

Metodologie informatiche per le discipline umanistiche

SQL Database

Coordinatore: Prof. Paolo Nesi
Docenti: Prof. Paolo Nesi
<http://www.dsi.unifi.it/~nesi>
Dr. Emanuele Bellini
ebellini@dsi.unifi.it



1

SQL

- SQL = **Structured Query Language** –
Linguaggio di Interrogazione Strutturato
- Contiene sia istruzioni di DDL (Data
Definition Language) sia di DML (Data
Manipulation Language)



2

SQL - storia

- prima proposta SEQUEL (1974);
- prime implementazioni in SQL/DS e Oracle (1981)
- dal 1983 ca. "standard di fatto"
- standard (1986, poi 1989 e infine 1992, 1999)
- ne esistono diverse implementazioni
 - **lo standard è recepito solo in parte (!!)**



3

SQL interattivo vs embedded

Pur essendo considerato un linguaggio avanzato di database, in realtà SQL richiede la presenza di un linguaggio ospite come C, Visual Basic, Java, Cobol, Fortran, PHP, etc.. poichè al suo interno non prevede strutture di controllo.

Può essere usato in modo:

- **Interattivo**, digitando direttamente dal prompt SQL o dalle interfacce dei DBMS il comando che viene immediatamente elaborato, interpretato ed eseguito.

- In modalità **embedded**, in cui le istruzioni SQL vengono inserite all'interno di un programma.



4

SQL

SQL si definisce **non procedurale** in quanto l'utente deve solo specificare quali dati desidera elaborare e non la modalità con cui devono essere individuati.

Infatti i comandi SQL, utilizzati per definire, visualizzare e aggiornare dati specificano solamente l'operazione da eseguire sui dati, mentre viene lasciata al sistema la definizione della procedura ottimale per eseguire l'operazione richiesta



5

SQL

SQL considera il database come un insieme di tabelle in **relazioni tra loro**. Più precisamente un database SQL è una directory che contiene i seguenti tipi di file:

- **Tabelle**: che sono la struttura del database
- **Viste**: o tabelle virtuali che consentono di costruire delle strutture formate da dati estratti dalle righe e colonne di una o più tabelle di base, che vengono aggiornate automaticamente al variare delle tabelle di base
- **Sinonimi** o nomi alternativi per le tabelle
- **Indici** che consentono accessi più rapidi



6

Tipi di dato

Carattere: singoli caratteri o stringhe, anche di lunghezza variabile

Bit: singoli booleani o stringhe

Numerici, esatti(Integer) e approssimati (Float/Double)

Data, ora, intervalli di tempo

Boolean (Vero/Falso)

BLOB, CLOB (binary/character large object): per grandi immagini e testi



7

Tipi di dato – DBMS Access

Testo: singoli caratteri o stringhe, anche di lunghezza variabile

Memo: testi lunghi

Numerico

Data/ora

Valuta

Contatore

Si/No: in pratica valori booleani



8

QUERY

Le query permettono di interrogare una o più tabelle estraendo anche attraverso filtri, una selezione dei campi, presentandoli in forma schematica (struttura di vista), definita dall'utilizzatore.

Esistono due tipi di query:

Query di vista: utilizzate nelle interrogazioni dei database per selezionare record che soddisfano a determinate condizioni, per correlare campi di record di database diversi, per filtrare dati necessari ad altre applicazioni, come stampa di prospetti, di etichette di schede.

Query di aggiornamento utilizzate appunto per aggiornare i dati di un archivio in funzione delle condizioni specificate nel file di query, consentendo di aggiungere, sostituire o cancellare i dati stessi.



9

Creare un DB/ attivare un DB

Prima di iniziare a creare le tabelle che formano un database occorre avere a disposizione un database atto a contenerle, cioè un directory su disco in cui verranno memorizzate tutte le informazioni relative al database stesso.

