Basi di dati

Capitolo 4:

SQL: concetti base

1/125

SQL: "storia"

- prima proposta SEQUEL (1974);
- prime implementazioni in SQL/DS e Oracle (1981)
- dal 1983 circa "standard di fatto"
- standard (1986, poi 1989, 1992, 1999, 2003, 2006, 2008, 2011 ...)
 - recepito solo in parte !! (Vedi per un confronto http://troels.arvin.dk/db/rdbms/)

Definizione dei dati in SQL

vediamo gli aspetti essenziali, non i dettagli

SQL

ora "nome proprio", originariamente "Structured Query Language"
linguaggio con varie funzionalità:

contiene sia il DDL sia il DML

ne esistono varie versioni

- Istruzione CREATE TABLE:
 - definisce uno <u>schema di relazione</u> e ne crea un'istanza vuota
 - specifica:
 - attributi
 - domini
 - vincoli

3/125

4/125

2/125

CREATE TABLE, esempio

CREATE TABLE Impiegato(

Matricola CHAR(6) PRIMARY KEY,
Nome CHAR(20) NOT NULL,
Cognome CHAR(20) NOT NULL,
Dipart CHAR(15),

Stipendio NUMERIC(9) DEFAULT 0,

FOREIGN KEY(Dipart) REFERENCES
Dipartimento(NomeDip),
UNIQUE (Cognome,Nome)

DB2 vuole NOT NULL per la chiave primaria

Domini

- Domini elementari (predefiniti)
- Domini definiti dall'utente (semplici, ma riutilizzabili)

6/125

Domini elementari

- Carattere: singoli caratteri o stringhe, anche di lunghezza variabile
- Numerici, esatti e approssimati
- Data, ora, intervalli di tempo
- Introdotti in SQL:1999:
 - Boolean
 - BLOB, CLOB (binary/character large object): per grandi immagini e testi

7/125

CREATE DOMAIN, esempio

CREATE DOMAIN Voto
AS SMALLINT DEFAULT NULL
CHECK (value >=18 AND value <= 30)

- note:
 - Mimer OK
 - SQLServer, DB2 no

9/125

UNIQUE e PRIMARY KEY

- due forme:
 - nella definzione di un attributo, se forma da solo la chiave
 - come elemento separato

Definizione di domini

- Istruzione CREATE DOMAIN:
 - definisce un dominio (semplice), utilizzabile in definizioni di relazioni, anche con vincoli e valori di default

Vincoli intrarelazionali

- NOT NULL
- UNIQUE definisce chiavi
- PRIMARY KEY: chiave primaria
 - una sola, implica NOT NULL
 - DB2 non rispetta lo standard
- CHECK, vedremo più avanti

10/125

8/125

CREATE TABLE, esempio

PRIMARY KEY nella definizione dell'attributo

CREATE TABLE Impiegato (

Matricola CHAR(6) PRIMARY KEY,

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

Dipart CHAR(15),

Stipendio NUMERIC(9) DEFAULT 0,

FOREIGN KEY(Dipart) REFERENCES

Dipartimento (Nome Dip),

UNIQUE (Cognome, Nome)

)

12/125

PRIMARY KEY, alternative

- 1) Matricola CHAR(6) PRIMARY KEY
- Matricola CHAR(6),
 PRIMARY KEY (Matricola)

13/125

CREATE TABLE, esempio

Vincolo intrarelazionale UNIQUE

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

FOREIGN KEY(Dipart) REFERENCES Dipartimento(NomeDip), UNIQUE (Cognome,Nome)

15/125

Vincoli interrelazionali

- CHECK, vedremo più avanti
- REFERENCES e FOREIGN KEY permettono di definire vincoli di integrità referenziale
- di nuovo, due sintassi

)

- · per singoli attributi
- su più attributi
- E' possibile definire politiche di reazione alla violazione

CREATE TABLE, esempio

Due attributi come PRIMARY KEY

CREATE TABLE Impiegato(

Nome CHAR(20), Cognome CHAR(20),

Dipart CHAR(15),

Stipendio NUMERIC(9) DEFAULT 0,

FOREIGN KEY(Dipart) REFERENCES
Dipartimento(NomeDip),
PRIMARY KEY (Cognome,Nome)

14/125

Chiavi su più attributi, attenzione

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

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

Non è la stessa cosa!

