sono quasi sempre presenti riferimenti tra tabelle: i record di una tabella vengono messi in corrispondenza con i record di un'altra tabella incorporando nei primi la chiave primaria dei secondi.

SQL permette di codificare questi riferimenti nei metadati del database, in modo che il DBMS possa verificarne la sussistenza (integrità referenziale)

Una chiave esterna specifica che i valori di un particolare insieme di attributi (la chiave esterna) di ogni record devono necessariamente corrispondere a quelli presenti in un corrispondente insieme di attributi che sono una chiave per i record di un'altra tabella.

Una tabella può avere zero o più chiavi esterne. La specifica di chiavi esterne avviene mediante la clausola `FOREIGN KEY` inserita come vincolo su tabella:

```
FOREIGN KEY (lista_colonne1) REFERENCES nome_tabella(lista_colonne2)
[MATCH FULL|PARTIAL|SIMPLE]
[ON DELETE NO ACTION|RESTRICT|CASCADE|SET NULL|SET DEFAULT]
[ON UPDATE NO ACTION|RESTRICT|CASCADE|SET NULL|SET DEFAULT]
```

- *lista_colonne1* è un sottoinsieme delle colonne della tabella corrente, detta *referente*
- *lista_colonne2* è un insieme di colonne che costituisce una chiave per la tabella *nome_tabella*, detta *riferita*

Non è necessario che i nomi delle colonne messe in corrispondenza siano gli stessi, ma i domini degli attributi corrispondenti devono essere *compatibili*.

Nel caso di chiave esterna costituita da un solo attributo si può far semplicemente seguire la specifica dell'attributo da `REFERENCES nome_tabella(nome_colonna)` (vincolo su attributo). *Questa caratteristica non è supportata da MySQL.*

Il DBMS impedirà ogni inserimento o aggiornamento di record nella tabella referente che violi l'integrità referenziale, cioè produca record che non puntano correttamente a corrispondenti record nella tabella riferita.

Tipi di Match

Il tipo di match è significativo nel caso di chiavi esterne costituite da più di un attributo e in presenza di valori nulli.

MATCH SIMPLE : il vincolo di integrità referenziale è soddisfatto se per ogni record della tabella referente

- almeno una delle colonne della chiave esterna è null, oppure
- nessuna di tali colonne è null ed esiste un record nella tabella riferita in cui i valori delle corrispondenti colonne coincidono con i valori delle colonne della chiave esterna.

MATCH FULL :

- tutte le colonne della chiave esterna sono null, oppure
- nessuna di tali colonne è null ed esiste un record nella tabella riferita in cui i valori delle corrispondenti colonne coincidono con i valori delle colonne della chiave esterna.

MATCH PARTIAL :

- i valori delle colonne non nulle della chiave esterna corrispondono ai valori delle corrispondenti colonne in un record della tabella riferita.

Il default è `MATCH SIMPLE`.

Azioni

Le clausole opzionali `ON DELETE` e `ON UPDATE` indicano al DBMS cosa fare nella tabella referente nel caso in cui un record cui si fa riferimento nella tabella riferita venga cancellato o modificato

Le azioni possibili per `ON DELETE` sono

- `NO ACTION` : la cancellazione di un record dalla tabella riferita è eseguita solo se non esiste alcun record nella tabella referente che vi fa riferimento. In altre parole, l'operazione di cancellazione viene *respinta* se il record da cancellare è in relazione con qualche record della tabella referente.
- `RESTRICT` : come per `NO ACTION`, con la differenza che questa condizione viene controllata subito, mentre `NO ACTION` viene considerata dopo che sono state esaminate tutte le altre specifiche relative all'integrità referenziale. *In MySQL NO ACTION RESTRICT sono sinonimi.*
- `CASCADE` : la cancellazione di un record dalla tabella riferita implica la cancellazione di tutti i record della tabella referente che vi fanno riferimento
- `SET NULL` : la cancellazione di un record dalla tabella riferita implica che, in tutti i record della tabella referente che vi fanno riferimento, la chiave esterna viene posta al valore null (se ammesso).
- `SET DEFAULT` : la cancellazione di un record dalla tabella riferita implica che, in tutti i record della tabella referente che vi fanno riferimento, il valore della chiave esterna viene posto uguale al valore di default specificato per le colonne che la costituiscono.

Le azioni `ON UPDATE`, invece, vengono attivate quando la chiave di un record riferito tramite chiave esterna da un'altra tabella viene modificata. Le azioni possibili sono le stesse, con l'eccezione di `CASCADE`, che ha l'effetto di assegnare alla chiave esterna il nuovo valore della chiave del record riferito.

Il default è `NO ACTION` sia per la cancellazione sia per la modifica.

L'ordine in cui vengono considerate le varie opzioni (nel caso di più riferimenti) è `RESTRICT`, `CASCADE`, `SET NULL`, `SET DEFAULT`, `NO ACTION`.

Esempi


```

CREATE TABLE impiegati (
  ID integer NOT NULL PRIMARY KEY,
  codice_fiscale char(16) UNIQUE,
  nome char(20) NOT NULL,
  cognome char(20) NOT NULL,
  mansione enum('impiegato','dirigente') DEFAULT 'impiegato',
  data_assunzione date,
  stipendio decimal(7,2) NOT NULL,
  premio decimal(7,2),
  ufficio integer NOT NULL,
  IDreparto int NOT NULL,
  IDsuperiore integer,
  FOREIGN KEY (IDsuperiore) REFERENCES impiegati(ID) ON UPDATE CASCADE ON DELETE SET NULL
);
-- notare la foreign key ciclica: IDsuperiore punta a un altro elemento della stessa tabella,

CREATE TABLE reparti (
  ID int NOT NULL PRIMARY KEY,
  nome char(20) NOT NULL,
  indirizzo char(200) NOT NULL,
  citta char(100) NOT NULL
);

-- aggiungiamo la foreign key che segue alla tabella impiegati in un secondo momento, oppure d

ALTER TABLE impiegati ADD CONSTRAINT appartenenza FOREIGN KEY (IDreparto) REFERENCES reparti(I

```

```

CREATE TABLE docente (
  ID int(11) NOT NULL,
  nome varchar(20),
  residenza varchar(15),
  PRIMARY KEY (ID)
);

CREATE TABLE studente (
  ID int(11) NOT NULL,
  nome varchar(20),
  residenza varchar(15),
  nascita date DEFAULT NULL,
  PRIMARY KEY (ID)
);

CREATE TABLE relatore (
  IDdocente int(11) NOT NULL,
  IDstudente int(11) NOT NULL,
  PRIMARY KEY (IDdocente, IDstudente),
  FOREIGN KEY (IDstudente) REFERENCES studente (ID) ON DELETE CASCADE ON UPDATE CASCADE
  FOREIGN KEY (IDdocente) REFERENCES docente (ID) ON DELETE RESTRICT ON UPDATE CASCADE
);

```

2.8. Vincoli CHECK

Quando si definisce una tabella è possibile aggiungere alla specifica di ciascuna colonna la parola chiave `CHECK` seguita da una condizione, cioè un predicato o una combinazione booleana di predicati, comprendenti anche sottointerrogazioni che fanno riferimento ad altre tabelle (componente `WHERE` di una query SQL).

Il vincolo viene controllato solo quando viene inserito o modificato un record nella tabella.

I vincoli check possono essere anche scritti come vincoli su tabella (dopo la dichiarazione di tutte le colonne).

Sono supportati da MySQL solo a partire dalla versione 8.0.16.

In MySQL, i vincoli check devono contenere espressioni semplici, ad esempio non possono fare riferimento a funzioni utente, colonne `auto_increment` e funzioni interne non deterministiche. Non si possono inserire query nelle espressioni `CHECK`.

Esempi

```
CREATE TABLE impiegati (  
  premio decimal(7,2),  
  stipendio decimal(7,2),  
  CHECK (stipendio > premio)  
);  
  
CREATE TABLE impiegati (  
  stipendio decimal(7,2),  
  CHECK (stipendio < (select max(stipendio) from impiegati where mansione = 'dirigente')) -- NON  
);  
  
CREATE TABLE impiegati (  
  mansione char(10),  
  CHECK (mansione in ('dirigente', 'ingegnere', 'tecnico', 'segretario'))  
);
```

2.9. Valutazione dei vincoli

Nel valutare i vincoli, il DBMS si attiene alle seguenti regole:

- Un vincolo su un record è violato se la condizione valutata sul record restituisce valore FALSE.
- Un vincolo la cui valutazione su un dato record restituisce valore TRUE o UNKNOWN (a causa di valori nulli) non è violato.

Durante l'inserimento o la modifica di un insieme di record, la violazione di un vincolo per uno dei record causa la non esecuzione dell'intero insieme.

2.10. Modificare i vincoli di una tabella

Per modificare un vincolo è necessario conoscerne il nome.

Per cancellare il vincolo chiamato *c* dalla tabella *nome_tabella* si usa il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella DROP CONSTRAINT c RESTRICT | CASCADE
```

Per creare un vincolo *vincolo_colonna* (uno qualsiasi dei vincoli visti in precedenza) chiamato *c* (o anonimo) nella tabella *nome_tabella* si usa il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella ADD [CONSTRAINT c] vincolo_colonna
```

Per modificare il check time di default (solo per i vincoli `DEFERRABLE`) di tutti i vincoli (`ALL`) o di quelli specificati (*lista_vincoli*) si usa il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella SET CONSTRAINTS (lista_vincoli | ALL) IMMEDIATE | DEFERRED
```

Modificare i vincoli di una tabella MySQL

MySQL dispone del comando `DROP CONSTRAINT` (introdotta partire dalla versione 8.0.19), ma anche di una sintassi specifica per il vincolo da rimuovere.

Per rimuovere la chiave primaria della tabella *nome_tabella* si usa il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella DROP PRIMARY KEY
```

Per rimuovere un vincolo `UNIQUE` chiamato *c* dalla tabella *nome_tabella* ci si basa sul fatto che questo crea implicitamente un indice, e si usa quindi il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella DROP INDEX c
```

Per rimuovere un vincolo check chiamato *c* dalla tabella *nome_tabella* si usa il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella DROP CHECK c
```

Per modificare altri vincoli su colonna (ad esempio un `NOT NULL`) è necessario ridefinire la colonna con un `ALTER COLUMN`

Per rimuovere una chiave esterna *c* dalla tabella *nome_tabella* si usa il comando

```
ALTER TABLE nome_tabella DROP FOREIGN KEY c
```

Esempi

```
ALTER TABLE impiegati ADD UNIQUE(nome,cognome);
```

```
ALTER TABLE impiegati ADD CONSTRAINT stipok CHECK (stipendio < premio);
```

3. Data Modification Language (DML)

Inserimento, aggiornamento ed eliminazione dei dati

In SQL esistono tipi di query che permettono di modificare i dati nelle tabelle:

- Query di *inserimento*
- Query di *aggiornamento*
- Query di *cancellazione*

Questi tre tipi di query, che saranno descritte più in dettaglio nelle sezioni che seguono, integrano nella loro sintassi quella delle più generali query di selezione.

Le query di modifica vengono comunque trattate prima di quelle di selezione, poichè il loro uso è necessario per popolare la base di dati prima di effettuare interrogazioni.

3.1. Query di inserimento

Le query di inserimento permettono di inserire nuovi record in una tabella.

In particolare, per inserire nuovi record nella tabella *nome_tabella* si usano i comandi

```
INSERT INTO nome_tabella [(lista_colonne)] VALUES (lista_valori)
INSERT INTO nome_tabella [(lista_colonne)] query
```

È possibile specificare quali campi verranno valorizzati nei nuovi record tramite la *lista_colonne*. Se la lista non contiene tutte le colonne della tabella, gli altri campi del record avranno il loro valore di default (sempre che ciò non violi qualche vincolo).

I dati da assegnare ai campi dei nuovi record possono essere specificati come

- una *lista_valori* costanti: nel nuovo record, il valore di ciascuna colonna *c* contenuta nella *lista_colonne* verrà impostato al corrispondente valore *v* inserito nella *lista_valori* (i tipi devono ovviamente essere compatibili). Se non si specifica *lista_colonne*, i valori dovranno corrispondere a ciascuna colonna della tabella, esattamente nell'ordine con cui le colonne sono state create

(tramite il comando `CREATE`).

- una *query* di selezione: in questo caso, verranno inseriti nella tabella tanti record quante sono le righe restituite dalla *query* di selezione specificata. La query deve restituire una tabella formata da tante colonne quante sono quelle specificate nella *lista_colonne*, con tipi corrispondenti compatibili. Se si omette la *lista_colonne*, la query dovrà restituire una tabella compatibile (per colonne, ordine delle stesse e tipi) con *nome_tabella*.

Esempi

```
INSERT INTO reparti(ID,nome) VALUES (0,'Amministrazione')
-- inserisce un record nella tabella reparti.

INSERT INTO impiegati(ID,nome,cognome,stipendio,premio,IDreparto,mansione,ufficio) VALUES (235,
-- inserisce un record nella tabella impiegati.

INSERT INTO impiegati(ID,nome,cognome,stipendio,premio,IDreparto,mansione,ufficio) VALUES (236,
-- inserisce un record nella tabella impiegati. Se la foreign key definita negli esempi preced

INSERT INTO mansioni SELECT DISTINCT mansione FROM impiegati
-- inserisce tutti i record derivanti dalla query SELECT DISTINCT mansione FROM impiegati (ved
```

3.2. Query di aggiornamento

Le query di aggiornamento permettono di variare il contenuto dei record di una tabella del database che corrispondono a un certo criterio (espresso con una clausola `WHERE`).

In particolare, per aggiornare la tabella *nome_tabella* impostando, per ogni record selezionato dalla *condizione*, ciascuna *nome_colonna* specificata al valore calcolato dalla corrispondente *espressione* si usa il comando

```
UPDATE nome_tabella SET nome_colonna = espressione, ... WHERE condizione
```

- *nome_colonna* è il nome di una colonna della tabella specificata
- *espressione* è un'espressione costante, o che fa riferimento agli altri attributi dello stesso record, in cui si possono utilizzare tutti gli operatori (aritmetici, stringa, ...) messi a disposizione dal DBMS
- *condizione* è una condizione `WHERE` standard (vedi query di selezione).

3.3. Query di cancellazione

Con una query di cancellazione si possono cancellare da una tabella i record che corrispondono a un certo criterio (espresso con una clausola `WHERE`), o tutti i record.

In particolare, per cancellare dalla tabella *nome_tabella* i record che corrispondono a una *condizione* si usa il comando

```
DELETE FROM nome_tabella [WHERE condizione]
```

Omettendo la *condizione*, l'intero contenuto della tabella verrà eliminato.