Il comando è:

create database nome database;

Se invece il database è già creato basterà attivarlo con il comando:

start database nome database



10

Aggiungere una tabella

■ Istruzione **CREATE TABLE**:

- definisce uno schema di relazione e ne crea un'istanza vuota
- permette di specificare attributi, domini e vincoli



11

Esempio: CREATE TABLE

```
CREATE TABLE nome tabella  
(nome colonna1 tipo1  
[, nome colonna2 tipo2]..);
```

Esempio

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



12

Eliminare una tabella

Questo comando cancella tutti gli indici e le viste associate alla tabella.

```
DROPE TABLE nome tabella
```



13

Aggiunta di una colonna in una tabella

Se ad un certo punto ci si accorge di aver tralasciato in fase di analisi, un campo significativo, è possibile modificare la struttura di una tabella, aggiungendo uno o più colonne con il comando:

```
ALTER TABLE nome tabella  
ADD (nome colonna1 tipo1[,nomecol2 tipo2]..);
```



14

Inserimento di dati in una tabella

Una volta definita la struttura di una tabella si passa all'operazione di inserimento dei dati sotto forma di nuove righe con il comando insert nel formato:

```
INSERT INTO nome tabella  
VALUES (elenco valori relativi alle colonne);
```

Esempio

```
Insert into ANAGRAFE values ("Emanuele", "Bellini", "Via", "Pinco Pallino");
```

In questo caso si prevede che la tabella ANAGRAFE sia fatta dei campi: Nome, Cognome, TipoStrada, NomeStrada nella sequenza riportata



15

Modifica di dati in una tabella

```
UPDATE nome tabella  
SET nome colonna=espressione  
[,nome colonna2=espressione2]  
[WHERE condizione di ricerca]
```

Esempio

```
update ANAGRAFE  
Set nome="Luca"  
Where nome="Emanuele" and cognome="Bellini"
```



16

Cancellare dati in una tabella

```
DELETE FROM nome tabella  
[WHERE condizione di ricerca]
```

Esempio

```
Delete from ANAGRAFE  
Where nome="Emanuele" and cognome="Bellini"
```

NB: La cancellazione non è recuperabile (salvo usare in backup del DB), quindi prima di lanciare il comando verificare bene che le condizioni della "where" soddisfino i criteri di selezione. Lo si può verificare usando una Select con gli stessi criteri e verificare che i record presentati siano quelli che si vuole eliminare.



