

Basi di dati MOD 1

- Algebra relazionale -

L'algebra relazionale è un insieme di operatori su relazioni che danno in output altre relazioni.

È praticamente SQL scritto in un altro modo...

È composta da:

- **operatori primitivi** (ridenominazione, proiezione, unione e differenza, restrizione, prodotto)
- **operatori derivati** (giunzioni, divisione, ...)
- **altri operatori** (raggruppamento, order by, min, max)

Non si usa il valore NULL!

Come notazione useremo una relazione R ($A_1: T_1, \dots, A_n: T_n$)

- Tipo: $\{(A_1: T_1, \dots, A_n: T_n)\}$
- Grado: n
- Data una ennupla $t \in R$:
 $t.A_i$ valore dell'attributo A_i

Ridenominazione:

Viene usata appunto per ridenominare (**rinominare**) un campo, si scrive come:

$$\rho_{A \leftarrow B}(R)$$

Ad esempio rinomino gli attributi **Utenti** in **Persone**.

Unione e Differenza:

Vengono usate per unire o sottrarre due relazioni (tabelle), date R e S due relazioni dello stesso tipo:

- **Unione** viene rappresentata con

$$R \cup S = \{t \mid t \in R \vee t \in S\}$$

- **Differenza** viene rappresentata con

$$R - S = \{t \mid t \in R \wedge t \notin S\}$$

Proiezione:

La proiezione **seleziona** gli attributi specificati di una certa relazione.

Data $R(X)$ con $\{A_1, \dots, A_m\} \subseteq X$, la proiezione si scrive:

$$\pi_{A_1, A_2, \dots, A_m}(R)$$

Quindi esclude gli attributi diversi da A_1, \dots, A_m , in altri termini, **seleziona** gli attributi specificati!

La **definizione** quindi sarebbe:

$$\pi_{A_1, \dots, A_m}(R) = \{ \langle t.A_1, \dots, t.A_m \rangle \mid t \in R \}$$

Es:

Data la tabella Studenti

studenti

Nome	Cognome	<u>Matricola</u>	Anno	Prov
Paolo	Verdi	71523	2005	VE
Anna	Rossi	76366	2006	PD
Giorgio	Zeri	71347	2005	VE
Chiara	Scuri	71346	2006	VE

Trovare il **nome**, la **matricola** e la **provincia** degli studenti.

$$\pi_{\text{Nome, Matricola, Provincia}}(\text{Studenti})$$

Che sotto forma di tabella sarà:

Nome	<u>Matricola</u>	Provinci
Paolo	71523	VE
Anna	76366	PD
Giorgio	71347	VE
Chiara	71346	VE

Restrizione:

La restrizione **seleziona le ennuple** che soddisfano la condizione Φ (phi):

$$\sigma_{\phi}(R) = \{t \mid t \in R \wedge \phi(t)\}$$

La condizione Φ è una combinazione di (dis)uguaglianze e disequazioni tra attributi (o tra attributi e costanti):

$$\phi ::= A_i \text{ op } A_j \mid A_i \text{ op } c \mid \neg \phi \mid \phi \wedge \phi \mid \phi \vee \phi$$

Dove op è un operatore ($=$, $>$, \neq , ecc) e il controllo della condizione viene fatta per **singola ennupla!**

Es:

- Trovare i dati degli studenti della provincia di Venezia:

$\sigma_{\text{Provincia} = 'VE'}(\text{Studenti})$

Nome	Cognome	<u>Matricola</u>	Anno	Prov
Paolo	Verdi	71523	2005	VE
Giorgio	Zeri	71347	2005	VE
Chiara	Scuri	71346	2006	VE

- Trovare il **nome**, la **matricola** e l'**anno di iscrizione** degli studenti di Venezia:

$\pi_{\text{Nome, Matricola, Anno}}(\sigma_{\text{Provincia} = 'VE'}(\text{Studenti}))$

Nome	<u>Matricola</u>	Anno
Paolo	71523	2005
Giorgio	71347	2005
Chiara	71346	2006

Quindi la restrizione è banalmente la clausola WHERE di una query SQL!

Prodotto:

Date due relazione R ed S, il prodotto **prende ogni ennupla di R e a ciascuna concatena ogni ennupla di S!**

$$R \times S$$

$$R \times S = \{\langle t.A_1, \dots, t.A_n, u.B_1, \dots, u.B_m \rangle \mid t \in R \wedge u \in S\}$$

Es:

A	B		C	D		A	B	C	D
a1	b1		c1	d1		a1	b1	c1	d1
a2	b2		c2	d2		a1	b1	c2	d2
			c3	d3		a1	b1	c3	d3
						a2	b2	c1	d1
						a2	b2	c2	d2
						a2	b2	c3	d3

È molto utile per incrociare i dati tra varie tabelle!