Esempi

```
UPDATE impiegati SET stipendio = stipendio+stipendio*0.1, premio = 1000 WHERE mansione = 'diri'
-- incrementa lo stipendio del 10% e imposta il premio a 1000 in tutti i record della tabella
```

```
DELETE FROM impiegati WHERE data_assunzione > DATE('1/1/2001')
-- elimina dalla tabella impiegati tutti i record in cui DATA_A è successiva al 1/1/2001.
```

```
DELETE FROM impiegati
-- svuota la tabella impiegati.
```

4. Query Language (QL)

Interrogazioni sui dati

Le interrogazioni, o query di selezione, sono la funzionalità principale di SQL.

Tramite le interrogazioni è possibile estrarre dati dal database secondo criteri anche molto complessi, generando in output

- **tabelle:** si tratta della forma di risultato più generale e conosciuta. Le tabelle restituite da un'interrogazione sono temporanee, cioè non sono inserite nella base di dati, ma possono essere usate per creare *viste* sui dati.
- **liste:** questo tipo di interrogazione restituisce una tabella formata da una singola colonna. In alcune espressioni SQL questo tipo di risultato può essere utilizzato come una lista di valori (ad esempio, come secondo operando dell'istruzione `IN`).
- **valori singoli:** questo tipo di interrogazione, detta *singleton query*, restituisce una tabella formata da un solo record con una sola colonna. Il valore così restituito può anche essere riutilizzato in molte espressioni SQL come fosse il risultato di una speciale chiamata di funzione.

4.1. Interrogazioni di base

La sintassi di base di una interrogazione SQL è la seguente:

```
SELECT lista_attributi FROM lista_tabelle [WHERE condizione]
```

- la clausola `SELECT` dichiara le colonne da estrarre, il loro ordine e il loro nome.

- la clausola **FROM** dichiara le tabelle dalle quali verranno estratti i dati.
- la clausola opzionale **WHERE** definisce una condizione di filtro per i record da estrarre.

Dal punto di vista del DBMS, la query viene eseguita secondo la seguente procedura:

1. Si genera il **prodotto cartesiano** di tutte le tabelle specificate dalla clausola **FROM**, nell'ordine dato.
2. Si applica la **condizione** di ricerca specificata nella clausola **WHERE** ai record del prodotto cartesiano generato al passo precedente.
3. Si restituiscono in **output** i valori delle colonne specificate dalla clausola **SELECT**.

Clausola FROM

La clausola **FROM** dichiara le tabelle dalle quali verranno estratti i dati.

La *lista_tabelle* ha la forma

```
nome_tabella [[AS] [alias]], nome_tabella [[AS] [alias]], ...
```

Gli alias possono essere usati per rinominare una tabella localmente alla query. In tutte le altre clausole si dovrà utilizzare l'*alias* invece del *nome_tabella* originale. Questo è indispensabile nel caso si importino più istanze della stessa tabella all'interno della query.

Sia la condizione di filtro (**WHERE**) che le colonne indicate nella clausola **SELECT** possono far riferimento alle sole tabelle importate tramite la clausola **FROM**, utilizzando eventualmente l'alias dichiarato come loro nome.

In assenza di direttive specifiche, la query opererà sul prodotto cartesiano delle tabelle indicate, nell'ordine dato.

Clausola WHERE

La condizione espressa dopo la parola chiave **WHERE** è un'espressione che deve avere valore booleano (true/false/unknown).

Per la composizione di questa espressione si possono usare tutti gli operatori e le funzioni visti in precedenza.

I record selezionati dalla query sono tutti e soli quelli per cui la condizione è true.

Clausola SELECT

La clausola **SELECT** dichiara le colonne da estrarre da ciascun record selezionato, il loro ordine e il loro nome.

Può essere anche usata per estrarre **colonne calcolate** sulla base dei valori di altre colonne, o

persino valori del tutto scorrelati dai record estratti.

La *lista_attributi* ha la forma

```
nome_colonna [[AS] [alias]], nome_colonna [[AS] [alias]], ...
```

Ogni colonna è indicata semplicemente col suo nome nel caso questo non sia ambiguo (cioè se nell'interrogazione non sono presenti più tabelle che hanno colonne con lo stesso nome). In caso di ambiguità, è possibile usare la notazione *nome_tabella.nome_colonna* per indicare la tabella specifica contenente la colonna desiderata (qui *nome_tabella* può anche essere un alias definito nella clausola FROM).

Il simbolo speciale `*` usato in questa clausola indica ad SQL di estrarre tutte le colonne. È possibile anche scrivere `nome_tabella.*` per estrarre tutte le colonne di una particolare tabella.

Tramite gli alias è possibile ridefinire il nome delle colonne estratte, o fornire un nome alle colonne calcolate, che non ne hanno uno predefinito.

Esempi: Dati

Tabella Impiegati

ID	Nome	Cognome	Stipendio	Data_assunzione	Ufficio	IDreparto	IDsuperiore	Mansione
1	Mario	Rossi	45	1/1/2000	10	1		dirigente
2	Carlo	Bianchi	36	1/7/2000	20	2		impiegato
3	Giuseppe	Verdi	40	6/5/2005	20	1	1	impiegato
4	Franco	Neri	45	4/2/2008	16	3		impiegato
5	Carlo	Rossi	80	12/11/2008	14	4		dirigente
6	Lorenzo	Lanzi	73	24/8/2004	7	4		dirigente
7	Paola	Borroni	40	23/12/2003	75	1	1	impiegato
8	Marco	Franco	46	3/1/2000	29	2	2	impiegato

Tabella Reparti

ID	Nome	Indirizzo	Città
1	Amministrazione	via Tito Livio, 27	Milano
2	Produzione	p.le Lavater, 3	Torino
3	Distribuzione	via Segre, 9	Roma
4	Direzione	via Tito Livio, 27	Milano

ID	Nome	Indirizzo	Città
5	Ricerca	via Morone, 6	Milano

Esempi

```
-- Reperire i cognomi degli impiegati del reparto 2
SELECT cognome FROM impiegati WHERE IDreparto = 2
-- risultato: Bianchi e Franco

-- Reperire tutti i dati degli impiegati del reparto 1
SELECT * FROM impiegati WHERE IDreparto = 1

-- Reperire lo stipendio mensile degli impiegati di cognome Bianchi
SELECT stipendio/12 AS stipendio_mensile FROM impiegati WHERE cognome = 'BIANCHI'

-- Reperire i cognomi degli impiegati del reparto 1 o 2
SELECT cognome FROM impiegati WHERE IDreparto=1 OR Idreparto=2

-- Lista di tutti i manager
SELECT * FROM impiegati WHERE mansione = 'dirigente'

-- Lista gli ID di tutti gli impiegati
SELECT ID FROM impiegati

-- Lista di tutti i reparti con ID maggiore o uguale a 30
SELECT * FROM reparti WHERE ID>=30

-- Listare gli impiegati che hanno un premio di produzione maggiore dello stipendio
SELECT * FROM impiegati WHERE premio > stipendio

-- Selezionare la mansione degli impiegati che hanno uno stipendio maggiore di 50
SELECT mansione FROM impiegati WHERE stipendio > 50

-- Selezionare il nome e il numero di reparto degli impiegati che hanno uno stipendio maggiore
SELECT nome, IDreparto FROM impiegati WHERE stipendio > 50 AND mansione ='impiegato'
```

```

-- Selezionare l'ID degli impiegati che lavorano nel dipartimento 1 e sono impiegati o dirigenti
SELECT ID FROM impiegati WHERE IDreparto=1 AND(mansione = 'impiegato' OR mansione = 'dirigente')

-- Lista degli impiegati del reparto 4 che guadagnano più di 30
SELECT cognome, stipendio FROM impiegati WHERE stipendio > 30 AND IDreparto=4

-- Trovare il nome, stipendio e premio di produzione di tutti gli impiegati per cui la somma di stipendio e premio è superiore a 40
SELECT nome, stipendio, premio FROM impiegati WHERE mansione = 'impiegato' AND stipendio+premio > 40

-- Lista degli impiegati (con nome e stipendio) aventi stipendio compreso tra 20 e 40
SELECT nome, stipendio FROM impiegati WHERE stipendio BETWEEN 20 AND 40

-- Tutti i dati dei reparti 1 e 3
SELECT * FROM reparto WHERE ID IN (1,3);

/Lista degli impiegati che non sono né dirigenti né impiegati
SELECT nome, stipendio, IDreparto, mansione FROM impiegati WHERE mansione NOT IN ('dirigente', 'impiegato')

-- Determinare tutti gli impiegati il cui cognome comincia per 'R'
SELECT nome, cognome FROM impiegati WHERE cognome LIKE 'R%'

```

```

-- Trovare gli impiegati che non hanno un superiore
SELECT cognome FROM impiegati WHERE IDsuperiore IS NULL

-- Trovare il nome, lo stipendio, il premio di produzione, e la somma dello stipendio e del premio
SELECT nome, stipendio, premio, stipendio+premio FROM impiegati WHERE mansione = 'dirigente'

-- Generare una tabella che contenga lo stipendio corrente di ciascun impiegato, indicando la data
SELECT CURRENT_DATE, nome, stipendio FROM impiegati;
-- la prima colonna contiene una costante, che verrà ripetuta su ogni riga. È un particolare tipico di Oracle

-- Restituire una lista di stringhe di testo nel formato "cognome nome - mansione" per ogni impiegato
SELECT CONCAT(cognome, ' ', nome, ' - ', mansione) as stringa FROM impiegati

-- Si vuole avere un colloquio con tutti i nuovi impiegati del reparto 1 dopo 90 giorni dalla data di assunzione
SELECT nome, DATE_FORMAT(data_assunzione,'%d/%m/%Y') data_assunzione, DATE_FORMAT(DATE_ADD(data_assunzione, INTERVAL 90 DAY), '%d/%m/%Y') data_colloquio FROM impiegati WHERE IDreparto=1

```

4.2. Eliminazione dei duplicati

Può accadere che, in base alle colonne selezionate, una query ritorni più record con lo stesso contenuto. Ovviamente questo non è in generale utile.

In questo caso è possibile richiedere l'eliminazione dei duplicati tramite la parola chiave `DISTINCT` inserita nella clausola `SELECT`:

```
SELECT DISTINCT ... FROM ... [WHERE ...]
```

La parola chiave `DISTINCT` forza l'interrogazione a restituire record distinti, cioè privi di duplicati. Nel caso siano restituite righe con più colonne, l'intera riga viene utilizzata per determinare l'unicità.

Esempi

```
-- Determinare tutte le città in cui è presente un reparto
SELECT citta FROM reparti
-- la stessa città compare più volte se ospita più reparti

SELECT DISTINCT citta FROM reparti
-- così ogni città compare una sola volta

-- Trovare i cognomi più lunghi di tre caratteri nella tabella impiegati
SELECT DISTINCT cognome FROM impiegati WHERE LENGTH(cognome) > 3
```

4.3. Ordinamento del risultato di una query

Negli esempi visti finora l'ordine dei record risultato di una interrogazione è determinato dal sistema (dipende dalla strategia usata per eseguire l'interrogazione).

È possibile specificare un ordinamento diverso aggiungendo *alla fine dell'interrogazione* la clausola `ORDER BY` :

```
SELECT ... FROM ... [WHERE ...] [ORDER BY ...]
```

Dal punto di vista del DBMS, la query con questa nuova clausola viene eseguita secondo la seguente procedura:

1. Si genera il **prodotto cartesiano** di tutte le tabelle specificate dalla clausola `FROM`, nell'ordine dato.
2. Si applica la **condizione** di ricerca specificata nella clausola `WHERE` ai record della tabella generata al passo precedente.
3. Si creano i **record di output** con i valori delle colonne/espressioni specificate dalla clausola `SELECT` calcolati sulla tabella filtrata ottenuta al passo precedente.
4. Si **ordinano i record** ottenuti al passo precedente in base alla clausola `ORDER BY`.

Clausola ORDER BY

La clausola `ORDER BY` permette di specificare uno o più criteri di ordinamento:

```
ORDER BY colonna [ASC | DESC], colonna [ASC | DESC], ...
```

I dati saranno ordinati in base al contenuto delle colonne citate. Se si specifica più di una colonna, le

successive saranno usate, nell'ordine, per ordinare le righe che risultino uguali secondo le colonne precedenti (ordinamento secondario).

Il metodo di ordinamento dipende dal tipo di dato della colonna, e di default l'ordine è discendente. È possibile specificare le parole chiave `ASC` (ascendente) o `DESC` (discendente) per forzare un particolare ordinamento su ciascuna colonna indicata.

In alcuni DBMS è possibile usare come criteri di ordinamento anche nomi (alias) di colonne calcolate dalla clausola `SELECT`.

Esempi

```
-- Elencare lo stipendio, la mansione e il nome di tutti gli impiegati del dipartimento 3, ord
SELECT stipendio, mansione, nome
FROM impiegati
WHERE IDreparto = 3
ORDER BY stipendio;

-- Si vogliono elencare mansione, nome e stipendio di tutti gli impiegati ordinando i risultat
SELECT mansione, stipendio, nome
FROM impiegati
ORDER BY mansione, stipendio DESC;

-- Elencare lo stipendio complessivo (compreso il premio di produzione) di tutti gli impiegati
SELECT stipendio+premio AS stipendio_totale, nome
FROM impiegati
WHERE IDreparto = 0
ORDER BY stipendio_totale ASC;
```

4.4. Join tra tabelle

Finora le query viste hanno operato sul prodotto cartesiano delle tabelle coinvolte, ma sappiamo dalla teoria relazionale che è possibile effettuare join diversi tra tabelle, che restituiscono sottoinsiemi del prodotto cartesiano.

In SQL, un join può essere effettuato implicitamente (tramite la clausola `WHERE`) o esplicitamente (tramite l'operatore `JOIN`).

Il join implicito può essere espresso in SQL tramite l'applicazione di uno o più predicati di join inseriti nella clausola `WHERE`, che filtrino un sottoinsieme dei record del un prodotto cartesiano generato dalla clausola `FROM`.

In pratica, la clausola `WHERE` viene usata in questo caso sia per filtrare il sottoinsieme del prodotto cartesiano di nostri interesse, che per (eventualmente) filtrare da questo sottoinsieme i record da estrarre effettivamente.