17

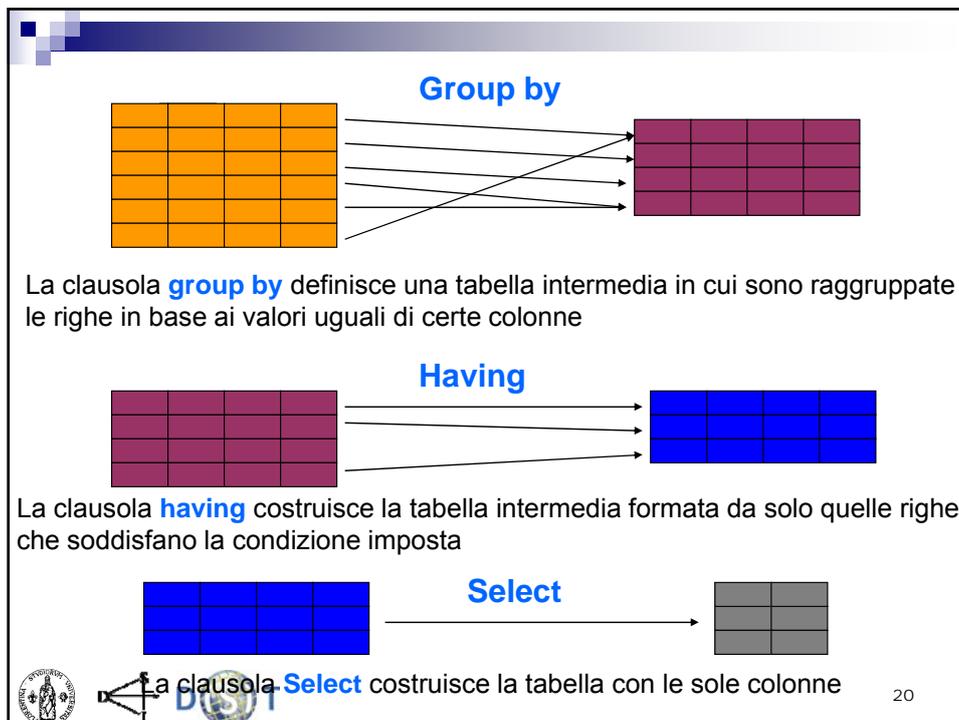
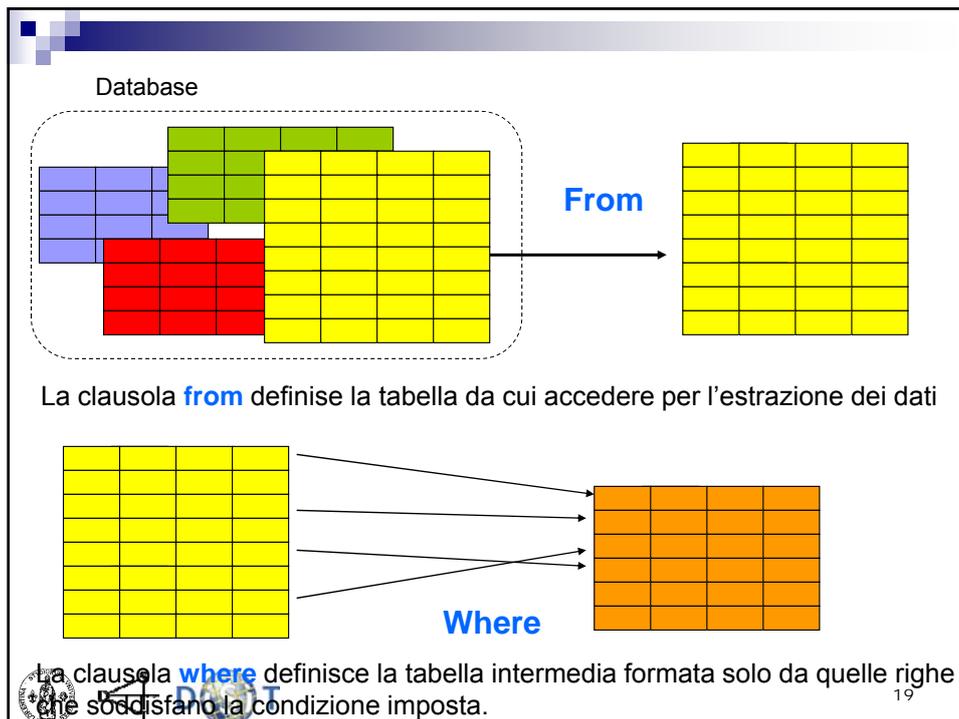
Select

```
SELECT [all/distinct] lista colonne/*  
FROM nome tabella/vista  
[WHERE condizione di ricerca]  
[GROUP BY nome colonna [,nome colonna..]]  
[HAVING condizione di ricerca]  
[ORDER BY nome colonna/intero [asc/desc]  
 [,nome colonna/intero [asc/desc]...]
```

L'esecutore, quando incontra un comando select, esamina le clausole in esso contenute in un ordine che non rispetta quell con cui le clausole stesse compaiono nel comando. Infatti l'ordine di elaborazione segue una logica che, partendo dalle tabelle iniziali (clausola from), ad ogni passo (esecuzione delle clausole) Riduce o trasforma le tabelle precedenti in altre tabelle intermedie che rappresentano un punto di partenza per la clausola



18



La clausola where

Where condizione di ricerca

Dove condizione di ricerca rappresenta una qualsiasi espressione logica

```
Select Cognome, voto
From ANAGRAFE, DIPLOMAT
Where ANAGRAFE.MATRICOLA=DIPLOMAT.MATRICOLA
```

Questo comando produrrà la tabella contenente in ogni riga il cognome dello studente ed il voto da lui sostenuto. In pratica la clausola where, partendo dalla tabella di combinazione Prodotta dalla clausola from, ha selezionato solo le righe in cui i campi MATRICOLA Presentavano lo

stesso valore



21

Operatori

Matematici: +, -, *, /

Relazione: <, >, =, <> (diverso da), <=(minore o uguale a), >=(maggiore o uguale a)