16/125

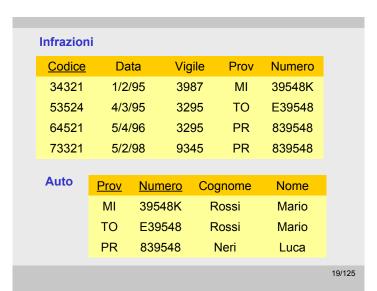
Infrazioni

<u>Codice</u>	Data	Vigile	Prov	Numero
34321	1/2/95	3987	MI	39548K
53524	4/3/95	3295	TO	E39548
64521	5/4/96	3295	PR	839548
73321	5/2/98	9345	PR	839548

Vigili

<u>Matricola</u>	Cognome	Nome
3987	Rossi	Luca
3295	Neri	Piero
9345	Neri	Mario
7543	Mori	Gino

18/125



Modifiche degli schemi

ALTER DOMAIN ALTER TABLE DROP DOMAIN DROP TABLE

...

DDL, in pratica

 In molti sistemi si utilizzano strumenti diversi dal codice SQL per definire lo schema della base di dati

CREATE TABLE, esempio

```
CREATE TABLE Infrazioni(

Codice CHAR(6) NOT NULL PRIMARY KEY,
Data DATE NOT NULL,
Vigile INTEGER NOT NULL

REFERENCES Vigili(Matricola),
Provincia CHAR(2),
Numero CHAR(6),

FOREIGN KEY(Provincia, Numero)

REFERENCES Auto(Provincia, Numero))
```

Definizione degli indici

- è rilevante dal punto di vista delle prestazioni
- ma è a livello fisico e non logico
- in passato era importante perché in alcuni sistemi era l'unico mezzo per definire chiavi
- CREATE INDEX

22/125

SQL, operazioni sui dati

- · interrogazione:
 - SELECT
- modifica:

21/125

• INSERT, DELETE, UPDATE

23/125 24/125

Istruzione SELECT (versione base)

SELECT ListaAttributi FROM ListaTabelle [WHERE Condizione]

- clausola SELECT (chiamata target list)
- clausola FROM
- clausola WHERE

25/125

Selezione e proiezione

 Nome e reddito delle persone con meno di trenta anni

$$PROJ_{Nome, Reddito}(SEL_{Eta < 30}(Persone))$$

SELECT nome, reddito FROM persone WHERE eta < 30

27/125

Selezione, senza proiezione

 Nome, età e reddito delle persone con meno di trenta anni

$$\mathsf{SEL}_{\mathsf{Eta} < 30}(\mathsf{Persone})$$

select *
from persone
where eta < 30

Maternità	Madre	Figlio	Doroono			
	Luisa	Maria	Persone			
	Luisa	Luigi	Nome	Età	Reddito	
	Anna	Olga	Andrea	27	21	
	Anna	Filippo	Aldo	25	15	
	Maria	Andrea	Maria	55	42	
	Maria	Aldo	Anna	50	35	
Paternità	Padre	Figlio	Filippo	26	30	
	Sergio	Franco	Luigi	50	40	
	Luigi	Olga	Franco	60	20	
	Luigi	Filippo	Olga	30	41	
	Franco	Andrea	Sergio	85	35	
	Franco	Aldo	Luisa	75	87	
					:	26/125

SELECT, abbreviazioni

select nome, reddito from persone where eta < 30

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

SELECT, abbreviazioni

select *
from persone
where eta < 30

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

29/125

30/125

Proiezione, senza selezione

 Nome e reddito di tutte le persone PROJ_{Nome, Reddito}(Persone)

select nome, reddito from persone

31/125

Espressioni nella target list

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

33/125

Condizione "LIKE"

 Le persone che hanno un nome che inizia per 'A' e ha una 'd' come terza lettera

select *
from persone
where nome like 'A_d%'

SELECT, abbreviazioni

• R(A,B)

select * from R

equivale (intuitivamente) a select X.A as A, X.B as B from R X where true

Condizione complessa

32/125

34/125

36/125

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

Gestione dei 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

Gestione dei 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

 $\mathsf{SEL}_{\,(\mathsf{Et\grave{a}}\,\mathsf{>}\,40)\,\mathsf{OR}\,(\mathsf{Et\grave{a}}\,\mathsf{IS}\,\mathsf{NULL})}\,\,\,(\mathsf{Impiegati})$