Esempi

```
-- Determinare il nome del reparto in cui lavora l'impiegato Rossi
SELECT reparti.nome
FROM impiegati, reparti
WHERE impiegati.cognome = 'Rossi' AND impiegati.IDreparto = reparti.ID;
-- Il predicato di join è impiegati.IDreparto=reparti.ID
-- omettendolo avremmo in output il record relativo all'impiegato Rossi combinato con TUTTI i

-- Lista di tutti gli impiegati che guadagnano più di Rossi (theta-join)
SELECT altri.cognome, altri.stipendio, altri.mansione
FROM impiegati rossi, impiegati altri
WHERE altri.stipendio > rossi.stipendio AND rossi.cognome='Rossi'
-- questa interrogazione mostra anche come è possibile importare più di un'istanza della stessa

-- Lista degli impiegati con i rispettivi capi (self-join)
SELECT subordinato.cognome AS impiegato, capo.cognome AS superiore
FROM impiegati subordinato, impiegati capo
WHERE subordinato.IDsuperiore=capo.ID
-- chi non ha capo (IDsuperiore IS NULL) non compare nella lista!
```

4.5. L'operatore JOIN

SQL:1999 prevede diversi tipi di operatori di join espliciti.

In pratica, questi operatori producono nuove tabelle temporanee, e quindi possono essere usati nella clausola `FROM` al posto dei semplici nomi di tabella.

Esistono (almeno) due tipi di operatore `JOIN` disponibili in ogni dialetto SQL

- `JOIN` *interno*
- `JOIN` *esterno*

L'operatore `JOIN` può essere usato per realizzare join tra tabelle altrimenti molto complessi o impossibili (come i join esterni) da realizzare usando il metodo implicito appena visto.

È possibile mescolare, nella clausola `FROM`, nomi di tabella a espressioni di `JOIN`, ottenendo come risultato il prodotto cartesiano tra le tabelle reali e quelle temporanee generate dai join espliciti

È possibile inoltre combinare i `JOIN`: i suoi due argomenti, infatti, possono essere tabelle reali o tabelle temporanee create, a loro volta, da altre operazioni di `JOIN` (in questo caso si possono usare le parentesi per rendere più chiare le espressioni).

Join interni (inner join)

I join interni sono i più comuni, e restituiscono il sottoinsieme del prodotto cartesiano tra le due tabelle che rispetta certe condizioni.

Sono quelli più facilmente riproducibili con il metodo implicito (condizioni `WHERE`), ma realizzarli con l'operatore esplicito presenta vantaggi in termini di leggibilità e, a seconda del DBMS, anche di

velocità.

Il *cross join* tra *tabella1* e *tabella2*, cioè il loro prodotto cartesiano (solitamente omissso, visto che il prodotto cartesiano è il default se non si specifica un operatore di `JOIN` tra le tabelle della clausola `FROM`), si ottiene con l'espressione

```
tabella1 CROSS JOIN tabella2
```

Il *join naturale* tra *tabella1* e *tabella2*, cioè l'insieme delle coppie di record (r1,r2) presi dalle due tabelle per i quali tutte le colonne omonime hanno lo stesso valore, si ottiene con l'espressione

```
tabella1 NATURAL JOIN tabella2
```

E' possibile restringere il join naturale a confrontare solo alcune delle colonne (*lista_colonne*) omonime presenti nelle due tabelle tramite la clausola `USING`:

```
tabella1 [INNER] JOIN tabella2 USING (lista_colonne)
```

Infine, il *theta join* tra *tabella1* e *tabella2* basato sulla *condizione* specificata, cioè l'insieme delle le coppie di record (r1,r2) presi dalle due tabelle per i quali la condizione è vera, si ottiene con l'espressione

```
tabella1 [INNER] JOIN tabella2 ON condizione
```

Join esterni (outer join)

Nel normale join tra due tabelle *R* e *S* non si ha traccia dei record di *R* che non corrispondono ad alcun record di *S*. Questo non sempre è quello che si desidera.

L'operatore di `OUTER JOIN` aggiunge al risultato i record di *R* e/o *S* che non hanno partecipato al join, **completandoli con colonne null**.

L'espressione che segue genera come risultato il theta join interno tra *tabella1* e *tabella2* esteso con le righe della tabella che compare a sinistra del join (*tabella1*) per le quali non esiste una corrispondente riga nella tabella di destra.

```
tabella1 LEFT [OUTER] JOIN tabella2 ON condizione
```

Similmente, l'espressione che segue genera come risultato il theta join interno tra *tabella1* e *tabella2* esteso con le righe della tabella che compare a destra del join (*tabella2*) per le quali non esiste una corrispondente riga nella tabella di sinistra.

```
tabella1 RIGHT [OUTER] JOIN tabella2 ON condizione
```

Infine, l'espressione che segue genera come risultato il theta join interno tra *tabella1* e *tabella2* esteso con le righe di entrambe le tabelle che non hanno un corrispondente secondo la *condizione* di join. *Non è supportato da MySQL.*

```
tabella1 FULL [OUTER] JOIN tabella2 ON condizione
```

Tutti i `JOIN` appena visti hanno anche la variante `USING (lista_colonne)` al posto di `ON condizione`, in cui la condizione di join è l'eguaglianza dei valori nelle colonne di *lista_colonne*, che devono essere presenti in entrambe le tabelle.

La variante `OUTER` può essere utilizzata anche per il join naturale, escludendo la clausola `ON` (`NATURAL LEFT [OUTER] JOIN`, `NATURAL RIGHT [OUTER] JOIN`)

Esempi

```
-- Selezionare gli impiegati e la città in cui lavorano.
SELECT impiegati.nome, impiegati.cognome, reparti.citta
FROM impiegati INNER JOIN reparti ON (impiegati.IDreparto=reparti.ID)

-- Lista degli impiegati con i rispettivi capi
SELECT subordinato.cognome AS impiegato, capo.cognome AS superiore
FROM impiegati subordinato JOIN impiegati capo ON (subordinato.IDsuperiore=capo.ID)
-- chi non ha capo (IDsuperiore IS NULL) non compare nella lista!

-- Lista di TUTTI impiegati con i relativi capi, se presenti
SELECT subordinato.cognome AS impiegato, capo.cognome AS superiore
FROM impiegati subordinato LEFT JOIN impiegati capo ON (subordinato.IDsuperiore=capo.ID)
-- anche chi non ha capo (IDsuperiore IS NULL) compare nella lista

-- tutte le persone che hanno una casa
SELECT * FROM persona JOIN casa ON (persona.IDcasa = casa.ID)
-- tutte le persone e le case eventualmente ad esse associate
SELECT * FROM persona LEFT JOIN casa ON (persona.IDcasa = casa.ID)
-- tutte le case e le persone che eventualmente le posseggono
SELECT * FROM persona RIGHT JOIN casa ON (persona.IDcasa = casa.ID)
-- tutte le persone e le case, associate quando possibile
SELECT * FROM persona FULL JOIN casa ON (persona.IDcasa = casa.ID)
```

4.6. Aggregazione di Record

In algebra relazionale, le condizioni sono predicati valutati su singole tuple indipendentemente dalle altre. Spesso è invece necessario estrarre o valutare proprietà che dipendono da insiemi di record.

Ad esempio, il "numero di impiegati del reparto Produzione" non è una proprietà di un singolo record.

Gli **operatori aggregati** di SQL permettono di calcolare valori aggregando più record secondo particolari criteri:

- `COUNT (*)` : conta il **numero di record** selezionati.
- `COUNT ([DISTINCT | ALL] espressione)` : conta il **numero di valori non nulli** calcolati dall'espressione su ciascuno dei record selezionati.
- `SUM ([DISTINCT | ALL] espressione)` : **somma** i valori dell'espressione calcolati su ciascuno dei record selezionati.
- `MAX ([DISTINCT | ALL] espressione)` : calcola il **massimo** tra i valori dell'espressione calcolati su ciascuno dei record selezionati.
- `MIN ([DISTINCT | ALL] espressione)` : calcola il **minimo** tra i valori dell'espressione calcolati su ciascuno dei record selezionati.
- `AVG ([DISTINCT | ALL] espressione)` : calcola la **media** tra i valori dell'espressione calcolati su ciascuno dei record selezionati.

In tutti i casi, l'*espressione* può essere una qualsiasi tra quelle ammissibili all'interno di una clausola `SELECT` : dal nome di una colonna a una formula complessa.

I modificatori `ALL` e `DISTINCT` possono essere specificati per richiedere che l'operatore aggregato sia applicato rispettivamente a tutti i valori o a tutti i valori **distinti** dell'espressione. `ALL` è il default, e in MySQL non si deve specificare.

Gli operatori aggregati possono anche apparire in espressioni aritmetiche complesse.

Se è presente un operatore aggregato nella clausola `SELECT`, SQL non accetta che vengano specificate altre colonne

(o espressioni legate a colonne) che non siano a loro volta calcolate con operatori aggregati. Infatti, in questo caso si mescolerebbero valori derivati da singoli record a valori calcolati su record aggregati, creando ambiguità. In questi casi, la soluzione è l'aggregazione esplicita dei record, come vedremo.

Trattamento dei valori nulli

Gli operatori aggregati scartano (non usano nei calcoli) i valori null.

L'unica eccezione è costituita dalla funzione `COUNT(*)`, che restituisce il conteggio totale dei record indipendentemente dal loro contenuto.

Su una tabella vuota tutti gli operatori di gruppo hanno valore null tranne `COUNT`, che vale zero.

Esempi


```

-- Calcolare il numero di valori distinti dell'attributo stipendio fra tutte le righe di impie
SELECT COUNT(DISTINCT stipendio) FROM impiegati

-- numero di date di assunzione non nulle tra gli impiegati
SELECT COUNT(ALL data_assunzione) FROM impiegati

-- numero di date di assunzione DISTINTE tra gli impiegati
SELECT COUNT(DISTINCT data_assunzione) FROM impiegati

-- Determinare il numero di impiegati del reparto 1
SELECT COUNT(*) FROM impiegati WHERE IDreparto=1

-- quanti impiegati lavorano a Roma?
SELECT COUNT(*) FROM impiegati JOIN reparti ON (impiegati.IDreparto = reparti.ID) WHERE repart

-- Calcolare la somma degli stipendi complessivi del reparto Amministrazione
SELECT SUM(stipendio+premio) FROM impiegati, reparti WHERE reparti.nome='Amministrazione' AND

-- Determinare il massimo stipendio tra gli impiegati che lavorano in un reparto di Roma
SELECT MAX(stipendio) FROM impiegati, reparti WHERE impiegati.IDreparto=reparti.ID AND reparti

-- Calcolare lo stipendio massimo, minimo e medio tra gli impiegati
SELECT MAX(stipendio), AVG(stipendio), MIN(stipendio) FROM impiegati

```

4.7. Raggruppamento di Record

Finora abbiamo usato gli operatori aggregati per calcolare funzioni su tutti i record selezionati da una query, raggruppati in un unico "blocco". Spesso è invece necessario **calcolare funzioni aggregate su sotto-gruppi di record**.

Ad esempio per "fornire la somma degli stipendi degli impiegati **in ciascun reparto**", una query del tipo

```
SELECT IDreparto, SUM(stipendio) FROM impiegato
```

verrebbe respinta in quanto nella `SELECT` sono presenti operatori aggregati e espressioni non aggregate. Per ottenere il risultato desiderato, dobbiamo prima forzare un raggruppamento di record tramite la clausola `GROUP BY`, posta alla fine della query ma prima della clausola `ORDER BY`:

```
SELECT ... FROM ... [WHERE ...] [GROUP BY ...] [ORDER BY ...]
```

Dal punto di vista del DBMS, la query con questa nuova clausola viene eseguita secondo la seguente procedura:

1. Si genera il **prodotto cartesiano** di tutte le tabelle specificate dalla clausola `FROM`, nell'ordine

dato.

2. Si applica la **condizione** di ricerca specificata nella clausola `WHERE` ai record generati al passo precedente.
3. Si **partizionano i record** filtrati ottenuti al passo precedente in base al valore di una o più colonne, come specificato dalla clausola `GROUP BY`.
4. Si creano tanti **record di output** quante sono le partizioni ottenute, con i valori associati calcolati dalle espressioni inserite nella clausola `SELECT`.
5. Si **ordinano** i record di output usando, nell'ordine, i criteri di ordinamento specificati con la clausola `ORDER BY`.

4.8. Clausola GROUP BY

La clausola `GROUP BY` permette di definire i criteri di partizionamento dei record in sotto-gruppi, su cui lavoreranno gli operatori aggregati:

```
GROUP BY nome_colonna, nome_colonna, ...
```

I record verranno partizionati in base ai valori della colonna *nome_colonna*, che deve essere presente nella tabella generata dalla clausola `FROM`. Se si specificano più colonne di raggruppamento, **le partizioni ottenute tramite i valori della prima colonna verranno sotto-partizionate usando i valori della seconda colonna** e così via. Le partizioni finali saranno quelle ottenute da tutti i livelli di partizionamento in sequenza.

I record con valori null in una colonna di raggruppamento vengono posti nello stesso gruppo.

Quando si specifica una `GROUP BY`, **nelle clausole `SELECT` e `ORDER BY`** possono essere specificati operatori aggregati, calcolati su ciascuna delle partizioni, ma anche **colonne o espressioni su colonne utilizzate nella `GROUP BY`** (che in questo caso "caratterizzano" correttamente la partizione da cui deriva il record).

In SQL:99 è possibile specificare colonne non inserite nella `GROUP BY` ma funzionalmente dipendenti da esse. Tuttavia, questa pratica è opzionale.

Esempi

```

-- Calcolare la somma degli stipendi degli impiegati in ciascun reparto
SELECT IDreparto, SUM(stipendio) FROM impiegati GROUP BY IDreparto

-- Determinare il massimo stipendio in ogni reparto, ordinando i risultati
SELECT IDreparto, MAX(stipendio) AS stip_massimo
FROM impiegati
GROUP BY IDreparto
ORDER BY stip_massimo

-- Determinare la somma degli stipendi dei vari reparti (di cui vogliamo conoscere il nome)
SELECT reparti.nome, SUM(impiegati.stipendio)
FROM impiegati, reparti
WHERE impiegati.IDreparto = reparti.ID
GROUP BY reparti.ID

-- ERRATA! Tutte le colonne non risultanti di una operazione di aggregazione presenti
-- nella clausola SELECT devono essere anche presenti in quella GROUP BY!

-- Le due seguenti interrogazioni sono invece corrette:
SELECT reparti.nome, SUM(impiegati.stipendio)
FROM impiegati, reparti
WHERE impiegati.IDreparto = reparti.ID
GROUP BY reparti.nome

SELECT reparti.nome, SUM(impiegati.stipendio) FROM impiegati, reparti
WHERE impiegati.IDreparto = reparti.ID
GROUP BY reparti.ID, reparti.nome

-- Supponiamo di voler raggruppare gli impiegati sulla base del reparto e della mansione; per
SELECT reparti.nome, mansione, count(*), SUM(stipendio), AVG(stipendio)
FROM impiegati JOIN reparti ON (reparti.ID= impiegati.IDreparto)
GROUP BY reparti.nome, mansione

```

4.9. Raggruppamento di Record: Condizioni di Gruppo

Come abbiamo visto, la clausola `WHERE` filtra i record prima che vengano raggruppati come richiesto dalla `GROUP BY`. Non è possibile quindi porre condizioni sui valori ottenuti dal raggruppamento stesso, ad esempio per *"fornire la somma degli stipendi degli impiegati in ciascun reparto quando questa supera la soglia X"*

A questo scopo, SQL mette a disposizione una clausola che lavora come la `WHERE`, ma sui valori di operatori aggregati, e permette quindi di specificare condizioni **sui gruppi di record** generati dalla `GROUP BY`: la clausola `HAVING`, che può essere specificata dopo la `GROUP BY`.

```

SELECT ... FROM ... [WHERE ...] [GROUP BY ...] [HAVING ...] [ORDER BY ...]