Logici: and (coniunzione), or (disgiunzione), not (negazione)

Stringa: + concatenamento
se A="a" e B="b" allora A+B fornirà "a b"



22

Operatori SQL - Between

esp `Between esp1 and esp 2`

Equivale all'espressione esp compreso tra esp1 e esp2

```
Select cognome, nome from ANAGRAFE, DIPLOMAT
Where (ANAGRAFE.MATRICOLA=DIPLOMAT.MATRICOLA)
and (DIPLOMAT.VOTO between 41 and 48);
```

Forinsce l'elenco dei diplomati con voto compreso tra il 42 e il 48



23

Operatori SQL - In

esp `in (val1, val2,..)`

Equivale all'espressione esp assume uno dei valori riportati tra parentesi

```
Select cognome, nome from ANAGRAFE, DIPLOMAT
Where (ANAGRAFE.MATRICOLA=DIPLOMAT.MATRICOLA)
And
(ANAGRAFE.CITTA IN ("Milano", "Firenze"));
```

Forinsce l'elenco dei diplomati abitanti a Firenze e Milano



24

Operatori SQL - like

like

Consente delle maschere di ricerca utilizzando i caratteri jolly % e _
La stringa di ricerca che contiene caratteri jolly va racchiusa tra apici e non
Tra virgolette

```
Select cognome, nome from ANAGRAFE, DIPLOMAT
Where (ANAGRAFE.MATRICOLA=DIPLOMAT.MATRICOLA)
And
(ANAGRAFE.COGNOME like 'A%'),
Fornisce l'elenco di tutti i diplomati che iniziano con la lettera A
```



25

Operatori SQL - like

like

```
Select cognome, nome from ANAGRAFE, DIPLOMAT
Where (ANAGRAFE.MATRICOLA=DIPLOMAT.MATRICOLA)
And
(ANAGRAFE.COGNOME like '_I%'),
```

Fornisce l'elenco di tutti i diplomati la cui seconda lettera è la I



26

Clausola having

Having condizione di ricerca

Assomiglia alla clausola **where**, am mentre la **where** elabora la tabella intermedia prodotta dalla **from**, la **having** elabora quella restituita dalla **group by**



27

Clausola order by

Order by nome colonna asc/desc

```
Select cognome, nome from ANAGRAFE, DIPLOMAT
Where (ANAGRAFE.MATRICOLA=DIPLOMAT.MATRICOLA)
Order by Voto desc;
```

Restituisce l'elenco dei diplomati, ordinato rispetto al voto



28

Funzioni

Sono funzioni aggregate sql che possono essere utilizzate nelle espressioni contenute nel comando **select**

Avg([all/distinct] nome colonna)

Calcola la media aritmetica dei valori di una colonna numerica nelle righe selezionate

Count([*/distinc] nome colonna)

Conta il numero di righe selezionate in una query

Max([all/distinc] nome colonna)

Trova il valore massimo in una colonna specificata, colonna di tipo numerico, carattere o data



29

Funzioni

Min([all/distinc] nome colonna)

Trova il valore minimo in una colonna specificata del tipo prima indicato

Sum([all/distinc] nome colonna)

Somma i valori di una colonna numerica nelle righe selezionate



30

Vincoli intra-relazionali

- **NON NULLO**
- **UNICO**
- **CHIAVE PRIMARIA** (una sola, implica UNICO e NON NULLO)



31

Vincoli interrelazionali

- **INTEGRITA' REFERENZIALE**: i valori presenti per un attributo in una certa tabella (slave) devono essere già presenti in un'altra tabella di riferimento (master)
- E' possibile definire politiche di reazione alla violazione (azioni „compensative“)
- In assenza di politiche specifiche l'operazione (cancellazione o modifica) che causerebbe la violazione non viene consentita



32

Esempio

- Definiamo le tabelle relative agli schemi
- Studente(Matricola, Nome, Cognome, DataNascita)
- Corso(Codice, Titolo, Docente)
- Esame(Studente, Corso, Data, Voto)

- Quali sono i vincoli che devono essere soddisfatti ?