Es:

- Trovare il nome degli studenti che hanno superato l'esame di BD con 30:

$$\pi_{\text{Nome}}(\sigma_{\text{Materia}='BD' \wedge \text{Voto}=30}(\sigma_{\text{Matricola}=\text{Candidato}}(\text{Studenti} \times \text{Esami})))$$

Però, fare il prodotto così su tutte le tuple è uno spreco di risorse e di tempo, la facciamo in maniera un po' più "smart" introducendo il concetto di **giunzione** (CPU time), che è il prodotto tra relazioni basandosi su certi attributi, che di solito gli attributi sono le PK e le FK!

Es:

- Stessa interrogazione di prima:

$$\pi_{\text{Nome}}(\sigma_{\text{Materia}='BD' \wedge \text{Voto}=30}(\text{Studenti} \bowtie_{\text{Matricola}=\text{Candidato}} \text{Esami}))$$

Vediamo che abbiamo fatto la giunzione sugli attributi PK ed FK delle due tabelle che le mettono in relazione!

Giunzione:

La giunzione è utile per combinare informazioni di relazioni correlate

$$R \bowtie_{A_i=B_j} S$$

La giunzione è un prodotto con una condizione

$$R \bowtie_{A_i=B_j} S = \sigma_{A_i=B_j}(R \times S)$$

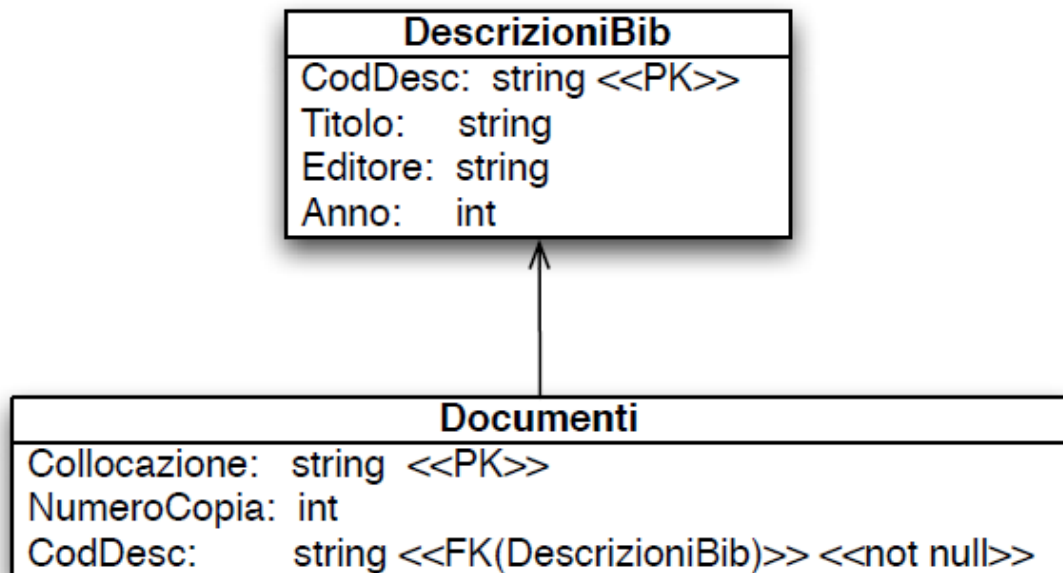
Ci sono **vari tipi di giunzione**:

- **Giunzione naturale:**

$$R \bowtie S$$

Combina le due relazioni basandosi sulla FK di R che referencia la PK di S (o viceversa).

Documenti \bowtie DescrizioniBib



- **Giunzione esterna:**
Non c'è scritto nulla nelle slide...

- **Intersezione:**

$$R \cap S$$

Praticamente gli attributi che hanno in comune...

- **Divisione:**
Date due relazioni $R(XY)$ e $S(Y)$ la divisione produce una relazione $T(X)$ tale che una ennupla t è in T se e solo se per ogni s in S la ennupla $\langle t, s \rangle$ appare in R .

$$R \div S$$

Non ho capito la differenza tra intersezione e divisione ma ok...

Es:

Matricola degli studenti che hanno fatto tutti gli esami che ha fatto Anna Rossi (matr. 76366).

Esami di Anna Rossi:

$$ES_AR = \pi_{\text{Materia}}(\sigma_{\text{Candidato}='76366'}(\text{Esami}))$$

Esami studenti con matricola:

$$ES = \pi_{\text{Candidato}, \text{Materia}}(\text{Esami})$$

Il risultato finale sarà:

$$ES \div ES_AR$$

La divisione è usata per query che coinvolgono quantificazione universale.