```

Dal punto di vista del DBMS, la query con questa nuova clausola viene eseguita secondo la seguente procedura:

1. Si genera il **prodotto cartesiano** di tutte le tabelle specificate dalla clausola `FROM`, nell'ordine dato.
2. Si applica la **condizione** di ricerca specificata nella clausola `WHERE` ai record generati al passo precedente.
3. Si **partizionano i record** filtrati ottenuti al passo precedente in base al valore di una o più colonne, come specificato dalla clausola `GROUP BY`.
4. Se **selezionano le partizioni** che rendono vera la condizione espressa con la clausola `HAVING`.
5. Si creano tanti **record di output** quante sono le partizioni ottenute, con i valori associati calcolati dalle espressioni inserite nella clausola `SELECT`.
6. Si **ordinano** i record di output usando, nell'ordine, i criteri di ordinamento specificati con la clausola `ORDER BY`.

4.10. Clausola HAVING

La clausola `HAVING` permette di specificare un'espressione di filtro che verrà applicata ai singoli sotto-gruppi generati dalla clausola `GROUP BY`:

`HAVING` espressione

L'*espressione* ha la stessa sintassi delle clausole `WHERE`, però non può utilizzare direttamente le colonne della tabella, **ma solo operatori aggregati applicati ad esse**.

Solo i sotto-gruppi per cui l'espressione `HAVING` vale true saranno passati alla `SELECT` per la generazione dell'output.

Esempi

```
-- Supponiamo di voler raggruppare gli impiegati sulla base del reparto e della mansione; per
SELECT reparti.nome, mansione, count(*), SUM(stipendio), AVG(stipendio)
FROM impiegati JOIN reparti ON (reparti.ID= impiegati.IDreparto)
GROUP BY reparti.nome, mansione
HAVING count(*) >= 2;

-- Determinare i reparti che spendono più di 100 in stipendi
SELECT IDreparto, SUM(stipendio) AS somma_stipendi
FROM impiegati
GROUP BY IDreparto
HAVING SUM(stipendio) > 100

-- Determinare i reparti in cui la media degli stipendi dei dirigenti è superiore a 25
SELECT IDreparto
FROM impiegati
WHERE mansione='dirigente'
GROUP BY IDreparto
HAVING AVG(stipendio) > 25
```

4.11. Limitazione dell'output

Molti DBMS, tra cui MySQL, prevedono un'ultima clausola `LIMIT` utile a limitare il numero di righe restituite da una query di selezione.

```
SELECT ... FROM ... [WHERE ...] [GROUP BY ...] [HAVING ...] [ORDER BY ...] [LIMIT ...]
```

Questo può essere utile per evitare di far estrarre e trasmettere al client troppi record quando ne sono necessari solo alcuni, ad esempio:

- per visualizzare solo i primi record in un certo ordine (`ORDER BY`)
- per paginare i record (quindi estrarne solo una pagina alla volta)

Dal punto di vista del DBMS, la query con questa nuova clausola viene eseguita secondo la seguente procedura:

1. Si genera il **prodotto cartesiano** di tutte le tabelle specificate dalla clausola `FROM`, nell'ordine dato.
2. Si applica la **condizione** di ricerca specificata nella clausola `WHERE` ai record generati al passo precedente.
3. Si **partizionano i record** filtrati ottenuti al passo precedente in base al valore di una o più colonne, come specificato dalla clausola `GROUP BY`.
4. Si **selezionano le partizioni** che rendono vera la condizione espressa con la clausola `HAVING`.
5. Si creano tanti **record di output** quante sono le partizioni ottenute, con i valori associati calcolati dalle espressioni inserite nella clausola `SELECT`.

6. Si **ordinano** i record di output usando, nell'ordine, i criteri di ordinamento specificati con la clausola `ORDER BY`.

7. Si **limita** l'output ai soli record specificati dalla clausola `LIMIT`

4.12. Clausola LIMIT

In MySQL, la clausola `LIMIT` ha la seguente sintassi:

```
LIMIT [offset,] lunghezza
```

- *offset*, se specificato, è l'indice del primo record da estrarre (base zero). Se omissso, l'offset vale zero.
- *lunghezza* indica il numero di record da estrarre

Esempi

```
-- Determinare l'impiegato con lo stipendio più alto
SELECT cognome
FROM impiegati
ORDER BY stipendio DESC
LIMIT 1
-- ATTENZIONE: se più impiegati sono "primi a pari merito", questa interrogazione ne restituisce più di uno

-- Estrarre i primi dieci impiegati in ordine alfabetico
SELECT nome, cognome
FROM impiegati
ORDER BY cognome, nome
LIMIT 10
```

4.13. Subquery

Una delle ragioni che rendono SQL un linguaggio potente è la possibilità di esprimere query complesse in termini di query più semplici, tramite il meccanismo delle subquery.

Le clausole `SELECT` e `WHERE` di una query (detta query esterna) possono infatti contenere altre query (dette subquery).

Le subquery vengono usate per estrarre uno o più valori da utilizzare in un predicato (clausola `WHERE`) o da estrarre (clausola `SELECT`) della query esterna. È anche possibile per una subquery avere al suo interno altre subquery.

Una subquery può fare riferimento ai **campi del record corrente** (cioè quello sul quale sta venendo valutata) delle query esterne. I DBMS possono imporre restrizioni sulla complessità delle subquery!

Subquery scalari

Le **query scalari**, cioè che restituiscono **un solo record costituito da una sola colonna** (anche calcolata), possono essere usate come **argomenti degli operatori di confronto nella clausola WHERE** :

```
WHERE espressione = (SELECT x FROM y...)
```

Le query scalari possono essere inoltre usate come espressioni che restituiscono valori **nella clausola SELECT** :

```
SELECT a, (SELECT x FROM y...), b FROM z...
```

Se la subquery restituisce più di un record, SQL restituisce un errore.

Esempi

```
-- Determinare gli impiegati con lo stipendio più alto
SELECT cognome
FROM impiegati
WHERE stipendio = (SELECT MAX(stipendio) FROM impiegati);

-- Si vogliono elencare tutti gli impiegati che hanno la stessa mansione dell'impiegato Rossi
SELECT cognome
FROM impiegati
WHERE mansione = (SELECT mansione FROM impiegati WHERE cognome = 'Rossi')
-- la subquery restituisce come valore "dirigente"; la query esterna determina quindi tutti gl

-- la stessa interrogazione, però, si può ottenere con una singola query usando opportunamente
SELECT altro.cognome
FROM impiegati rossi, impiegati altro
WHERE rossi.mansione = altro.mansione AND rossi.cognome = 'Rossi'

-- Si vogliono elencare tutti gli impiegati che hanno uno stipendio superiore alla media
SELECT cognome, stipendio
FROM impiegati
WHERE stipendio > (SELECT AVG(stipendio) FROM impiegati);
```

Subquery riga

Le **query riga** (row subquery), cioè che restituiscono **un solo record composto da più colonne**, possono essere utilizzate nelle clausole **WHERE** con operatori di confronto usando una speciale sintassi:

```
WHERE (espressione1,espressione2) = SELECT (x1,x2 FROM y...)
```

In MySQL, la lista di espressioni da confrontare deve essere preceduta dalla parola chiave **ROW**:

```
WHERE ROW(espressione1, espressione2) = SELECT (x1, x2 FROM y...)
```

Gli operatori di confronto diversi da `=` si comportano in modo particolare con le row subquery. Ad esempio, `(a, b) < (x, y)` equivale a `(a < x) OR ((a = x) AND (b < y))`

Se la subquery restituisce più di un record, SQL restituisce un errore.

Esempi

```
-- Elencare gli impiegati con la stessa mansione e stipendio di Rossi
SELECT cognome
FROM impiegati
WHERE (mansione, stipendio) = (SELECT mansione, stipendio FROM impiegati WHERE cognome = 'Rossi')
```

Subquery lista (o colonna)

Le **query lista (o query colonna)**, cioè che restituiscono più record costituiti da una sola colonna, possono essere usate

- come secondo argomento **dell'operatore IN**:

```
WHERE espressione [NOT] IN (subquery)
```

L'operatore `[NOT] IN` vale true se l'*espressione* (non) ha un valore tra quelli estratti dalla *subquery*.

- con gli operatori di confronto, facendoli precedere dalle parole chiave `ALL` o `ANY` :

```
WHERE espressione = ANY | ALL (subquery)
```

SQL esegue il confronto richiesto tra il valore dell'*espressione* e ciascuno dei valori estratti dalla *subquery*. Utilizzando `ANY`, questi confronti vengono messi in OR (*il confronto globale è vero se vale per almeno una coppia di valori*), mentre con `ALL` vengono messi in AND (*il confronto globale è vero se vale per tutte le coppie di valori*).

Esempi


```
-- Tutti i dati dei reparti in cui sono stati assunti nuovi impiegati negli ultimi 30 giorni
SELECT *
FROM reparti
WHERE ID IN (SELECT IDreparto FROM impiegati WHERE data_assunzione > DATE_SUB(NOW(), INTERVAL

-- versione senza subquery (più complessa da interpretare!)
SELECT DISTINCT reparti.*
FROM reparti JOIN impiegati ON (reparti.ID = impiegati.IDreparto)
WHERE impiegati.data_assunzione > DATE_SUB(NOW(), INTERVAL 30 DAY)

-- Tutti gli impiegati che lavorano in un reparto di Roma
SELECT *
FROM impiegati
WHERE impiegati.IDreparto = ANY (SELECT ID FROM reparti WHERE citta='Roma')

-- Gli impiegati che guadagnano più di ogni collega di Roma
SELECT *
FROM impiegati
WHERE impiegati.stipendio > ALL (SELECT stipendio FROM impiegati JOIN reparti ON (impiegati.ID
```

Subquery generiche nell'operatore EXISTS

Ogni **query generica** può essere infine utilizzata come subquery utilizzandola come argomento dell'operatore `EXISTS`

```
WHERE [NOT] EXISTS(subquery)
```

L'espressione è true (false) se la *subquery* (non) restituisce almeno un record.

Common Table Expressions

Le Common Table Expression (CTE) sono una caratteristica SQL avanzata, **disponibile in MySQL solo dalla versione 8**, che permette di utilizzare le sotto-query in modo più naturale, dando loro un nome e invocandole come una sorta di procedura. In MySQL, le CTE sono disponibili solo dalla versione 8, e possono sostituire le subquery (non correlate con la query principale) in vari contesti.

Tecnicamente una CTE è una tabella temporanea di dati, costruita da una query e associata a un nome, che esiste nell'ambito di una singola istruzione e a cui è possibile fare riferimento all'interno di tale istruzione, anche più volte e anche in maniera ricorsiva (ma non ci occuperemo qui delle *query ricorsive*).

Le CTE si dichiarano con la parola chiave `WITH`, scrivendo

```
WITH nome_1 AS (query_1), nome_2 AS (query_2)
query_principale
```

dove nella clausola FROM di *query_principale* si può fare riferimento a *nome_1* e *nome_2* (cioè alle tabelle risultanti da *query_1* e *query_2*) come fossero normali tabelle presenti nel database. MySQL permette anche di riferirsi a una CTE dichiarata in precedenza nella definizione di una CTE successiva, quindi ad esempio *query_2* può usare *nome_1*. E' anche possibile creare CTE *ricorsive*, ma questo aspetto verrà discusso più avanti.

Esempi

```
-- Tutti i dati dei reparti in cui sono stati assunti nuovi impiegati negli ultimi 30 giorni
WITH
  reparti_con_nuove_assunzioni AS
  (SELECT IDreparto
   FROM impiegati
   WHERE data_assunzione > DATE_SUB(NOW(), INTERVAL 30 DAY))
SELECT *
FROM reparti
WHERE ID IN (SELECT IDreparto FROM reparti_con_nuove_assunzioni)

-- Il codice fiscale degli impiegati il cui nome completo contiene la sottostringa "carlo"
WITH
  impiegati_anagrafica AS
  (SELECT CONCAT(nome, ' ', cognome) AS nome, codice_fiscale
   FROM impiegati)
SELECT codice_fiscale FROM impiegati_anagrafica WHERE nome LIKE '%carlo%'

-- Si tratta ovviamente di esempi semplici, che potevano essere risolti anche senza CTE!
```

Subquery correlate

In una query nidificata è possibile fare riferimento alle tabelle (o agli alias delle stesse) definite nella clausola FROM della query esterna.

L'uso di alias sulle tabelle in questi casi è sempre consigliabile per evitare ambiguità.

Se una query nidificata importa una tabella con lo stesso nome (o alias) della sua query esterna, la tabella più interna nasconde quella esterna. In tal caso vanno utilizzati alias diversi.

In questo modo, si possono correlare le due query, cioè usare i valori del record attualmente in fase di valutazione da parte della WHERE esterna all'interno della query nidificata.

Esempi

```

-- Elencare tutti gli impiegati che hanno uno stipendio minore di altri impiegati assunti nell
-- versione singola query
SELECT i1.*
FROM impiegati i1, impiegati i2
WHERE i1.data_assunzione=i2.data_assunzione AND i2.stipendio>i1.stipendio
-- versione con subquery e quantificatore
SELECT i1.*
FROM impiegati i1
WHERE i1.stipendio < ANY (SELECT stipendio FROM impiegati i2 WHERE i1.data_assunzione=i2.data_
-- versione con subquery e predicato EXISTS
SELECT i1.*
FROM impiegati i1
WHERE EXISTS (SELECT * FROM impiegati i2 WHERE i1.data_assunzione=i2.data_assunzione AND i2.st

-- Elencare tutti gli impiegati che hanno uno stipendio minore di TUTTI GLI ALTRI impiegati as
-- versione con subquery e quantificatore
SELECT i1.*
FROM impiegati i1
WHERE i1.stipendio < ALL (SELECT stipendio FROM impiegati i2 WHERE i1.data_assunzione=i2.data_
-- versione con subquery e predicato EXISTS
SELECT i1.*
FROM impiegati i1
WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM impiegati i2 WHERE i1.data_assunzione=i2.data_assunzione AND i

```

4.14. Query di unione, intersezione e differenza

SQL permette di effettuare operazioni insiemistiche tra gli insiemi di record restituiti da due query: unione, intersezione, differenza

```

query1 UNION query2
query1 MINUS query2
query1 INTERSECT query2

```

Perché questo possa avvenire, **le query coinvolte devono presentare lo stesso numero di colonne, con tipi compatibili** (e a volte lo stesso nome). È possibile porre tra parentesi le definizioni delle due query argomento dell'unione per evitare ambiguità. È possibile inserire una clausola `LIMIT` e/o `ORDER BY` che valga sull'intera unione, ponendole alla fine della query composta e ricordando di mettere ciascuna query tra parentesi.