33

Esempio

```
select nome, età,
reddito
from persone
where età < 30
```

Persone

| Nome | Età | Reddito |
|---------|-----|---------|
| Andrea | 27 | 21 |
| Aldo | 25 | 15 |
| Maria | 55 | 42 |
| Anna | 50 | 35 |
| Filippo | 26 | 30 |
| Luigi | 50 | 40 |
| Franco | 60 | 20 |
| Olga | 30 | 41 |
| Sergio | 85 | 35 |
| Luisa | 75 | 87 |



34

Persone

| Nome | Età | Reddito | |
|---------|-----|---------|---------------|
| Andrea | 27 | 21 | eta < 30 ? si |
| Aldo | 25 | 15 | eta < 30 ? si |
| Maria | 55 | 42 | eta < 30 ? no |
| Anna | 50 | 35 | eta < 30 ? no |
| Filippo | 26 | 30 | eta < 30 ? si |
| Luigi | 50 | 40 | eta < 30 ? no |
| Franco | 60 | 20 | eta < 30 ? no |
| Olga | 30 | 41 | eta < 30 ? no |
| Sergio | 85 | 35 | eta < 30 ? no |
| Luisa | 75 | 87 | eta < 30 ? no |

select nome,
età, reddito
from persone
where eta < 30



35

Uso espressioni aritmetiche

```
SQL> SELECT ename, sal, sal+300
      FROM emp;
```

| ENAME | SAL | exp |
|--------|------|------|
| KING | 5000 | 5300 |
| BLAKE | 2850 | 3150 |
| CLARK | 2450 | 2750 |
| JONES | 2975 | 3275 |
| MARTIN | 1250 | 1550 |
| ALLEN | 1600 | 1900 |
| ... | | |

14 rows selected.



36

Precedenza operatori

```
SQL> SELECT ename, sal, 12*sal+100
2 FROM emp;
```

| ENAME | SAL exp | |
|--------|---------|-------|
| ----- | ----- | ----- |
| KING | 5000 | 60100 |
| BLAKE | 2850 | 34300 |
| CLARK | 2450 | 29500 |
| JONES | 2975 | 35800 |
| MARTIN | 1250 | 15100 |
| ALLEN | 1600 | 19300 |
| ... | | |

14 rows selected.



37

Uso delle parentesi

```
SQL> SELECT ename, sal, 12*(sal+100)
2 FROM emp;
```

| ENAME | SAL exp | |
|--------|---------|-------|
| ----- | ----- | ----- |
| KING | 5000 | 61200 |
| BLAKE | 2850 | 35400 |
| CLARK | 2450 | 30600 |
| JONES | 2975 | 36900 |
| MARTIN | 1250 | 16200 |
| ... | | |

14 rows selected.



38

Alias delle colonne

- Ridenominare il nome di una colonna
 - Implementa l'operatore ρ (Ridenominazione) dell'algebra relazionale
- L'alias deve seguire immediatamente il nome di una colonna (SENZA VIRGOLA)
 - può essere usata opzionalmente la parola chiave AS tra il nome della colonna e l'alias
- Richiede doppio apice se l'alias ha degli spazi



39

Esempio

```
SQL> SELECT ename AS name, sal salary
       2 FROM emp;
```

```
NAME          SALARY
-----
...
```

```
SQL> SELECT ename "Name",
       2          sal*12 "Annual Salary"
       3 FROM emp;
```

```
Name          Annual Salary
-----
...
```



40

SELECT abbreviazioni

```
□ select nome, reddito  
from persone  
where eta < 30
```

```
select p.nome as nome,  
       p.reddito as reddito  
from persone p  
where p.eta < 30
```



41

SELECT con abbreviazioni

- ```
select nome, età, reddito
from persone
where eta < 30
```
- ```
select *  
from persone  
where eta < 30
```



42

Selezione con espressioni

```
select Reddito/2 as redditoSemestrale  
from Persone  
where Nome = 'Luigi'
```



43

Selezione con condizione complessa

```
select *  
from persone  
where reddito > 25  
and (eta < 30 or eta > 60)
```



44

| Persone | | |
|---------|-----|---------|
| Nome | Età | Reddito |
| Andrea | 27 | 21 |
| Aldo | 25 | 15 |
| Maria | 55 | 42 |
| Anna | 50 | 35 |
| Filippo | 26 | 30 |
| Luigi | 50 | 40 |
| Franco | 60 | 20 |
| Olga | 30 | 41 |
| Sergio | 85 | 35 |
| Luisa | 75 | 87 |

RISULTATO INTERROGAZIONE PRECEDENTE ??

