

Àlgebra relacional

- Els **llenguatges relacionals de manipulació** (DML) es poden classificar en:

- llenguatges basats en l'àlgebra relacional
- llenguatges basats en el càlcul relacional (p.e.: SQL)

encara que molts agafen elements de totes dues línies
(SQL també incorpora elements de l'àlgebra).

- **Càlcul relacional:** Té el seu fonament en el càlcul de predicats
Declaratiu

- **Àlgebra relacional:** Té el seu fonament en la teoria de conjunts
(recordar que les relacions són conjunts)
Procedimental

- **Interés** de l'àlgebra relacional:

- ajuda a entendre quines funcionalitats de consulta ha de proporcionar un llenguatge relacional
 - la versió estandard actual de SQL incorpora operacions de l'àlgebra relacional
 - els SGBD processen i optimitzen les consultes basant-se en l'àlgebra relacional (recordar que l'àlgebra és procedimental i, per exemple, l'SQL és declaratiu)
 - hi ha llenguatges de manipulació basats en l'àlgebra relacional (pocs)
-

Operacions de l'àlgebra relacional

- **1a classif.: Operacions conjuntistes**

Unió
Intersecció
Diferència
Producte Cartesià

- Operacions específicament relacionals**

Selecció
Projecció
Combinació (join)
Reanomenament

- **2a classif.: Operacions primitives**

Unió
Diferència
Producte Cartesià
Selecció
Projecció
Reanomenament

- Operacions no primitives**

Intersecció
Combinació (join)

- **3a classif.: Operacions binàries**

Unió
Intersecció
Diferència
Producte Cartesià
Combinació (join)

- Operacions unàries**

Selecció
Projecció
Reanomenament

- **Tancament relacional:** Tant els operands com el resultat d'una operació de l'àlgebra relacional són relacions

Ex: $T = R \cup S$

Exemple

MODUL-CN(modul, sup-promig-de)

B6	10
B2	20

OFICINA(modul-de, num-de, superfície)

{modul-de} és una clau forana que referencia MODUL-CN

B6	25	10
B6	27	10
B2	25	15
B2	30	25

PERSONAL-ADM(num-per, nom, cognom, modul, num)

{modul, num} és una clau forana que referencia OFICINA

100	Joan	Soler	B6	25
150	Clara	Bellsolà	B6	25

PERSONAL-LAB(num-per, nom, cognom, modul, num)

{modul, num} és una clau forana que referencia OFICINA

150	Clara	Bellsolà	B6	25
110	Núria	Nogué	B2	25
200	Jordi	Moles	B6	27
230	Pere	Roig	NULL	NULL

Unió

Exemple:

PERSONAL-ADM(num-per, nom, cognom, modul, num)				
100	Joan	Soler	B6	25
150	Clara	Bellsolà	B6	25

PERSONAL-LAB(num-per, nom, cognom, modul, num)				
150	Clara	Bellsolà	B6	25
110	Núria	Nogué	B2	25
200	Jordi	Moles	B6	27
230	Pere	Roig	NULL	NULL

$$R = \text{PERSONAL-ADM} \cup \text{PERSONAL-LAB}$$

R(num-per, nom, cognom, modul, num)				
100	Joan	Soler	B6	25
150	Clara	Bellsolà	B6	25
110	Núria	Nogué	B2	25
200	Jordi	Moles	B6	27
230	Pere	Roig	NULL	NULL

No hi ha tuples repetides!!!

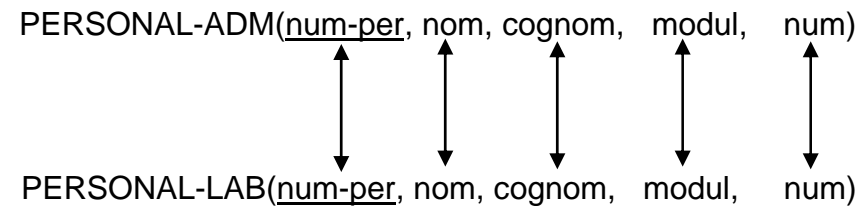
- Els atributs de l'**esquema** de la relació resultant de $T \cup S$ coincideixen amb els atributs de l'esquema de la relació T o de la relació S.
- L'**extensió** de la relació resultant de $T \cup S$ és el conjunt de tuples que pertanyen a l'extensió de T o que pertanyen a l'extensió de S o que pertanyen a l'extensió d'ambdues relacions
- Per fer la unió de dues relacions T i S cal que T i S siguin **relacions compatibles**.
- En cas de que els atributs de T i S no coincideixin cal reanomenar els atributs d'una de les dues relacions per tal de que siguin compatibles.

Relacions compatibles

- Algunes operacions de l'àlgebra relacional, com ara la unió, només té sentit que s'apliquin a relacions que siguin compatibles (que tinguin tuples "similars")
- Exemple: pot fer-se la unió
PERSONAL-ADM \cup PERSONAL-LAB
perquè les tuples de les dues relacions s'assemblen en canvi no té sentit fer la unió
PERSONAL-ADM \cup OFICINES
- Diem que **dues relacions T i S són compatibles** si:
 - tenen esquemes amb un conjunt d'atributs idèntic, i els dominis de cada parella d'atributs són els mateixos a T i a S.

Exemple:

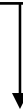
PERSONAL-ADM i PERSONAL-LAB són clarament compatibles:



Reanomenament

Exemple:

PERSONAL-DOC(num-per, nom, cognom, modul-de, num-de)					
400	Jaume	Cases	Omega	119	
500	Pau	Pou	B6	123	



R = PERSONAL-DOC {modul-de -> modul, num-de -> num}

R(num-per, nom, cognom, modul, num)					
400	Jaume	Cases	Omega	119	
500	Pau	Pou	B6	123	

- L'**esquema** de la relació resultant és el mateix, exceptuant el canvi de nom dels atributs que han estat reanomenats.
- L'**extensió** de la relació resultant no canvia.