MySQL supporta solo le unioni: gli altri tipi di operazione sono ottenibili tramite normali query, con una definizione più complessa.

In MySQL, l'unione avrà come nomi di colonna i nomi derivanti dalla *query1*.

Inoltre, per default MySQL effettua una `UNION DISTINCT`, eliminando le righe duplicate durante l'unione. Se si vuole eliminare questo effetto, si può indicare esplicitamente `UNION ALL`.

Esempi

```
-- vogliamo estrarre gli impiegati che hanno lo stipendio più alto e quelli che hanno il più b

(
  SELECT *
  FROM impiegati
  WHERE stipendio = (SELECT MAX(stipendio) FROM impiegati)
)
UNION
(
  SELECT *
  FROM impiegati
  WHERE stipendio = (SELECT MIN(stipendio) FROM impiegati)
)
```

4.15. Viste

Le viste sono stored queries, cioè interrogazioni a cui viene assegnato un nome e la cui definizione è immagazzinata nel database. Vengono create con la sintassi che segue:

```
CREATE VIEW nome_vista AS query_di_selezione
```

dove *query_di_selezione* è una `SELECT` arbitraria. Sono possibili alcune limitazioni sulla complessità della query, che dipendono dal DBMS in uso.

La definizione della vista è "congelata" al momento della creazione: se una vista è definita come `SELECT *` in una tabella, nuove colonne aggiunte alla tabella non diventano parte della vista e colonne eliminate dalla tabella genereranno un errore quando si esegue la vista.

Le viste generano tabelle virtuali a tutti gli effetti, e come tali **utilizzabili all'interno delle clausola `FROM` di altre istruzioni `SELECT`** (comprese quelle di altre viste)

Per aggiornare la definizione di una vista o eliminarla, sono disponibili i corrispondenti comandi `ALTER VIEW` e `DROP VIEW`

Esempi

```
CREATE VIEW impiegati_anagrafica AS
SELECT CONCAT(nome, ' ', cognome) AS nome, codice_fiscale
FROM impiegati;

SELECT * FROM impiegati_anagrafica;

SELECT * FROM impiegati_anagrafica WHERE nome LIKE '%Carlo%'
```

5. Linguaggio Procedurale: Procedure e Funzioni

Programmare procedure e funzioni direttamente del database

Procedure e funzioni permettono di scrivere codice per implementare funzionalità e controlli sui dati direttamente nella base di dati.

In questa maniera, è possibile fornire agli utenti della base di dati un ulteriore strato di astrazione verso la struttura logica dei dati e assicurarsi che alcuni controlli essenziali siano sempre eseguiti e non delegati al programma client che si interfaccia con il DBMS.

Ad esempio, grazie all'uso delle procedure è possibile

- evitare che un programmatore implementi scorrettamente le operazioni di aggiornamento dei dati (soprattutto nel caso coinvolgano più tabelle)
- migliorare le prestazioni del database, perchè l'interazione tra il programma client e la base di dati diminuisce sensibilmente se delle operazioni complesse vengono gestite completamente dal DBMS

Una procedura è un frammento di codice composto da istruzioni SQL dichiarative e procedurali memorizzate nella base di dati. Questo codice può essere attivato richiamandolo da un programma, da un'altra procedura o da un trigger, e può avere parametri di input (argomenti) e output (valori di ritorno).

Una funzione è una procedura che restituisce un valore. Alcuni DBMS non supportano le funzioni, oppure definiscono procedure e funzioni allo stesso modo.

Una procedura/funzione può essere composta da due tipi di istruzioni:

- dichiarative: le istruzioni SQL viste finora (`CREATE` , `UPDATE` , `SELECT`), con speciali estensioni per gestire la memorizzazione dei valori estratti dalla base di dati in variabili;
- procedurali: costrutti comuni dei linguaggi di programmazione, come `IF - THEN - ELSE` e `WHILE - DO` .

La sintassi delle procedure/funzioni non è oggetto di standardizzazione, per cui qui è possibile darne solo una versione generica, tipicamente accettata con piccole differenze da molti DBMS.

Poiché il punto e virgola è usato da quasi tutti i DBMS come terminatore delle query, il suo uso all'interno delle procedure come separatore di istruzioni può produrre risultati inattesi . A questo scopo, prima di dichiarare una procedura si può modificare temporaneamente il terminatore di query e poi ripristinarlo alla fine della definizione usando il comando

`SET TERM terminatore`

dove *terminatore* è una sequenza di caratteri non contenente spazi

In MySQL, si usa la sintassi `DELIMITER terminatore`

5.1. Creazione

Per creare una procedura, si utilizza il seguente comando SQL:

```
CREATE PROCEDURE nome_procedura ([[IN|OUT|INOUT] nome_parametro tipo_parametro, ... ]) corp
```

- *nome_procedura* è il nome univoco della procedura
- l'elenco dei parametri della procedura, opzionale, è composto da coppie *nome_parametro tipo_parametro*, dove *nome_parametro* è un identificatore e *tipo_parametro* è uno dei tipi definiti da SQL. Opzionalmente, ogni parametro può essere preceduto dalle parole chiave
 - `IN` : il parametro è di input, passato per valore
 - `INOUT` : il parametro è di input e output, passato per riferimento
 - `OUT` : il parametro è di output, inizialmente vale null ma il valore assegnatogli dalla procedura viene propagato al chiamante
- Il *corpo* è costituito da istruzioni procedurali valide, solitamente poste all'interno di un blocco delimitato dalle parole chiave `BEGIN` e `END`. Le singole istruzioni sono separate tra loro da un punto e virgola.

Per eliminare una procedura preesistente, basta invocare il comando

```
DROP PROCEDURE nome_procedura
```

Per creare una funzione, si utilizza un comando SQL molto simile:

```
CREATE FUNCTION nome_funzione ([nome_parametro tipo_parametro, ... ]) RETURNS tipo_risultato c
```

- *nome_funzione* è il nome univoco della funzione
- l'elenco dei parametri della della, opzionale, è composto da coppie *nome_parametro tipo_parametro*, dove *nome_parametro* è un identificatore e *tipo_parametro* è uno dei tipi definiti da SQL. **Le funzioni non possono avere parametri di output.**
- *tipo_risultato* è uno dei tipi definiti da SQL.
- Il *corpo* è costituito da istruzioni procedurali valide, solitamente poste all'interno di un blocco delimitato dalle parole chiave `BEGIN` e `END`. Le singole istruzioni sono separate tra loro da un punto e virgola.

È possibile terminare una funzione in qualunque momento restituendo il suo valore di ritorno con l'istruzione

```
RETURN espressione
```

In MySQL, le funzioni devono essere sempre **deterministiche**, cioè ritornare sempre lo stesso risultato se eseguite sugli stessi dati e con gli stessi parametri. È necessario dichiarare questa condizione inserendo la parola chiave **DETERMINISTIC** dopo il *tipo_risultato*.

Per eliminare una funzione preesistente, basta invocare il comando

```
DROP FUNCTION nome_funzione
```

5.2. Blocchi di Codice

Il corpo di una procedura o funzione è costituito da un **blocco** di istruzioni delimitato da **BEGIN** ed **END**. Ogni blocco può nidificare altri blocchi. Se il blocco è costituito da una singola istruzione, si possono omettere **BEGIN** ed **END**.

I blocchi, e anche le istruzioni di loop che vedremo più avanti, possono essere **etichettati**:

```
label: BEGIN ... END
```

Per uscire immediatamente da un blocco etichettato con una *label* (particolarmente utile nel caso dei loop), si può scrivere

```
LEAVE label
```

5.3. Variabili

Un blocco può iniziare con una o più dichiarazioni di **variabili locali**, che potranno essere poi usate all'interno del codice della procedura stessa. La sintassi della dichiarazione è la seguente:

```
DECLARE nome_variabile tipo_variabile
```

dove *nome_variabile* è un identificatore e *tipo_variabile* è uno dei tipi definiti da SQL.

Successivamente, per impostare il valore di una variabile si può usare l'istruzione **SET** :

```
SET nome_variabile = espressione
```

5.4. Invocazione

Una procedura può essere chiamata usando la seguente sintassi:

```
CALL nome_procedura [( argomento1, ... )]
```

Se la procedura costituisce una query parametrica, la sua chiamata corrisponderà all'esecuzione della query con i parametri dati.

Se la procedura contiene parametri di output (`OUT`), al posto del corrispondente argomento dovrà essere inserita una variabile precedentemente dichiarata, se la chiamata viene fatta dall'interno di un'altra procedura/funzione o, se la chiamata avviene direttamente dall'interprete SQL, una variabile globale creata con la speciale sintassi `@nome` , che potrà poi essere utilizzata in altri statement.

Una funzione, che ritorna quindi un valore, può essere invece usata in qualsiasi espressione SQL valida, ad esempio all'interno di una `SELECT` o di una `WHERE` :

```
SELECT nome_funzione( [argomento1,...])
```

Esempi

```
CALL incrementa_stipendi();

CALL impiegati_per_lettera('r');

SELECT livello_stipendiale_minimo();

CALL funzione_con_parametro_out(123,@var);
SELECT @var;
```

5.5. Query all'interno di Procedure

Le normali query SQL presenti all'interno del corpo di una procedura vengono eseguite come di consueto.

Una query può essere presente in una procedura in varie forme:

- Per le **query scalari**, come parte di un'espressione
- Per le **query riga**, nella speciale forma `SELECT...INTO`
- Per **qualsiasi tipo di query**, nella forma diretta o gestita tramite un cursore

Query generali / dirette

Le query di forma generale (quindi non limitate a query scalari o riga), possono essere inserite in una procedura in maniera diretta, come una qualsiasi istruzione. In questo caso la query viene eseguita normalmente. È possibile anche scrivere procedure il cui corpo è costituito da una singola query.

Il risultato dell'ultima query eseguita in questa modalità viene restituito come output della

chiamata a procedura.

Ovviamente la query può usare al suo interno variabili e parametri della procedura/funzione: in questo modo si possono usare le procedure per realizzare e inserire nella base di dati delle **query parametriche**.

È possibile usare funzioni utili dell'SQL quali `found_rows()` (che restituisce il numero di record estratti dall'ultima `SELECT`), `row_count()` (che restituisce il numero di record interessati dall'ultima operazione, ad esempio modificati da una `UPDATE` o cancellati da una `DELETE`) e `last_insert_id()` (che restituisce l'ID dell'ultimo record inserito) per verificare i risultati dello statement SQL.

Query scalari

Le query scalari possono essere usate ovunque il linguaggio procedurale accetti un'espressione che genera un valore.

La query scalare, a tutti gli effetti, viene valutata come il valore (scalare) che essa restituisce.

Ad esempio si possono trovare espressioni del tipo

- `SET variabile = (query)`
- `RETURN (query)`

Ovviamente la query può usare al suo interno variabili e parametri della procedura/funzione.

Se la query restituisce più righe o più colonne, verrà generato un errore.

Query riga

Le query riga possono essere invocate, assegnando i valori di tutte le colonne restituite a una serie di variabili, utilizzando la speciale forma

```
SELECT x,y ... INTO variabile1, variabile2,...
```

Le variabili devono essere dello stesso numero e avere tipi compatibili con le colonne estratte dalla `SELECT`

Ovviamente la query può usare al suo interno variabili e parametri della procedura/funzione.

Se la query restituisce più righe o più colonne di quelle assegnate verrà generato un errore.

Esempi

```

DELIMITER $$

-- selezioniamo le righe della tabella impiegati corrispondenti agli impiegati
-- il cui cognome inizia per una determinata lettera
CREATE PROCEDURE impiegati_per_lettera(lettera char(1))
    SELECT * FROM impiegati WHERE cognome LIKE CONCAT(lettera,'%')$$

-- incrementiamo (fino alla media) gli stipendi al di sotto della media
CREATE PROCEDURE incrementa_stipendi()
BEGIN
    DECLARE media DECIMAL(7,2);
    SELECT AVG(stipendio) FROM impiegati INTO media;
    UPDATE impiegati SET stipendio=media WHERE stipendio<media;
END$$

//possiamo anche modularizzare incrementa_stipendi usando una funzione:
CREATE FUNCTION livello_stipendiale_minimo() RETURNS DECIMAL(7,2)
BEGIN
    RETURN (SELECT AVG(stipendio) FROM impiegati);
END$$
DROP PROCEDURE incrementa_stipendi$$
CREATE PROCEDURE incrementa_stipendi()
BEGIN
    DECLARE media DECIMAL(7,2);
    SET media = livello_stipendiale_minimo();
    UPDATE impiegati SET stipendio=media WHERE stipendio<media;
END$$

DELIMITER;

```

5.6. Costrutti condizionali

Il primo costrutto condizionale messo a disposizione da SQL è il classico `IF - THEN - ELSE` :

```
IF condizione1 THEN corpo1 [ELSEIF condizione2 THEN corpo2 ...] [ELSE corpo3] END IF
```

Notare che è possibile scrivere varie condizioni alternative usando istruzioni `ELSEIF`

Costrutti condizionali più complessi sono quelli ottenibili con la parola chiave `CASE` :

```
CASE espressione WHEN espressione_caso1 THEN corpo_caso1 ... [ELSE corpo_else] END CASE
```

In questo caso, viene eseguito il *corpo_casoN* della prima `WHEN` la cui *espressione_casoN* ha lo stesso valore dell'*espressione* di controllo. Si tratta della stessa semantica del noto *switch* di Java, ma senza la parola chiave *break*.

```
CASE WHEN espressione_caso1 THEN corpo_caso1 ... [ELSE corpo_else] END CASE
```

In questo secondo caso, viene eseguito il *corpo_casoN* della prima `WHEN` la cui *espressione_casoN* ha valore *true*. In entrambi i casi, se nessuna delle `WHEN` si attiva, viene seguito il *corpo_else* se presente, altrimenti **viene generato un errore**.