RICORDIAMO:
LE CONDIZIONI VENGONO VERIFICATE RIGA PER RIGA



45

Operatore LIKE

- LIKE è usato per effettuare ricerche *wildcard* di una stringa di valori.
- Le condizioni di ricerca possono contenere sia letterali, caratteri o numeri.
 - % denota zero o più caratteri.
 - _ denota un carattere.

```
SQL> SELECT   ename
2 FROM       emp
3 WHERE      ename LIKE 'S%';
```



46

Predicato BETWEEN

- Espr1 [NOT] BETWEEN Espr2 AND Espr3
- Equivale a
 - [NOT] Espr2 ≤ Espr1 AND Espr1 ≤ Espr3



47

Uso operatore IN

- E' usato per selezionare righe che hanno un attributo che assume valori contenuti in una lista.

```
SQL> SELECT empno, ename, sal, mgr
2 FROM emp
3 WHERE mgr IN (7902, 7566, 7788);
```

| EMPNO | ENAME | SAL | MGR |
|-------|-------|------|------|
| 7902 | FORD | 3000 | 7566 |
| 7369 | SMITH | 800 | 7902 |
| 7788 | SCOTT | 3000 | 7566 |
| 7876 | ADAMS | 1100 | 7788 |



48

Gestione valori nulli

Impiegati

| Matricola | Cognome | Filiale | Età |
|-----------|---------|---------|------|
| 7309 | Rossi | Roma | 32 |
| 5998 | Neri | Milano | 45 |
| 9553 | Bruni | Milano | NULL |

- Gli impiegati la cui età è o potrebbe essere maggiore di 40



49

Gestione valori nulli

Impiegati

| Matricola | Cognome | Filiale | Età |
|-----------|---------|---------|------|
| 5998 | Neri | Milano | 45 |
| 9553 | Bruni | Milano | NULL |

- Gli impiegati la cui età è o potrebbe essere maggiore di 40

```
select *
from impiegati
where eta > 40 or eta is null
```



50

Gestione valori nulli

- Per verificare il valore nullo non si usano i normali operatori di confronto (= uguale e <> diverso)
- Operatori speciali
 - IS NULL e IS NOT NULL
 - WHERE stipendio <> NULL
 - WHERE stipendio IS NOT NULL



51

Selezione, proiezione e join

- Istruzioni SELECT con una sola relazione nella clausola FROM permettono di realizzare:
 - selezioni, proiezioni, ridenominazioni (per modificare temporaneamente il nome di un attributo o di una tabella)
- con più relazioni nella FROM si realizzano prodotti cartesiani e join



52

SQL e algebra relazionale

- $R1(A1,A2) R2(A3,A4)$

```
SELECT R1.A1, R2.A4
FROM R1, R2
WHERE R1.A2 = R2.A3
```

- prodotto cartesiano (FROM)
- selezione (WHERE)
- proiezione (SELECT)



53

SQL e algebra relazionale

- $R1(A1,A2) R2(A3,A4)$

```
SELECT R1.A1, R2.A4
FROM R1, R2
WHERE R1.A2 = R2.A3
```

$$\pi_{A1,A4} (\sigma_{A2=A3} (R1 \text{ JOIN } R2))$$


54

- possono essere necessarie ridenominazioni
 - nel prodotto cartesiano
 - nella target list

```
SELECT X.A1 AS B1, ...
FROM R1 X, R2 Y, R1 Z
WHERE X.A2 = Y.A3 AND ...
```