37/125

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

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

SEL Età > 40 OR Età IS NULL (Impiegati)

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

38/125

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			64

PROJ Cognome, Filiale (Impiegati)

39/125

Proiezione, attenzione

• cognome e filiale di tutti gli impiegati

Cognome	Filiale
Neri	Napoli
Neri	Milano
Rossi	Roma

PROJ Cognome, Filiale (Impiegati)

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
Pocci	Doma

42/125

40/125

Selezione, proiezione e join

- Istruzioni SELECT con una sola relazione nella clausola FROM permettono di realizzare:
 - selezioni, proiezioni, ridenominazioni
- con più relazioni nella FROM si realizzano join (e prodotti cartesiani)

• proiezione (SELECT)

selezione (WHERE)

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

from R1, R2

select distinct R1.A1, R2.A4

where R1.A2 = R2.A3

prodotto cartesiano (FROM)

...

43/125

SQL e algebra relazionale, 2

• R1(A1,A2) R2(A3,A4)

select R1.A1, R2.A4 from R1, R2 where R1.A2 = R2.A3

PROJ A1.A4 (SELA2=A3 (R1 JOIN R2))

 possono essere necessarie ridenominazioni

SQL e algebra relazionale

- nel prodotto cartesiano
- nella target list

select X.A1 AS B1, ... from R1 X, R2 Y, R1 Z where X.A2 = Y.A3 AND ...

45/125

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

```
REN _{B1,B2\leftarrow A1,A4} (
PROJ _{A1,A4} (SEL _{A2\,=\,A3\,\,\text{AND}\,\,A4\,=\,C1} (
R1 JOIN R2

JOIN REN _{C1,C2\,\leftarrow\,A1,A2} (R1))))
```

SQL: esecuzione delle interrogazioni

- Le espressioni SQL sono dichiarative e noi ne stiamo vedendo la semantica
- 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

47/125

48/125

44/125

SQL: specifica 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 ...)

49/125

51/125

Selezione, proiezione e join

I padri di persone che guadagnano più di 20

```
\begin{array}{c} \mathsf{PROJ}_{\mathsf{Padre}}(\mathsf{paternita}\\ \mathsf{JOIN}_{\mathsf{Figlio}\, = \mathsf{Nome}}\\ \mathsf{SEL}_{\mathsf{Reddito} > 20}\left(\mathsf{persone}\right)) \end{array}
```

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

```
\begin{aligned} \mathsf{PROJ}_{\mathsf{Nome, Reddito, RP}} & (\mathsf{SEL}_{\mathsf{Reddito} > \mathsf{RP}} \\ & (\mathsf{REN}_{\mathsf{NP, EP, RP} \leftarrow \mathsf{Nome, Eta, Reddito}} (\mathsf{persone}) \\ & \mathsf{JOIN}_{\mathsf{NP=Padre}} \\ & (\mathsf{paternita\ JOIN}_{\mathsf{Figlio\ =Nome}} \ \mathsf{persone}))) \end{aligned}
```

Maternità	Madre	Figlio				
	Luisa	Maria	Persone			
	Luisa	Luigi	Nome	Età	Reddito	
	Anna	Olga	Nome	⊏la	Reduito	
	Anna	Filippo	Andrea	27	21	
	Maria	Andrea	Aldo	25	15	
			Maria	55	42	
	Maria	Aldo				
			Anna	50	35	
Paternità	Padre	Figlio	Filippo	26	30	
	Sergio	Franco	Luigi	50	40	
	Luigi	Olga	Franco	60	20	
	Luigi	Filippo	Olga	30	41	
	Franco	Andrea	Sergio	85	35	
	Franco	Aldo	Luisa	75	87	
						50/125

Selezione, proiezione e join

I padri di persone che guadagnano più di 20

```
\begin{array}{c} \mathsf{PROJ}_{\mathsf{Padre}}(\mathsf{paternita}\\ \mathsf{JOIN}_{\mathsf{Figlio}\,=\mathsf{Nome}}\\ \mathsf{SEL}_{\mathsf{Reddito}>20}\left(\mathsf{persone}\right)) \end{array}
```