Esempi

```
-- livello_stipendiale_minimo con possibilità di specificare un reparto specifico
CREATE FUNCTION livello_stipendiale_minimo(IDreparto INTEGER) RETURNS DECIMAL(7,2)
BEGIN
  -- nell'espressione IF possiamo usare tutti gli operatori visti per l'SQL
  IF IDreparto IS NULL THEN
    -- la query va messa tra parentesi per evitare problemi di sintassi
    RETURN (SELECT AVG(stipendio) FROM impiegati);
  ELSE
    -- notare l'uso del nome della tabella per disambiguare il parametro omonimo
    RETURN (SELECT AVG(stipendio) FROM impiegati WHERE impiegati.IDreparto = IDreparto);
  END IF;
END$$
DELIMITER;

SELECT livello_stipendiale_minimo(null), livello_stipendiale_minimo(1);
```

5.7. Loop

Ci sono tre istruzioni di loop. Tutte possono essere opzionalmente etichettate con una *label*:

```
[label:] LOOP corpo END LOOP
```

è un loop infinito. L'unico modo di uscirne è usare la parola chiave `LEAVE` (se il loop ha un'etichetta).

```
[label:] REPEAT corpo UNTIL condizione END REPEAT
```

è il classico loop `REPEAT - UNTIL`.

```
[label:] WHILE condizione DO corpo END WHILE
```

è il classico loop `WHILE`.

In tutti i loop con etichetta,

- per saltare immediatamente all'iterazione successiva, si può usare il comando

```
ITERATE label
```

- Per uscire immediatamente dal loop, si può scrivere

```
LEAVE label
```

5.8. Conditions

Le *conditions* sono segnalazioni di eventi specifici all'interno del corpo delle procedure che richiedono un trattamento speciale. Possono essere viste come le eccezioni dell'SQL, anche se hanno un uso più generale (non segnalano solo condizioni di errore).

MySQL dispone di una serie di conditions predefinite. Se necessario, è possibile **dichiarare le proprie condition** (in un parallelo con Java, è come se si dichiarasse una classe derivata da Exception) con la sintassi

```
DECLARE nome CONDITION FOR valore
```

- *nome* è il nome da dare alla condizione, per invocarla o gestirla in seguito
- *valore* può essere un intero indicante un codice di errore predefinito o l'espressione `SQLSTATE numero` indicante uno stato SQL predeterminato. **Per segnalare un'eccezione generale definita dall'utente, usare `SQLSTATE 45000`**

Per **attivare una condition**, si utilizza la sintassi

```
SIGNAL condizione [SET attributo=valore, ...]
```

- *condizione* può essere un `SQLSTATE` oppure il nome di una condizione definita dall'utente.

È possibile valorizzare anche una serie di attributi (predefiniti) della condizione, come `MESSAGE_TEXT`.

Handling

Le conditions devono essere catturate utilizzando degli appositi handler, che possono essere dichiarati in ciascun blocco, subito dopo la dichiarazione di variabili, condizioni e cursori:

```
DECLARE [CONTINUE | EXIT] HANDLER FOR condizione BEGIN corpo_handler END
```

In un parallelo con i linguaggi di programmazione, gli handler sono i blocchi *catch* di una istruzione *try*, che in questo caso corrisponde all'intero blocco `BEGIN ... END` contenente l'handler stesso.

Quando viene attivata una condition, l'interprete SQL cerca e attiva il primo handler compatibile nel

blocco corrente o, se non presente, in uno dei blocchi più esterni (in caso di `BEGIN ... END` nidificati)

Una volta trovata l'handler, il codice nel *corpo_handler* viene eseguito e può contenere qualsiasi istruzione, tranne `ITERATE` o `LEAVE`. Il codice nel *corpo_handler* può anche risollevare la stessa condizione, eventualmente alterandone gli attributi, con l'istruzione `RESIGNAL`.

Dopo l'esecuzione del *corpo_handler* l'esecuzione

- continua dal punto del codice che aveva generato la condition, se viene specificato `CONTINUE` ;
- continua dall'istruzione che segue la fine del blocco contenente l'handler, se viene specificato `EXIT` .

5.9. Cursori

Per le query di forma generale è possibile iterare sui risultati eseguendo operazioni su ciascuna riga restituita utilizzando i **cursori**.

Come vedremo meglio più avanti, i cursori sono un meccanismo di adattamento tra la programmazione procedurale (non solo quella di SQL, ma anche PHP, Java, C, ecc.), le cui strutture solitamente non permettono di gestire efficientemente intere tabelle ma solo singoli record, e le tabelle generate della query SQL.

Un cursore, all'atto pratico, è **un puntatore a uno dei record generati da una query**, che permette di **leggere le colonne del record corrente** e **può essere spostato avanti** (e a volte indietro).

Creazione e Uso

Per usare un cursore, bisogna prima di tutto **dichiararlo** e associarlo alla query sui cui risultati dovrà iterare. Le dichiarazioni di cursore possono comparire in ogni blocco, subito dopo quelle delle variabili:

```
DECLARE nome_cursore CURSOR FOR istruzione_select
```

dove *nome_cursore* è l'identificatore del cursore da attivare e *istruzione_select* è una `SELECT` SQL standard, che può anche usare variabili/parametri nella sua definizione.

La dichiarazione del cursore non esegue subito la query: quando si desidera utilizzarlo, infatti, è necessario **aprirlo**:

```
OPEN nome_cursore
```

Una volta aperto il cursore, possiamo scorrere in avanti tra i record dell'istruzione `SELECT` associata, una riga per volta, scrivendo:

```
FETCH nome_cursore INTO variabile1, variabile2,...
```

Le variabili devono essere dello stesso numero e avere tipi compatibili con le colonne estratte dalla `SELECT` associata al cursore. Solitamente questa istruzione viene posta in un loop.

Una volta terminato di leggere i dati della query, il cursore va chiuso:

```
CLOSE nome_cursore
```

I cursori dichiarati in un blocco (`BEGIN` ... `END`) sono chiusi automaticamente alla sua uscita.

Cursori e condizioni

Quando un cursore viene spostato oltre l'ultima riga disponibile, SQL genera una condizione *No Data* (o *Not Found*) che va catturata usando un handler del tipo

```
DECLARE [CONTINUE | EXIT] HANDLER FOR NOT FOUND BEGIN corpo_handler END
```

Il codice nel *corpo_handler* può, ad esempio, impostare una variabile che determina l'uscita dal loop di lettura del cursore (usando la modalità `CONTINUE`) oppure uscire direttamente dal blocco corrispondente (usando la modalità `EXIT`).

Esempi

```

DELIMITER $$
CREATE PROCEDURE gratifica_R_e_B()
BEGIN
    -- guardia per il loop del cursore
    DECLARE imp_data_available BOOLEAN;
    -- variabili in cui il cursore inserirà i dati
    DECLARE imp_cognome VARCHAR(50); DECLARE imp_id INTEGER;
    -- variabili di accumulo per statistiche
    DECLARE imp_with_R INTEGER; DECLARE imp_with_B INTEGER; DECLARE imp_other INTEGER;
    -- cursore che itera sulla query data
    DECLARE imp_crs CURSOR FOR SELECT ID, cognome FROM impiegati;
    -- handler per l'evento "fine record" all'interno del blocco corrente
    DECLARE CONTINUE HANDLER FOR NOT FOUND SET imp_data_available = FALSE;
    -- inizializzazione
    SET imp_with_R=0; SET imp_with_B=0; SET imp_other=0; SET imp_data_available = TRUE;
    -- avvio query
    OPEN imp_crs;
    -- loop di lettura (etichettato)
    main: REPEAT
        -- lettura prossimo record
        FETCH imp_crs INTO imp_id, imp_cognome;
        -- verifichiamo se abbiamo letto qualcosa (cioè se l'handler non è scattato)
        IF imp_data_available THEN
            -- verifichiamo il cognome e aggiorniamo le statistiche
            CASE
                WHEN imp_cognome LIKE 'R%' THEN SET imp_with_R = imp_with_R+1;
                WHEN imp_cognome LIKE 'B%' THEN SET imp_with_B = imp_with_B+1;
                ELSE
                    SET imp_other = imp_other+1;
            -- se il cognome non ci interessa, saltiamo il resto del loop
            ITERATE main;
            END CASE;
            -- aumentiamo lo stipendio all'impiegato corrente
            UPDATE impiegati SET stipendio = stipendio+stipendio*0.25 WHERE ID=imp_id;
        END IF;
        -- chiudiamo il loop se non ci sono più dati
    UNTIL NOT imp_data_available END REPEAT;
    -- chiudiamo il cursore
    CLOSE imp_crs;
    -- TRUCCO: usiamo questa query a fine procedura per farci stampare le statistiche colleziona
    SELECT imp_with_R as numero_R_gratificati, imp_with_B as numero_B_gratificati, imp_other as
END$$
DELIMITER;

```

6. Trigger

Incorporare controlli avanzati e modifiche automatiche sui dati direttamente del database

In molti DBMS è disponibile un costrutto detto *trigger* che esegue un blocco di codice sul database

quando si verifica un *evento*.

Gli eventi gestibili mediante trigger sono **inserimenti, aggiornamenti e cancellazioni** su una tabella.

Dal punto di vista di SQL, i trigger sono molto simili alle procedure: si tratta di una sorta di procedura particolare che si attiva automaticamente in seguito a un determinato evento.

Tuttavia, il codice di un trigger deve essere semplice e di rapida esecuzione, in quanto viene eseguito dal DBMS a ogni manipolazione delle tabelle associate.

I trigger sono utilizzati per diversi scopi nella progettazione di un database:

- mantenere l'integrità referenziale tra le varie tabelle
- mantenere l'integrità dei dati in una singola tabella
- calcolare automaticamente i valori di campi particolari ad ogni modifica dei dati ad essi correlati

La sintassi di un trigger, come quella di una procedura, non è completamente standardizzata.

6.1. Creazione

Per creare un trigger, in MySQL si usa il seguente comando SQL:

```
CREATE TRIGGER nome_trigger tempo_trigger evento_trigger ON nome_tabella FOR EACH ROW [ordine,
```

- *nome_trigger* è il nome univoco del trigger
- *tempo_trigger* può essere `BEFORE` o `AFTER` e indica se il trigger deve essere eseguito *prima* o *dopo* che l'*evento_trigger* indicato sia stato gestito dal DBMS stesso.
In generale, i trigger che devono poter bloccare l'operazione monitorata o modificarne dei valori vanno attivati prima (`BEFORE`) che l'evento stesso sia gestito dal DBMS. Tutti gli altri trigger possono essere attivati dopo (`AFTER`) l'evento.
- *evento_trigger* può essere `INSERT` , `UPDATE` o `DELETE` e indica l'operazione sulla tabella che farà scattare il trigger
- *nome_tabella* identifica la tabella monitorata dal trigger
- *ordine_trigger*, opzionale, può essere usato per ordinare i trigger per lo stesso evento sulla stessa tabella, scrivendo `FOLLOWS` o `PRECEDES` *altro_nome_trigger*

La parte `FOR EACH ROW` (*il trigger viene eseguito su ogni riga della tabella nome_tabella che subisce l'evento_trigger specificato*) è obbligatoria in MySQL, mentre altri DBMS supportano anche la modalità `FOR EACH STATEMENT` , che qui non tratteremo.

Per eliminare un trigger preesistente, basta invocare il comando

```
DROP TRIGGER nome_trigger
```


6.2. Manipolazione dei dati nei Trigger

All'interno dei trigger di tipo `FOR EACH ROW` è disponibile una speciale sintassi per riferirsi alla riga dati appena inserita/aggiornata/cancellata per la quale il trigger è stato attivato. La variabile riservata `NEW` serve a riferirsi ai nuovi valori delle colonne della riga appena aggiornata/inserita (se il trigger è `AFTER UPDATE` o `AFTER INSERT`) o da aggiornare/inserire (se il trigger è `BEFORE UPDATE` o `BEFORE INSERT`):

```
NEW.nome_colonna
```

In maniera simile, la variabile riservata `OLD` serve a riferirsi ai valori precedenti delle colonne della riga appena aggiornata/cancellata (se il trigger è `AFTER UPDATE` o `AFTER DELETE`) o da aggiornare/cancellare (se il trigger è `BEFORE UPDATE` o `BEFORE DELETE`):

```
OLD.nome_colonna
```

Il corpo di un trigger può contenere qualsiasi istruzione ammessa per le procedure (comprese le dichiarazioni di variabili), ma non può restituire valori.

Sebbene nei trigger si possano usare istruzioni SQL come `UPDATE`, `DELETE` e `INSERT`, è necessario prestare molta attenzione alla possibilità che queste istruzioni attivino altri trigger "in cascata". Potrebbe infatti accadere che, in uno o più passi, gli eventi attivati dal codice del trigger richiamino il trigger di partenza, generando un ciclo infinito.