55

- Self JOIN su R1

```
SELECT X.A1 AS B1, Y.A4 AS B2
FROM R1 X, R2 Y, R1 Z
WHERE X.A2 = Y.A3 AND Y.A4 = Z.A1
```

$$\delta_{B1, B2 \leftarrow A1, A4} \left(\pi_{A1, A4} \left(\sigma_{A2 = A3 \text{ AND } A4 = C1} \left(R1 \text{ JOIN } R2 \text{ JOIN } \delta_{C1, C2 \leftarrow A1, A2} (R1) \right) \right) \right)$$


56

SQL: esecuzione delle interrogazioni

- Le espressioni SQL sono dichiarative = descrivono il risultato da raggiungere
- In pratica, i DBMS eseguono le operazioni in modo efficiente, ad esempio:
 - eseguono le selezioni al più presto
 - se possibile, eseguono join e non prodotti cartesiani



57

SQL: specifiche delle interrogazioni

- La capacità dei DBMS di "ottimizzare" le interrogazioni, rende (di solito) non necessario preoccuparsi dell'efficienza quando si specifica un'interrogazione
- È perciò più importante preoccuparsi della chiarezza (anche perché così è più difficile sbagliare ...)



58

Proiezione, attenzione

- cognome e filiale di tutti gli impiegati

| Matricola | Cognome | Filiale | Stipendio |
|-----------|---------|---------|-----------|
| 7309 | Neri | Napoli | 55 |
| 5998 | Neri | Milano | 64 |
| 9553 | Rossi | Roma | 44 |
| 5698 | Rossi | Roma | 64 |



59

```
select
  cognome, filiale
from impiegati
```

| Cognome | Filiale |
|---------|---------|
| Neri | Napoli |
| Neri | Milano |
| Rossi | Roma |
| Rossi | Roma |

```
select distinct
  cognome, filiale
from impiegati
```

| Cognome | Filiale |
|---------|---------|
| Neri | Napoli |
| Neri | Milano |
| Rossi | Roma |

Il risultato non è di tipo insiemistico, cioè può contenere duplicati
Per eliminare i duplicati si usa **distinct**



60

| Maternità | | | Persone | | |
|-----------|---------|--|---------|-----|---------|
| Madre | Figlio | | Nome | Età | Reddito |
| Luisa | Maria | | Andrea | 27 | 21 |
| Luisa | Luigi | | Aldo | 25 | 15 |
| Anna | Olga | | Maria | 55 | 42 |
| Anna | Filippo | | Anna | 50 | 35 |
| Maria | Andrea | | Filippo | 26 | 30 |
| Maria | Aldo | | Luigi | 50 | 40 |
| | | | Franco | 60 | 20 |
| | | | Olga | 30 | 41 |
| | | | Sergio | 85 | 35 |
| | | | Luisa | 75 | 87 |

| Paternità | | |
|-----------|---------|--|
| Padre | Figlio | |
| Sergio | Franco | |
| Luigi | Olga | |
| Luigi | Filippo | |
| Franco | Andrea | |
| Franco | Aldo | |

61

Selezione, proiezione e join

- I padri di persone che guadagnano più di venti milioni

```
select distinct paternità.padre
from persone, paternità
where persone.reddito > 20
```

Prodotto cartesiano

Prodotto cartesiano di due tabelle =
tutte le possibili combinazioni di tuple

62

| Persone | | | | | |
|-----------|--------|--------|---------|-----|---------|
| Paternità | Padre | Figlio | Nome | Età | Reddito |
| | Sergio | Franco | Andrea | 27 | 21 |
| | Sergio | Franco | Aldo | 25 | 15 |
| | Sergio | Franco | Maria | 55 | 42 |
| | Sergio | Franco | Anna | 50 | 35 |
| | Sergio | Franco | Filippo | 26 | 30 |
| | Sergio | Franco | Luigi | 50 | 40 |
| | Sergio | Franco | Franco | 60 | 20 |
| | Sergio | Franco | Olga | 30 | 41 |
| | Sergio | Franco | Sergio | 85 | 35 |
| | Sergio | Franco | Luisa | 75 | 87 |
| | Luigi | Olga | Andrea | 27 | 21 |
| | Luigi | Olga | Aldo | 25 | 15 |
| | ... | ... | ... | ... | ... |