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

52/125

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

```
\begin{aligned} & \mathsf{PROJ}_{\mathsf{Nome, Reddito, RP}} \left( \mathsf{SEL}_{\mathsf{Reddito} > \mathsf{RP}} \right. \\ & \left. \left( \mathsf{REN}_{\mathsf{NP, EP, RP} \leftarrow \mathsf{Nome, Eta, Reddito}} (\mathsf{persone}) \right. \\ & \left. \mathsf{JOIN}_{\mathsf{NP=Padre}} \right. \\ & \left. \left( \mathsf{paternita\ JOIN}_{\mathsf{Figlio\ = Nome}} \right. \left. \mathsf{persone}) \right) \right) \end{aligned}
```

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, 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

Join esplicito

• Padre e madre di ogni persona

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

55/125

56/125

Join esplicito

· Padre e madre di ogni persona

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

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

57/125

58/125

SELECT con join esplicito, sintassi

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

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

JOIN ESPLICITO

JOIN e CONDIZIONI nella clausola WHERE

59/125

 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 join paternita on p.nome = padre) join persone f on figlio = f.nome where f.reddito > p.reddito 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 join paternita on p.nome = padre) join persone f on figlio = f.nome where f.reddito > p.reddito

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

61/125

Ulteriore estensione: join naturale (meno diffuso)

 $\begin{array}{l} \mathsf{PROJ}_{\mathsf{Figlio},\mathsf{Padre},\mathsf{Madre}}(\mathsf{paternita}\\ \mathsf{JOIN}_{\mathsf{Figlio}} = \mathsf{Nome} & \mathsf{REN}_{\mathsf{Nome}=\mathsf{Figlio}}(\mathsf{maternita})) \end{array}$

paternita JOIN maternita

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

select madre, figlio, padre from maternita **natural join** paternita

mimer OK DB2 no

Join esterno: "outer join"

• Padre e, se nota, madre di ogni persona

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

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

· outer e' opzionale

63/125

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

Outer join

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

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

select paternita.figlio, padre, madre from maternita **full outer join** paternita on maternita.figlio = paternita.figlio

Che cosa produce ?

65/125

66/125

64/125

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

Persone

Nome	Reddito
Andrea	21
Aldo	15
Filippo	30

Persone

Nome	Reddito
Aldo	15
Andrea	21
Filippo	30

67/125

select A, B from R union select A, B from S select A, B from R union all select A, B from S

69/125

Figlio Sergio Franco Luigi Olga Luigi Filippo Andrea Franco Franco Aldo Luisa Maria Luisa Luigi Anna Olga Filippo Anna Andrea Maria Aldo Maria

Unione, intersezione e differenza

• La select da sola non permette di fare unioni; serve un costrutto esplicito:

select ... union [all] select ...

• i duplicati vengono eliminati (a meno che si usi all); anche dalle proiezioni!

68/125

Notazione posizionale!

select **padre**, figlio from paternita union select **madre**, figlio from maternita

- quali nomi per gli attributi del risultato?
 - · inventati o nessuno
 - quelli del primo operando
 - ...

5 70/125

	Figlio
Sergio	Franco
Luigi	Olga
Luigi	Filippo
Franco	Andrea
Franco	Aldo
Luisa	Maria
Luisa	Luigi
Anna	Olga
Anna	Filippo
Maria	Andrea
Maria	Aldo

Faule	Figlio
Sergio	Franco
Luigi	Olga
Luigi	Filippo
Franco	Andrea
Franco	Aldo
Luisa	Maria
Luisa	Luigi
Anna	Olga
Anna	Filippo
Maria	Andrea
Maria	Aldo

71/125 72/125

Notazione posizionale, 2

select padre, figlio from paternita union select figlio, madre

from maternita

select padre, figlio from paternita union select madre, figlio from maternita

73/125

Differenza

select Nome from Impiegato except select Cognome as Nome from Impiegato

solo DB2

· vedremo che si può esprimere con select nidificate

75/125

Interrogazioni nidificate

- le condizioni atomiche permettono anche
 - il confronto fra un attributo (o più, vedremo poi) e il risultato di una sottointerrogazione
 - quantificazioni esistenziali

Notazione posizionale, 3

• Anche con le ridenominazioni non cambia niente:

select padre as genitore, figlio from paternita union select figlio, madre as genitore from maternita