In particolare, nei trigger `BEFORE`, è possibile

- manipolare direttamente le colonne del record `NEW` in modo da modificare il record da inserire o aggiornare. Questo permette al trigger di apportare correzioni o integrazioni ai dati proposti dall'utente.

```
SET NEW.nome_colonna = espressione
```

- Segnalare una condizione di errore, causando la cancellazione dell'evento che ha scatenato il trigger (quindi l'inserimento/aggiornamento/cancellazione non avrà luogo)

```
SIGNAL SQLSTATE '45000' SET message_text = 'messaggio di errore'
```

6.3. Azioni dei Trigger

Variabili e loro significato

	BEFORE	AFTER
INSERT	OLD : non definito, NEW : il record che sta per essere inserito	OLD : non definito, NEW : il record appena inserito
UPDATE	OLD : il record <i>prima</i> dell'aggiornamento (stato corrente), NEW : il record <i>dopo</i> l'aggiornamento (stato successivo)	OLD : il record <i>prima</i> dell'aggiornamento (stato precedente), NEW : il record <i>dopo</i> l'aggiornamento (stato corrente)
DELETE	OLD : il record da cancellare, NEW : non definito	OLD : il record cancellato, NEW : non definito

Azioni eseguibili

	BEFORE	AFTER
INSERT	controllare la validità del record, sollevare eccezioni bloccando l'operazione, modificare il record prima dell'inserimento	modificare il resto del DB in base all'inserimento
UPDATE	controllare la validità del record, sollevare eccezioni bloccando l'operazione, modificare il record NEW prima dell'aggiornamento, annullare alcune modifiche reimpostando delle colonne di NEW ai valori di OLD	modificare il resto del DB in base all'aggiornamento
DELETE	sollevare eccezioni bloccando l'operazione	modificare il resto del DB in base alla cancellazione

Esempi

```

DELIMITER $$
-- funzione di supporto
CREATE FUNCTION calcola_codice_fiscale(nome VARCHAR(20), cognome VARCHAR(30), data_nascita DATE,
BEGIN
    -- algoritmo omesso!
    RETURN 'AAABBB11C22D333E';
END$$

-- se il codice fiscale inserito è nullo, lo calcoliamo automaticamente
CREATE TRIGGER fix_cf BEFORE INSERT ON impiegati FOR EACH ROW
BEGIN
    IF NEW.codice_fiscale IS NULL THEN
        -- non abbiamo dati sufficienti per il calcolo, il codice che segue è solo un esempio...
        SET NEW.codice_fiscale=calcola_codice_fiscale(NEW.nome,NEW.cognome,null,null);
    END IF;
END$$

-- se il codice fiscale è vuoto (dopo l'eventuale fix), generiamo un errore
-- solo a partire da MySQL 5.7.2 si possono inserire più trigger sullo stesso evento
CREATE TRIGGER check_cf_ins BEFORE INSERT ON impiegati FOR EACH ROW FOLLOWS fix_cf
BEGIN
    IF NEW.codice_fiscale = '' THEN
        SIGNAL SQLSTATE '45000' SET message_text = 'Il codice fiscale può essere nullo, ma non vuoto';
    END IF;
END$$

-- se il codice fiscale viene "svuotato" in aggiornamento, ripristiniamo il precedente, se diverso
CREATE TRIGGER check_cf_upd BEFORE UPDATE ON impiegati FOR EACH ROW
BEGIN
    IF (NEW.codice_fiscale = '' OR NEW.codice_fiscale IS NULL) AND
        (OLD.codice_fiscale IS NOT NULL AND OLD.codice_fiscale <> '') THEN
        SET NEW.codice_fiscale = OLD.codice_fiscale;
    END IF;
END$$
DELIMITER;

```

7. Transazioni

In un database le operazioni sono sempre raggruppate in *transazioni*.

Una transazione è un'unità di lavoro atomica che può essere applicata (*commit*) o cancellata (*rollback*) in blocco dal database.

In questo modo, è possibile evitare che il database resti in uno stato inconsistente a seguito, ad esempio, di un errore, annullando tutte le operazioni coinvolte in blocco.

Le transazioni, in DBMS avanzati come MySQL, hanno una serie di proprietà denominate **ACID**:

- **Atomicity** (*atomicità*): la transazione è indivisibile e la sua esecuzione deve essere o completa o nulla,
- **Consistency** (*consistenza*): quando la transazione termina il database deve essere in un altro stato consistente, cioè non deve violare alcun vincolo di integrità,
- **Isolation** (*isolamento*): ogni transazione deve essere eseguita in modo isolato e indipendente dalle altre transazioni eventualmente attive sullo stesso database,
- **Durability** (*persistenza*): quando una transazione termina con un *commit*, i cambiamenti da essa apportati devono essere definitivi.

Per avviare una transazione, si usa il comando

```
START TRANSACTION
```

In MySQL, che *non supporta le transazioni nidificate*, eseguire una `START TRANSACTION` mentre una transazione è già attiva comporta un `COMMIT` esplicito: *la transazione precedente viene confermata e ne viene aperta una nuova*.

Per applicare in modo definitivo i cambiamenti effettuati all'interno di una transazione attiva e chiudere la transazione stessa si usa il comando `COMMIT`

Per annullare tutti i cambiamenti effettuati all'interno di una transazione attiva e chiudere la transazione stessa si usa il comando `ROLLBACK`

Molti DBMS dispongono di una caratteristica di default detta *autocommit*, che applica automaticamente le modifiche apportate da ogni statement che non sia esplicitamente racchiuso in una transazione.

In pratica, se non si apre una transazione, ogni statement verrà racchiuso in una transazione seguita da un `COMMIT` implicito.

In MySQL l'autocommit è per default attivo e si può disabilitare col comando

```
SET autocommit = 0
```

Disabilitando l'autocommit, il DBMS **manterrà comunque automaticamente aperta una transazione** che però **dovrà essere chiusa esplicitamente** con i normali `COMMIT` e `ROLLBACK`, dopo i quali verrà automaticamente aperta una nuova transazione e così via.

Creare una transazione in modo esplicito con `START TRANSACTION` **disabilita l'autocommit in maniera temporanea**, finché la transazione attivata non viene chiusa.

7.1. Esempi

[illegible]

8. SQL Avanzato: Query Ricorsive

8.1. Strutture ricorsive

In molti casi è possibile che un database codifichi delle gerarchie, ad esempio con la tabella che segue

```
CREATE TABLE hier(  
id INT NOT NULL AUTO_INCREMENT PRIMARY KEY,  
nome VARCHAR(50), parent INT DEFAULT NULL,  
CONSTRAINT autoref FOREIGN KEY (parent) REFERENCES hier(id)  
ON DELETE SET NULL ON UPDATE CASCADE)
```

Possiamo modellare una gerarchia tipo root > sub1, sub2 > sub21 > sub211 inserendo i dati (con la sintassi INSERT ESTESA di MySQL):

```
INSERT INTO hier(id, parent, nome) VALUES (1,null,"root"), (2,1,"sub1"), (3,1,"sub2"), (4,3,"s
```

8.2. Query ricorsive

Come è possibile attraversare questa gerarchia, per rispondere ad esempio alla domanda *"dato un ID, il nome dell'elemento corrispondente e di tutti gli elementi che ne discendono"*?

Sappiamo che SQL non è ricorsivo, quindi in teoria non è possibile scrivere uno statement che

richiama se stesso, come faremmo se dovessimo risolvere questa interrogazione con un linguaggio di programmazione.

Tuttavia, abbiamo due possibili soluzioni

- Scrivere una procedura ricorsiva, possibilmente usando tabelle temporanee di appoggio,
- Utilizzare una *common table expression* ricorsiva (disponibile in MySQL solo dalla versione 8.0).

8.3. Procedure ricorsive

Si tratta di una soluzione articolata che si basa sull'uso di tabelle temporanee di appoggio

Le tabelle temporanee possono essere create in MySQL come *temporary tables* in memoria, per un accesso più rapido, tuttavia hanno delle caratteristiche particolari, e il loro uso richiede un continuo "riversamento di dati", come vedremo.

Il codice che segue risolve la query appena specificata.

Esempi

```

DROP PROCEDURE IF EXISTS hier_traverse;
DELIMITER $$
CREATE PROCEDURE hier_traverse(IN base_id INT)
BEGIN
    DECLARE v_done TINYINT UNSIGNED; DECLARE v_depth SMALLINT UNSIGNED;

    SET v_done= 0; SET v_depth= 0;

    DROP TEMPORARY TABLE IF EXISTS all_levels; DROP TEMPORARY TABLE IF EXISTS cur_level;

    -- tabella risultato con tutti i nodi via via estratti
    CREATE TEMPORARY TABLE all_levels ENGINE=MEMORY SELECT parent, id, 0 as depth FROM hier WHERE

    -- tabella di appoggio con tutti i nodi del solo livello corrente (v_depall_levels)
    CREATE TEMPORARY TABLE cur_level ENGINE=MEMORY SELECT parent,id FROM all_levels;

    -- questo loop costituisce una ricorsione "srotolata"
    WHILE NOT v_done DO
    BEGIN
        -- verifichiamo se esistono nodi discendenti dal livello corrente
        IF ((SELECT COUNT(*) FROM hier INNER JOIN cur_level ON hier.parent = cur_level.id)>0) THEN
        BEGIN
            -- inseriamo i successori del livello corrente nel risultato
            INSERT INTO all_levels SELECT hier.parent, hier.id, v_depth + 1
            FROM hier INNER JOIN cur_level ON hier.parent = cur_level.id;
            -- incrementiamo il livello
            SET v_depth = v_depth + 1;
            -- aggiorniamo la tabella con i nodi del solo (nuovo) livello corrente
            TRUNCATE TABLE cur_level;
            INSERT INTO cur_level SELECT parent,id FROM all_levels WHERE depth = v_depth;
        END;
        ELSE
        BEGIN
            SET v_done = 1;
        END;
        END IF;
    END;
    END WHILE;

    -- risultato finale
    SELECT hier.nome FROM all_levels INNER JOIN hier on all_levels.id = hier.id ORDER by all_leve
    -- rimozione dati temporanei
    DROP TEMPORARY TABLE IF EXISTS all_levels; DROP TEMPORARY TABLE IF EXISTS cur_level;
END$$
DELIMITER;

CALL hier_traverse(1); -- esempio d'uso

```

8.4. Common Table Expressions

Abbiamo già introdotto le CTE come alternativa avanzata alle sotto-query. Le CTE possono però

essere anche ricorsive, cioè richiamare se stesse. Ovviamente bisogna fornire un adeguato caso base per la ricorsione e dichiarare la ricorsività all'interprete SQL usando la parola chiave `RECURSIVE`:

```
WITH RECURSIVE nome_1 AS (query_1)
query_principale
```

In questo caso, ad esempio `query_1` può usare `nome_1` all'interno della propria definizione (tipicamente nella clausola `FROM`), in modo da costruire il suo risultato in modo ricorsivo.

Esempi

```
-- risolviamo l'interrogazione proposta nelle slides precedenti
-- con MOLTO meno codice...
WITH RECURSIVE th AS
(
  -- caso base
  SELECT id, parent, nome FROM hier WHERE id=1 -- parametro
  UNION ALL
  -- caso ricorsivo
  SELECT hier.id, hier.parent, hier.nome
  FROM hier INNER JOIN th ON (hier.parent=th.id)
)
SELECT nome FROM th
```

9. SQL e Linguaggi di Programmazione

Interfacciarsi con un DBMS ed eseguire comandi SQL da codice scritto in Java e PHP

9.1. Interfacciamento con i linguaggi di programmazione

Tipicamente una base di dati sarà utilizzata da una o più applicazioni client, che si interfaceranno ad essa per inserire, modificare ed estrarre informazioni (oltre che, in casi particolari, anche per modificare la struttura della base di dati stessa).

In generale, l'interazione tra DBMS e programma client utilizza SQL come "lingua franca", ma necessita comunque di particolari strutture, diverse per ciascun linguaggio/piattaforma software, che servono ad adattare i valori restituiti da SQL (tabelle, informazioni di stato, eccezioni, ...) alle strutture dati utilizzabili all'interno del codice.

Vedremo ora brevemente come ci si interfaccia con i DBMS in PHP e Java.

In queste lezioni studieremo solo l'interfaccia base (a basso livello) verso i DBMS: i linguaggi a oggetti, come PHP e Java, dispongono anche di modalità di interfacciamento ad alto livello basate sull'ORM (object-relational mapping)

I Cursori

Un concetto utile da comprendere, su cui si basano (anche se non esplicitamente) molte delle modalità di accesso ai DBMS è quello di cursore, che abbiamo già introdotto parlando della procedure SQL.

Poiché nella maggior parte dei linguaggi di programmazione non esiste il concetto di tabella dati e poiché, ad esempio, trasformare una tabella dati del DBMS in un array comporterebbe un enorme spreco di memoria nell'applicazione client, spesso i risultati di una query SQL vengono gestiti con l'aiuto di un cursore.

Questo oggetto non è altro che un puntatore che può muoversi all'interno di un insieme di record (il risultato dell'interrogazione), permettendo di leggere i record stessi uno alla volta.

In pratica, un cursore viene creato associandovi una particolare query.

Dopodichè, esistono istruzioni che permettono di *muovere il cursore* avanti e indietro sull'insieme di record risultanti e *leggere i valori di ciascuna colonna del record corrente*, cioè quello correntemente puntato dal cursore.

9.2. JAVA e DBMS: JDBC

L'accesso ai dati in Java si effettua tramite il JDBC (Java DataBase Connectivity), le cui classi sono contenute nel **package java.sql**

È necessario che il **driver JDBC** per il DBMS in uso sia disponibile nel classpath di Java.

Per MySQL, il driver si chiama *connector/j* ed è scaricabile all'indirizzo <https://dev.mysql.com/downloads/connector/j>. Se usate Maven, potete individuare la dipendenza da aggiungere al vostro pom cercando l'ultima versione disponibile del driver nel repository <https://mvnrepository.com/artifact/mysql/mysql-connector-java>

L'accesso a un database con il JDBC si articola in sette fasi:

1. Caricamento driver
2. Connessione
3. Creazione statement (query)
4. Esecuzione query
5. Lettura risultati (*se la query li prevede*)
6. Chiusura risultati e statement
7. Chiusura connessione

Poiché mantenere aperti risultati, statement e soprattutto connessioni **consuma risorse**, di solito le istruzioni JDBC vengono poste in un blocco *try* e i punti 6 e 7 vengono eseguiti all'interno del relativo blocco *finally*.

Tutte le istruzioni JDBC, in caso di errore, sollevano eccezioni derivate da `SQLException`.

Connessione

Nelle versioni del Connector/J **precedenti alla 8** il driver doveva essere caricato esplicitamente facendo riferimento alla classe che lo implementa

```
Class.forName("com.mysql.cj.jdbc.Driver");
```

Questo non è più necessario (anche se non produce errori) nelle versioni correnti, che vengono caricate da Java automaticamente.

Si procede alla creazione dell'oggetto **Connection** tramite il metodo statico *getConnection* della classe *DriverManager*:

```
Connection con = DriverManager.getConnection(connectionString, username, password);
```

I parametri *username* e *password* identificano l'utente con cui ci si sta connettendo al DBMS (e che dovrà ovviamente avere i permessi necessari alle operazioni che intendete eseguire).

La *connectionString* è la stringa di connessione JDBC. Questa stringa, la cui forma generale è `jdbc:dbms://database?parametri` ha un contenuto che varia a seconda del DBMS in uso.

Nel caso di MySQL, la parte *database* è composta dall'indirizzo al quale risponde il server MySQL (host) e il nome del database sul quale si desidera operare. La query string *parametri* (formata da coppie chiave=valore separate da '&') contiene ulteriori informazioni utili per la connessione. Ad esempio, a partire dal Connector/J versione 8, se sul server non è impostata una *timezone*, dovreste specificarla come parametro scrivendo qualcosa del tipo **serverTimezone=Europe/Rome**. Inoltre, se dovete eseguire delle chiamate a procedura e non avete permessi elevati, è utile specificare il parametro **noAccessToProcedureBodies=true**.