63

| Persone | | | | | |
|-----------|--------|--------|---------|-----|---------|
| Paternità | Padre | Figlio | Nome | Età | Reddito |
| | Sergio | Franco | Andrea | 27 | 21 |
| | Sergio | Franco | Aldo | 25 | 15 |
| | Sergio | Franco | Maria | 55 | 42 |
| | Sergio | Franco | Anna | 50 | 35 |
| | Sergio | Franco | Filippo | 26 | 30 |
| | Sergio | Franco | Luigi | 50 | 40 |
| | Sergio | Franco | Franco | 60 | 20 |
| | Sergio | Franco | Olga | 30 | 41 |
| | Sergio | Franco | Sergio | 85 | 35 |
| | Sergio | Franco | Luisa | 75 | 87 |
| | Luigi | Olga | Andrea | 27 | 21 |
| | Luigi | Olga | Olga | 30 | 41 |
| | ... | ... | ... | ... | ... |

64

Condizioni di join

```
select distinct paternità.padre
from persone, paternità
where paternità.figlio = persone.nome
and reddito > 20
```

Join = sottoinsieme del prodotto cartesiano di due tabelle

```
select distinct padre
from persone, paternità
where figlio = nome and reddito > 20
```

Ogni nome di attributo compare in una sola tabella



65

Padre e madre di ogni persona

```
select paternità.figlio, padre, madre
from maternità, paternità
where paternità.figlio = maternità.figlio
```

Attenzione ai nomi di attributi che compaiono in più tabelle



66

Ridenominazione

- Le persone che guadagnano più dei rispettivi padri;
mostrare nome, reddito e reddito del padre

```
select f.nome, f.reddito, p.reddito
from persone p, paternita, persone f
where p.nome = padre and
      figlio = f.nome and
      f.reddito > p.reddito
```

Ridenominazione: è più comodo usare abbreviazioni per i nomi delle tabella

Occorre distinguere occorrenze diverse della stessa tabella



67

SELECT, con ridenominazione del risultato

```
select figlio, f.reddito as reddito,
      p.reddito as redditoPadre
from persone p, paternita, persone f
where p.nome = padre and figlio = f.nome
      and f.reddito > p.reddito
```



68

Join esplicito

- Padre e madre di ogni persona

```
select paternita.figlio,padre, madre
from maternita, paternita
where paternita.figlio = maternita.figlio
```

```
select madre, paternita.figlio, padre
from maternita join paternita on
paternita.figlio = maternita.figlio
```

- Non è sempre implementato



69

SELECT con join esplicito, sintassi

```
SELECT ...
FROM Tabella { ... JOIN Tabella ON CondDiJoin }, ...
[ WHERE AltraCondizione ]
```



70

- Le persone che guadagnano più dei rispettivi padri; mostrare nome, reddito e reddito del padre

```
select f.nome, f.reddito, p.reddito
from persone p, paternita, persone f
where p.nome = padre and
      figlio = f.nome and
      f.reddito > p.reddito
```

```
select f.nome, f.reddito, p.reddito
from persone p join paternita on p.nome = padre
join persone f on figlio = f.nome
where f.reddito > p.reddito
```



71

Ordinamento del risultato

- Nome e reddito delle persone con meno di trenta anni **in ordine alfabetico**

```
select nome, reddito
from persone
where eta < 30
order by nome
```



72

```
select nome, reddito
from persone
where eta < 30
```

Persone

| Nome | Reddito |
|---------|---------|
| Andrea | 21 |
| Aldo | 15 |
| Filippo | 30 |

```
select nome, reddito
from persone
where eta < 30
order by nome
```

Persone

| Nome | Reddito |
|---------|---------|
| Aldo | 15 |
| Andrea | 21 |
| Filippo | 30 |



73

Metodologie informatiche per le discipline umanistiche

SQL Database

Coordinatore: Prof. Paolo Nesi
 Docenti: Prof. Paolo Nesi
<http://www.dsi.unifi.it/~nesi>
 Dr. Emanuele Bellini
ebellini@dsi.unifi.it



74