· Corretta:

select padre as genitore, figlio from paternita union select madre as genitore, figlio from maternita

Intersezione

select Nome from Impiegato intersect select Cognome as Nome from Impiegato

solo DB2

· equivale a

select I.Nome from **Impiegato I, Impiegato J** where I.Nome = J.Cognome

• nome e reddito del padre di Franco

select Nome, Reddito from Persone, Paternita where Nome = Padre and Figlio = 'Franco'

74/125

...... o roudino doi padro di ritaliso

77/125

78/125

· nome e reddito del padre di Franco

79/125

select Nome, Reddito

· nome e reddito del padre di Franco

```
from Persone, Paternita
where Nome = Padre and Figlio = 'Franco'

select Nome, Reddito
from Persone
where Nome = ( select Padre
from Paternita
where Figlio = 'Franco')
```

80/125

Interrogazioni nidificate, commenti

- La forma nidificata è "meno dichiarativa", ma talvolta più leggibile (richiede meno variabili)
- La forma piana e quella nidificata possono essere combinate
- Le sottointerrogazioni non possono contenere operatori insiemistici ("l'unione si fa solo al livello esterno"); la limitazione non è significativa

81/125

83/125

 Nome e reddito dei padri di persone che guadagnano più di 20

```
select distinct P.Nome, P.Reddito from Persone P, Paternita, Persone F where P.Nome = Padre and Figlio = F.Nome and F.Reddito > 20
```

notare la distinct

Interrogazioni nidificate, operatori

- ANY (almeno uno)
- ALL (tutti)
- IN ("presenza")
- EXISTS (operatore esistenziale)

82/125

 Nome e reddito dei padri di persone che guadagnano più di 20

```
select distinct P.Nome, P.Reddito
from Persone P, Paternita, Persone F
where P.Nome = Padre and Figlio = F.Nome
and F.Reddito > 20

select Nome, Reddito
from Persone
where Nome in (select Padre
from Paternita
where Figlio = any (select Nome
from Persone
where Reddito > 20))

notare la distinct
```

• Nome e reddito dei padri di persone che guadagnano più di 20

```
select distinct P.Nome, P.Reddito
from Persone P, Paternita, Persone F
where P.Nome = Padre and Figlio = F.Nome
and F.Reddito > 20

select Nome, Reddito
from Persone
where Nome in (select Padre
from Paternita
where Figlio = any (select Nome
from Persone
where Reddito > 20))

notare la distinct
```

 Nome e reddito dei padri di persone che guadagnano più di 20

select distinct P.Nome, P.Reddito from Persone P, Paternita, Persone F where P.Nome = Padre and Figlio = F.Nome and F.Reddito > 20

85/125

86/125

 Nome e reddito dei padri di persone che guadagnano più di 20

select distinct P.Nome, P.Reddito from Persone P, Paternita, Persone F where P.Nome = Padre and Figlio = F.Nome and F.Reddito > 20

select Nome, Reddito from Persone where Nome in (select Padre from Paternita, Persone where Figlio = Nome and Reddito > 20) Interrogazioni nidificate, commenti, 2

- La prima versione di SQL prevedeva solo la forma nidificata (o strutturata), con una sola relazione in ogni clausola FROM.
- Insoddisfacente:
 - · la dichiaratività è limitata
 - non si possono includere nella target list attributi di relazioni nei blocchi interni

87/125

88/125

 Nome e reddito dei padri di persone che guadagnano più di 20, con indicazione del reddito del figlio

select distinct P.Nome, P.Reddito, F.Reddito from Persone P, Paternita, Persone F where P.Nome = Padre and Figlio = F.Nome and F.Reddito > 20

select Nome, Reddito, ????
from Persone
where Nome in (select Padre
from Paternita
where Figlio = any (select Nome
from Persone
where Reddito > 20))

Interrogazioni nidificate, commenti, 3

- regole di visibilità:
 - non è possibile fare riferimenti a variabili definite in blocchi più interni
 - se un nome di variabile è omesso, si assume riferimento alla variabile più "vicina"
- in un blocco si può fare riferimento a variabili definite in blocchi più esterni; la semantica base (prodotto cartesiano, selezione, proiezione) non funziona più, vedremo presto