Una stringa tipo per la connessione a MySQL per un database locale chiamato "azienda" potrebbe quindi essere

```
jdbc:mysql://localhost:3306/azienda?noAccessToProcedureBodies=true&serverTimezone=Europe/Rome
```

Terminato l'uso della base di dati, la connessione **deve essere sempre chiusa** chiamando il metodo *close* della *Connection*:

```
con.close();
```

Creazione statement ed esecuzione query

Si crea un oggetto **Statement** sulla connessione, usando il metodo *createStatement*

```
Statement stmt = con.createStatement();
```

Per le query di selezione, si invia la query SQL, sotto forma di stringa, al DBMS tramite lo *Statement* creato e il suo metodo *executeQuery*

```
ResultSet rs = stmt.executeQuery("query");
```

L'oggetto restituito da *executeQuery*, di tipo **ResultSet**, permette di navigare tra i risultati della query.

Per le query di modifica e aggiornamento (DDL e DML) si usa invece il metodo *executeUpdate*:

```
int affected = stmt.executeUpdate("query");
```

Il valore restituito da *executeUpdate* è un intero che rappresenta il numero di record interessati (inseriti, aggiornati, ecc.) dalla query stessa

In ogni caso, una volta eseguita la query e prelevati gli eventuali risultati, si libera lo spazio a loro riservato chiamando il metodo *close* dello *Statement* ed eventualmente del *ResultSet*:

```
rs.close(); stmt.close();
```

Lettura dei risultati

Per le query che restituiscono tabelle di risultati, tramite il **ResultSet** restituito dal metodo *executeQuery* è possibile leggere le colonne di ciascun record restituito da una query di selezione.

I record devono essere letti uno alla volta: in ogni momento, il *ResultSet* punta (tramite un cursore) a uno dei record restituiti (record corrente). Per spostare il cursore del *ResultSet* al record successivo, si usa il metodo *next*. Il metodo restituisce false quando i record sono esauriti e viene quindi solitamente utilizzato in un loop while:

```
while (rs.next()) { ... }
```

I valori dei vari campi del record corrente possono essere letti tramite i metodi `getX(nome_colonna)`, dove *X* è il tipo base Java per il dato da estrarre (ad esempio `getString`, `getInt`, ...) e *nome_colonna* è il nome del campo del record da leggere.

```
rs.getString("nome_colonna")
```

In alternativa è possibile usare i metodi `getX(indice_colonna)` per accedere alle colonne in base al

loro ordine (numero con base 1) nell'output.

Prepared Statements

Tuttavia, quella appena vista non è la modalità consigliata per eseguire una query. Per motivi di efficienza e sicurezza (che discuteremo dopo), è sempre consigliabile usare i **prepared statements**.

Un prepared statement è uno statement SQL che viene fatto **compilare dal DBMS** ed eseguito successivamente. Può contenere **parametri**, che verranno rimpiazzati con i loro valori effettivi solo al momento dell'esecuzione, permettendo la scrittura di uno statement generico e il suo riuso con parametri diversi.

Invece di costruire uno statement ed eseguirlo, magari inserendoci un parametro tramite la semplice concatenazione di stringa:

```
Statement stmt = con.createStatement();
ResultSet rs = stmt.executeQuery("SELECT * FROM t WHERE ID="+id);
```

prepariamo lo statement passando la query al metodo *prepareStatement* della *Connection*

```
PreparedStatement stmt = con.prepareStatement("SELECT * FROM t WHERE ID=?")
```

La query non viene eseguita, solo *compilata*. I *parametri* sono indicati nella query con dei punti interrogativi. *Da notare che per le costanti stringa non è necessario mettere il punto interrogativo tra virgolette.*

Assegniamo dei valori ai parametri usando i metodi *setX(indice_parametro, valore)* del *PreparedStatement*, dove *indice_parametro* punta al punto interrogativo da sostituire (1=primo punto interrogativo) e il tipo X della set corrisponde al tipo del *valore*.

```
stmt.setInt(1, id)
```

Eseguiamo lo statement risultante chiamando uno dei metodi già visti per lo *Statement* semplice, che in questo caso non accettano alcun parametro:

```
ResultSet rs = stmt.executeQuery();
```

Chiamata a procedure

Si compila un oggetto **CallableStatement** sulla connessione, usando il metodo *prepareCall*:

```
CallableStatement stmt = con.prepareCall("{call procedura(?,?)}");
```

notare la forma particolare della call in questo caso, racchiusa tra graffe.

Come al solito, si impostano i valori dei parametri della procedura di tipo **IN** o **INOUT** (se presenti) sullo statement con i metodi `setX(indice_parametro, valore)` :

```
stmt.setInt(1, v)
```

Se la procedura prevede dei **parametri OUT o INOUT**, bisogna dichiararli

```
stmt.registerOutParameter(2, Types.VARCHAR);
```

da notare che va specificato il tipo DBMS dei valori di output attesi.

Si esegue la chiamata tramite il metodo *execute*

```
stmt.execute()
```

Se la procedura genera una tabella dati, è possibile accedervi usando il metodo *getResultSet*:

```
ResultSet rs = stmt.getResultSet()
```

Se ci sono parametri di tipo OUT o INOUT, possiamo leggerne i valori calcolati usando i metodi *getX(indice_parametro)*:

```
s.getString(2)
```

9.3. PHP e DBMS: MySQLi

Il linguaggio di scripting PHP è molto diffuso per la programmazione server-side di siti internet. Per questo motivo l'interfacciamento con i DBMS è una sua funzionalità nativa.

In PHP esistono set di istruzioni differenti per interfacciarsi con tutti i più noti DBMS. Descriveremo qui di seguito una tipica interazione con un DBMS MySQL, limitandoci alle istruzioni necessarie a eseguire delle query. Per gli altri DBMS le istruzioni e le procedure sono molto simili.

In particolare, vediamo l'estensione **MySQLi**, che permette di manipolare il database tramite oggetti di classe *mysqli*.

L'accesso a un database in PHP si articola in quattro fasi:

1. Connessione
2. Esecuzione query

3. Lettura risultati (se la query li prevede)
4. Chiusura connessione

In caso di errore, è possibile leggere il relativo codice e il messaggio testuale accedendo ai seguenti campi degli oggetti di classe `mysqli`:

- `$mysqliobj->connect_errno` e `$mysqliobj->connect_error` per gli errori di connessione (metodo `connect`)
- `$mysqliobj->errno` e `$mysqliobj->error` per gli errori dell'ultima istruzione eseguita sul DBMS.

Per prima cosa, è necessario connettersi al DBMS e selezionare il database su cui operare. A questo scopo, si crea un oggetto *mysqli*:

```
$mysqliobj = new mysqli("host", "user", "password", "database")
```

- *host* è l'indirizzo al quale risponde il server MySQL, ad esempio `localhost:3386`
- *database* è il nome del database sul quale si desidera operare
- *username* e *password* sono le credenziali di un utente registrato nel DBMS che ha accesso al *database* indicato

La query SQL viene passata al DBMS come una semplice stringa di testo usando il metodo *query*:

```
$res = $mysqliobj->query("query")
```

dove *query* è un'istruzione SQL

Il valore di ritorno (`$res`) è `FALSE` in caso di errore. Per le istruzioni `SELECT`, la chiamata al metodo `query` ritorna un oggetto che permette di analizzare i risultati ottenuti. Per tutte le altre istruzioni SQL, in caso di esecuzione con successo, la chiamata ritorna `TRUE`.

È possibile iterare sulle righe restituite dalla query usando il metodo `fetch_assoc`:

```
while ($row = $res->fetch\_assoc()) {...}
```

La variabile `$row` è un array associativo indicizzato dai nomi delle colonne del record corrente.

Terminato l'uso della base di dati, si può chiudere la connessione corrispondente chiamando il metodo `close`:

```
$mysqliobj->close()
```

Prepared Statements

Invece di costruire lo statement ed eseguirlo:

```
$res = $mysqliobj->query("SELECT * FROM t WHERE ID=$id")
```

Lo prepariamo

```
$stmt = $mysqliobj->prepare("SELECT * FROM t WHERE ID=?")
```

(dove ogni ? costituisce un parametro)

Dopodichè assegniamo i parametri

```
$id = 2; $stmt->bind_param("i", $id);
```

(dove *i* indica che stiamo sostituendo un parametro di tipo intero col valore della variabile `$id`)

E infine eseguiamo lo statement risultante

```
$stmt->execute(); $res = $stmt->get_result();
```

Ora `$res` contiene i risultati della query, come nel caso non-prepared.

Nota: se stiamo sostituendo un parametro di tipo stringa, la query non dovrà contenere alcun delimitatore: ci penserà il DBMS! Ad esempio

```
$stmt = $mysqliobj->prepare("SELECT * FROM u WHERE nome=?")  
$nome = "pippo"; $stmt->bind_param("s", $nome);
```

9.4. PHP e DBMS: PDO

Per poter interagire con i DBMS in maniera più astratta, similmente a quanto avviene in Java col JDBC, PHP mette a disposizione anche un altro sistema di accesso, l'estensione **PDO**.

Come nel caso di JDBC, anche per PDO è necessario che PHP abbia disponibili i driver per il DBMS utilizzato, ad esempio l'estensione PDO_MySQL.

Per il resto, l'interazione è simile, anche se gli oggetti e il codice sono differenti.

In caso di errore, per default PDO genera eccezioni di tipo **PDOException**, che possono essere catturate e gestite normalmente.

Per prima cosa, è necessario connettersi al DBMS e selezionare il database su cui operare. A questo scopo, si crea un oggetto *PDO* passandogli una *connection string* (simile a quella JDBC) e le

credenziali di connessione:

```
$conn = new PDO("mysql:host=host;dbname=database", "user", "password");
```

- *host* è l'indirizzo al quale risponde il server (MySQL in questo esempio), ad esempio localhost:3386
- *database* è il nome del database sul quale si desidera operare
- *username* e *password* sono le credenziali di un utente registrato nel DBMS che ha accesso al *database* indicato

La query SQL viene passata al DBMS come una semplice stringa di testo usando il metodo *query*:

```
$stmt = $conn->query("query")
```

dove *query* è un'istruzione SQL

Il valore di ritorno (`$stmt`) è FALSE in caso di errore. Per le istruzioni `SELECT`, la chiamata al metodo *query* ritorna un oggetto che permette di analizzare i risultati ottenuti.

È possibile iterare sulle righe restituite dalla query usando il metodo *fetch*:

```
while ($row = $stmt->fetch(PDO::FETCH_ASSOC)) {...}
```

La variabile `$row` è un array associativo indicizzato dai nomi delle colonne del record corrente.

Terminato l'uso della base di dati, si può chiudere la connessione corrispondente semplicemente eliminando ogni riferimento ad essa:

```
$conn = null
```

Prepared Statements

Invece di costruire lo statement ed eseguirlo:

```
$stmt = $conn->query("SELECT * FROM t WHERE ID=$id")
```

Lo prepariamo

```
$stmt = $conn->prepare("SELECT * FROM t WHERE ID=:id")
```

(dove ogni `?` costituisce un parametro)

Dopodichè assegniamo i parametri

```
$id = 2; $stmt->bindParam(":id", $id);
```

E infine eseguiamo lo statement risultante

```
$stmt->execute();
```

ora `$stmt` permette di accedere ai risultati della query, come nel caso non-prepared.

10. Sicurezza nei DBMS

Potenziali problemi di sicurezza derivanti dall'interfacciamento tra DBMS e linguaggi di programmazione

10.1. Alcune considerazioni sulla sicurezza

I DBMS sono spesso usati nelle **applicazioni web**, cioè in quelle applicazioni installate su un web server e utilizzate tramite un web browser.

Nella applicazioni web, **una delle più comuni problematiche di sicurezza è legata proprio all'interfacciamento scorretto con la base di dati**, ed è nota come **SQL Injection**.

Potete vedere, ad esempio, come si piazza la SQL Injection nella top ten degli attacchi alle applicazioni web: <https://owasp.org/www-project-top-ten>

Cerchiamo di capirla e di evitarla!

Per prima cosa, consideriamo che l'injection può avvenire solo quando **una query SQL viene "costruita", sotto forma di stringa, sulla base di parametri provenienti dall'utente**, magari inviati tramite un modulo su una pagina HTML.

10.2. SQL Injection

Schema di attacco

Ecco un esempio di SQL Injection in PHP. Immaginiamo di avere un modulo nel quale l'utente inserisce l'identificativo di documento, ricevendone in risposta il titolo.

Lo script PHP riceverà il **numero inviato dall'utente** (non preoccupatevi di COME a questo livello):

```
$id = $_GET('id')
```

Quindi costruirà la query di estrazione con una semplice concatenazione di stringhe:

```
$query = "SELECT titolo FROM documenti WHERE ID=$id"
```

Fin qui tutto bene. Se l'utente immette, ad esempio, "2" come identificativo, avremo la `$query` (corretta)

```
SELECT titolo FROM documenti WHERE ID=2
```

Ma se un utente malizioso inviasse, come identificativo, la stringa `2 OR 1=1`, la `$query` risultante sarebbe

```
SELECT titolo FROM documenti WHERE ID=2 OR 1=1
```

...e in questo caso estrarremmo i **titoli di tutti i documenti!**

Si può fare di peggio: se l'utente inviasse come identificativo la stringa `2; DROP TABLE documenti` la `$query` risultante sarebbe

```
SELECT titolo FROM documenti WHERE ID= 2; DROP TABLE documenti
```

... e verrebbe interpretata come la concatenazione di due query, la seconda delle quali **cancella l'intera tabella!**

Per finire, un esempio classico per un modulo di login nel quale l'utente inserisce username e password. La query che verifica se l'utente è presente nel database potrebbe essere (notate l'uso delle virgolette):

```
$query = "SELECT * FROM utenti WHERE username ='$username' AND password ='$password'"
```

Con un input normale, avremmo query del tipo

```
SELECT * FROM utenti WHERE username ='pinco' AND password ='jd89389erh'
```

Se invece inserissimo come password la stringa `' OR ''='` otterremmo la query

```
SELECT * FROM utenti WHERE username ='pinco' AND password =' ' OR ''=''
```

che estrae le informazioni di tutti gli utenti!

Altri esempi? Guardate su https://owasp.org/www-community/attacks/SQL_Injection

Difesa

Come difendersi?

Sanitizzando e controllando i parametri che vengono dall'esterno: ad esempio,

- se mi aspetto un **numero** (come nei primi esempi della slide precedente), devo verificare che sia un numero prima di immetterlo nella query.
- se mi aspetto una **stringa**, devo rimuovere o sottoporre a *escaping* i caratteri pericolosi, come i delimitatori.

Possiamo fare in modo che sia (anche) il DBMS ad eseguire questi controlli, tramite i ***prepared statements*** .

Infatti, prima di eseguire il prepared statement, i **parametri vengono rimpiazzati da valori**, ma non agendo sulla stringa SQL, bensì **passandoli al DBMS stesso e specificandone il tipo**.

In base al tipo dichiarato, **il DBMS eseguirà i controlli e le correzioni necessarie**.