- **Proiezione generalizzata:**

Viene usata per ridenominare espressioni.

$$\pi_{Exp_1 \text{ AS } A_1, Exp_2 \text{ AS } A_2, \dots, Exp_n \text{ AS } A_n}(R)$$

Le espressioni Exp_i possono comprendere attributi, costanti, e operazioni su di essi.

Es:

Data una relazione Utente(Codice, SalarioLordo, Trattenute, ...) dare il salario netto di ogni utente

$$\pi_{\text{Codice}, \text{SalarioLordo} - \text{Trattenute} \text{ AS } \text{Stipendio}}(\text{Utente})$$

Funzioni di aggregazione:

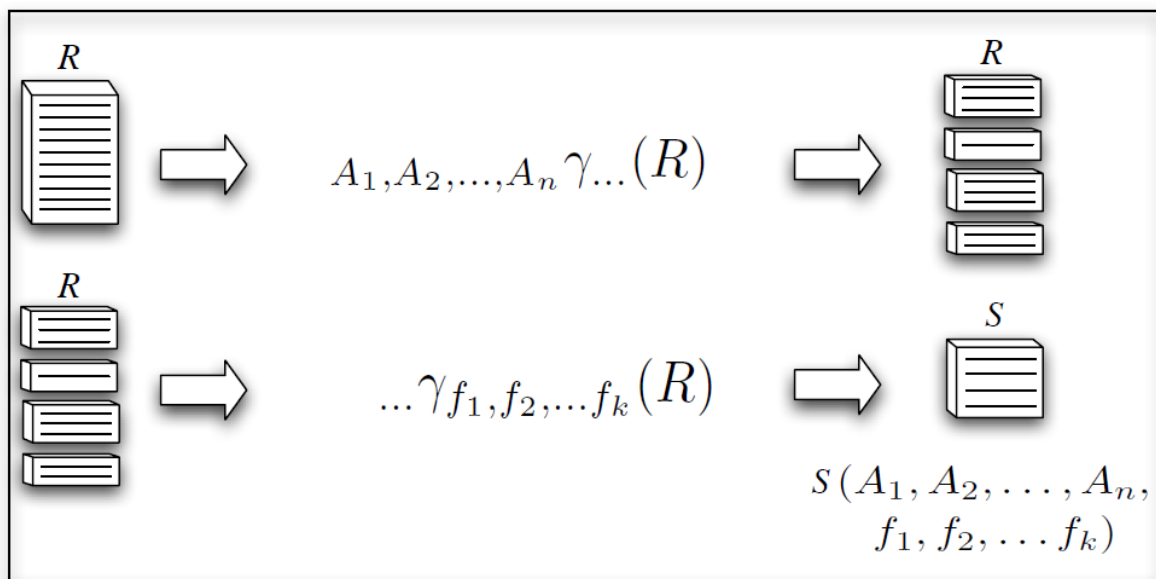
Hanno come input multinsiemi e hanno come output un valore:

- **sum:** ritorna la somma degli elementi
- **avg:** ritorna il valore medio degli elementi
- **count:** ritorna il numero degli elementi
- **min/max:** ritorna il valore minimo/massimo dell'elemento
- **distinct:** ignora i duplicati, va aggiunto in coda alle altre funzioni di aggregazione!
- **raggruppamento:** va usato solo sulle funzioni di aggregazione!

$$A_1, A_2, \dots, A_n \gamma f_1, f_2, \dots, f_k(R)$$

dove gli A_i sono attributi di R e le f_i sono espressioni che usano funzioni di aggregazione (min, max, count, sum, avg, ...)

Diamo una rappresentazione di cosa accade dopo il raggruppamento:



Es:

Trovare per ogni candidato il numero degli esami, il voto minimo, massimo e medio

Tabella (relazione):

Materia	Candidato	Data	Voto	Lode
BD	71523	08.07.06	20	N
FIS	76366	08.07.07	26	N
ASD	71523	28.12.06	30	S
BD	76366	28.12.06	28	N

Query:

Candidato $\gamma_{\text{count}(*), \text{min}(\text{Voto}), \text{max}(\text{Voto}), \text{avg}(\text{Voto})}(\text{Esami})$

Non ci andrebbe il pigreco davanti al candidato?

Dopo il raggruppamento:

Materia	Candidato	Data	Voto	Lode
BD	71523	08.07.06	20	N
ASD	71523	28.12.06	30	S
FIS	76366	08.07.07	26	N
BD	76366	28.12.06	28	N

E dopo il calcolo delle funzioni:

Candidato	Count(*)	min(Voto)	max(Voto)	avg(Voto)
71523	2	20	30	25
76366	2	26	28	27

Le trasformazioni algebriche e gli alberi logici non li hanno mai chiesti, quindi non li tratto...