Quantificazione esistenziale

- Ulteriore tipo di condizione
 - EXISTS (Sottoespressione)
 - risultato il valore True se e solo se la sottoespressione restituisce un risultato non vuoto

91/125

 I padri i cui figli guadagnano tutti più di 20

```
select distinct Padre
from Paternita Z
where not exists (
select *
from Paternita W, Persone
where W.Padre = Z.Padre
and W.Figlio = Nome
and Reddito <= 20)
```

93/125

Semantica delle espressioni "correlate"

 L'interrogazione interna viene eseguita una volta per ciascuna ennupla dell' interrogazione esterna Le persone che hanno almeno un figlio

```
select *
from Persone
where exists ( select *
from Paternita
where Padre = Nome) or
exists ( select *
from Maternita
where Madre = Nome)
```

92/125

 I padri i cui figli guadagnano tutti più di 20

```
select distinct Padre
from Paternita
where not exists (
select *
from Persone
where Figlio = Nome
and Reddito <= 20)
```

NO!!!

94/125

Visibilità

scorretta:

```
select *
from Impiegato
where Dipart in (select Nome
from Dipartimento D1
where Nome = 'Produzione') or
Dipart in (select Nome
from Dipartimento D2
where D2.Citta = D1.Citta)
```

95/125

Disgiunzione e unione (ma non sempre)

```
select * from Persone where Reddito > 30
union
select F.*
from Persone F, Paternita, Persone P
where F.Nome = Figlio and Padre = P.Nome
and P.Reddito > 30

select *
from Persone F
where Reddito > 30 or
exists (select *
from Paternita, Persone P
where F.Nome = Figlio and Padre = P.Nome
and P.Reddito > 30)
```

97/125

Differenza e nidificazione

```
select Nome from Impiegato
except
select Cognome as Nome from Impiegato
select Nome
from Impiegato I
where not exists (select *
from Impiegato
where Cognome = I.Nome)
```

99/125

Operatori aggregati

- Nelle espressioni della target list possiamo avere anche espressioni che calcolano valori a partire da insiemi di ennuple:
 - COUNT(*|[DISTINCT]Attributo)
 - MIN | MAX (Attributo)
 - SUM ([DISTINCT] Attributo numerico)
 - AVG ([DISTINCT | ALL] Attributo numerico)

DISTINCT elimina duplicati ALL trascura i valori nulli

Differenza e nidificazione

select Nome from Impiegato except select Cognome as Nome from Impiegato

98/125

Operatori aggregati

- Nelle espressioni della target list possiamo avere anche espressioni che calcolano valori a partire da insiemi di ennuple:
 - COUNT conteggio,
 - · MIN minimo,
 - · MAX massimo,
 - AVG media.
 - SUM totale
 - sintassi base (semplificata):

Funzione ([DISTINCT] *)
Funzione ([DISTINCT | ALL] Attributo)

100/125

Operatori aggregati: COUNT

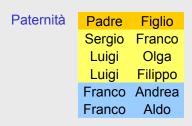
• Il numero di figli di Franco

```
select count(*) as NumFigliDiFranco
from Paternita
where Padre = 'Franco'
```

 l'operatore aggregato (count) viene applicato al risultato dell'interrogazione:

> select * from Paternita where Padre = 'Franco'

101/125



NumFigliDiFranco

103/125

Altri operatori aggregati

- SUM, AVG, MAX, MIN
- · Media dei redditi dei figli di Franco

select avg(reddito) from persone join paternita on nome=figlio where padre='Franco'

105/125

Operatori aggregati e valori nulli

select avg(reddito) as redditomedio from persone

Persone

Nome	Età	Reddito
Andrea	27	30
Aldo	25	NULL
Maria	55	36
Anna	50	36

COUNT DISTINCT

select count(*) from persone

select count(distinct reddito) from persone

Persone

Nome	Età	Reddito
Andrea	27	21
Aldo	25	35
Maria	55	21
Anna	50	35

104/125

COUNT e valori nulli

select count(*) from persone

select count(reddito) from persone (ALL è di default)

select count(distinct reddito) from persone

Persone

Nome	Età	Reddito
Andrea	27	21
Aldo	25	NULL
Maria	55	21
Anna	50	35

106/125

Operatori aggregati e target list

• un'interrogazione scorretta:

select nome, max(reddito) from persone

 di chi sarebbe il nome? La target list deve essere omogenea

select min(eta), avg(reddito) from persone

108/125

Massimo e nidificazione

• La persona (o le persone) con il reddito massimo

109/125

Operatori aggregati e raggruppamenti

· Il numero di figli di ciascun padre

select Padre, count(*) AS NumFigli from paternita group by Padre

paternita

Padre	Figlio
Sergio	Franco
Luigi	Olga
Luigi	Filippo
Franco	Andrea
Franco	Aldo

Padre	NumFigli
Sergio	1
Luigi	2
Franco	2

111/125

Raggruppamenti e target list

scorretta

select padre, avg(f.reddito), p.reddito from persone f join paternita on figlio = f.nome join persone p on padre =p.nome group by padre

corretta

select padre, avg(f.reddito), p.reddito from persone f join paternita on figlio = f.nome join persone p on padre =p.nome group by padre, p.reddito

Operatori aggregati e raggruppamenti

- Le funzioni possono essere applicate a partizioni delle relazioni
- Clausola GROUP BY:

GROUP BY listaAttributi

110/125

Semantica di interrogazioni con operatori aggregati e raggruppamenti

1. interrogazione senza group by e **senza** operatori aggregati

select * from paternita

2. si raggruppa e si applica l'**operatore aggregato** a ciascun gruppo

112/125

Condizioni sui gruppi

 I padri i cui figli hanno un reddito medio maggiore di 25; mostrare padre e reddito medio dei figli

select padre, avg(f.reddito) from persone f join paternita on figlio = nome group by padre having avg(f.reddito) > 25

113/125

WHERE o HAVING?

 I padri i cui figli sotto i 30 anni hanno un reddito medio maggiore di 20

select padre, avg(f.reddito) from persone f join paternita on figlio = nome where eta < 30 group by padre having avg(f.reddito) > 20

115/125

Operazioni di aggiornamento

operazioni di

inserimento: inserteliminazione: deletemodifica: update

- di una o più ennuple di una relazione
- sulla base di una condizione che può coinvolgere anche altre relazioni

117/125

119/125

INSERT INTO Persone VALUES ('Mario',25,52)

INSERT INTO Persone(Nome, Eta, Reddito) VALUES('Pino',25,52)

INSERT INTO Persone(Nome, Reddito) VALUES('Lino',55)

INSERT INTO Persone (Nome)
SELECT Padre
FROM Paternita
WHERE Padre NOT IN (SELECT Nome
FROM Persone)

Group by e valori nulli select * 1 11 from R 2 11 3 null null select B, count (*) В from R 11 group by B null select A, count (B) 1 from R select A, count (*) group by A 2 from R 3 group by A 116/125

Inserimento

INSERT INTO Tabella [(Attributi)] VALUES(Valori)

oppure

INSERT INTO Tabella [(Attributi)]
SELECT ...

118/125

Inserimento, commenti

- l'ordinamento degli attributi (se presente) e dei valori è significativo
- le due liste debbono avere lo stesso numero di elementi
- se la lista di attributi è omessa, si fa riferimento a tutti gli attributi della relazione, secondo l' ordine con cui sono stati definiti
- se la lista di attributi non contiene tutti gli attributi della relazione, per gli altri viene inserito un valore nullo (che deve essere permesso) o un valore di default

Eliminazione di ennuple

DELETE FROM Tabella [WHERE Condizione]

121/125

Eliminazione, commenti

- elimina le ennuple che soddisfano la condizione
- può causare (se i vincoli di integrità referenziale sono definiti con politiche di reazione cascade)
 eliminazioni da altre relazioni
- ricordare: se la where viene omessa, si intende where true

123/125

Modifica di ennuple (esempi)

UPDATE Persone SET Reddito = 45 WHERE Nome = 'Piero'

UPDATE Persone SET Reddito = Reddito * 1.1 WHERE Eta < 30 Eliminazione di ennuple (esempio)

DELETE FROM Persone WHERE Eta < 35

DELETE FROM Paternita
WHERE Figlio NOT in (SELECT Nome FROM Persone)

DELETE FROM Paternita

122/125

Modifica di ennuple

```
UPDATE NomeTabella

SET Attributo = < Espressione |

SELECT ... |

NULL |

DEFAULT >

[WHERE Condizione]
```

124/125