Intersecció

Exemple:

PERSONAL-ADM(num-per, nom, cognom, modul, num)					
100	Joan	Soler	B6	25	
150	Clara	Bellsolà	B6	25	

PERSONAL-LAB(num-per, nom, cognom, modul, num)					
150	Clara	Bellsolà	B6	25	
110	Núria	Nogué	B2	25	
200	Jordi	Moles	B6	27	
230	Pere	Roig	NULL	NULL	

$R = \text{PERSONAL-ADM} \cap \text{PERSONAL-LAB}$

R(num-per, nom, cognom, modul, num)					
150	Clara	Bellsolà	B6	25	

- Els atributs de l'**esquema** de la relació resultant de $T \cap S$ coincideixen amb els atributs de l'esquema de la relació T o la relació S.
- L'**extensió** de la relació resultant de $T \cap S$ és el conjunt de tuples que pertanyen a l'extensió d'ambdues relacions
- Per fer la intersecció de dues relacions T i S cal que T i S siguin **relacions compatibles**.
- En cas de que els atributs de T i S no coincideixin cal reanomenar els atributs d'una de les dues relacions per tal de que siguin compatibles.

Diferència

Exemple:

PERSONAL-ADM(num-per, nom, cognom, modul, num)					
100	Joan	Soler	B6	25	
150	Clara	Bellsolà	B6	25	

PERSONAL-LAB(num-per, nom, cognom, modul, num)					
150	Clara	Bellsolà	B6	25	
110	Núria	Nogué	B2	25	
200	Jordi	Moles	B6	27	
230	Pere	Roig	NULL	NULL	

$R = \text{PERSONAL-ADM} - \text{PERSONAL-LAB}$

R(num-per, nom, cognom, modul, num)					
100	Joan	Soler	B6	25	

- Els atributs de l'**esquema** de la relació resultant de $T - S$ coincideixen amb els atributs de l'esquema de la relació T o la relació S.
- L'**extensió** de la relació resultant de $T - S$ és el conjunt de tuples que pertanyen a l'extensió de T però no a la de S.
- Per fer la diferència de dues relacions T i S cal que T i S siguin **relacions compatibles**.
- En cas de que els atributs de T i S no coincideixin cal reanomenar els atributs d'una de les dues relacions per tal de que siguin compatibles.

Producte Cartesià

Exemple:

MODUL-CN(modul, sup-promig-of)		
B6	10	
B2	20	

OFICINA(modul-de, num-de, superfície)		
B6	25	10
B6	27	10
B2	25	15
B2	30	25

$R = \text{MODUL-CN} \times \text{OFICINA}$

R(modul, sup-promig-of, modul-de, num-de, superfície)				
B6	10	B6	25	10
B6	10	B6	27	10
B6	10	B2	25	15
B6	10	B2	30	25
B2	20	B6	25	10
B2	20	B6	27	10
B2	20	B2	25	15
B2	20	B2	30	25

- Els atributs de l'**esquema** de la relació resultant de $T \times S$ són tots els atributs de T i tots els atributs de S.
- Si T i S tenen algun nom d'atribut idèntic, s'haurà de fer prèviament una operació de reanomenament d'una de les dues relacions per eliminar l'ambigüitat.
- L'**extensió** de la relació resultant de $T \times S$ és el conjunt de totes les tuples de la forma $\langle v_1, v_2, \dots, v_n, w_1, w_2, \dots, w_m \rangle$ on es compleix que $\langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle$ pertany a l'extensió de T i que $\langle w_1, w_2, \dots, w_m \rangle$ pertany a l'extensió de S.
- Per fer el producte cartesià de dues relacions T i S **no cal** que T i S siguin **relacions compatibles**

Selecció

Exemple:

OFICINA(modul-de, num-de, superfície)		
B6	25	10
B6	27	10
B2	25	15
B2	30	25



R =OFICINA(modul-de='B2' and superfície>16)

R(modul-de, num-de, superfície)		
B2	30	25

- **T(C)** indica la selecció de T amb la condició C, essent C una condició de selecció
 - Les **condicions de selecció** es descriuen en termes de:
 - atributs de la relació T
 - valors
 - operadors de comparació (=, <>, <, <=, >, >=)
 - operadors lògics: and (\wedge), or (\vee)
 - Els atributs de l'**esquema** de la relació resultant de T(C), coincideixen amb els atributs l'esquema de la relació T
 - L'**extensió** de la relació resultant de T(C) és el conjunt de tuples que pertanyen a l'extensió de T i que satisfan la condició de selecció C.
-

Projecció

Exemple:

PERSONAL-ADM(num-per, nom, cognom, modul, num)					
100	Joan	Soler	B6	25	
150	Clara	Bellsolà	B6	25	



R = PERSONAL-ADM[modul, num]

R(modul, num)	
B6	25

No hi ha tuples repetides!!!

- **$T[A_i, A_j, \dots, A_k]$** indica la projecció de T sobre $\{A_i, A_j, \dots, A_k\}$, essent $\{A_i, A_j, \dots, A_k\}$ un subconjunt dels atributs de l'esquema de la relació T.
- Els atributs de l'**esquema** de la relació resultant de $T[A_i, A_j, \dots, A_k]$, són els atributs $\{A_i, A_j, \dots, A_k\}$
- L'**extensió** de la relació resultant de $T[A_i, A_j, \dots, A_k]$ és el conjunt de totes les tuples de la forma $\langle t.A_i, t.A_j, \dots, t.A_k \rangle$ on es compleix que t és una tupla de l'extensió de T i on $t.A_p$ denota el valor per l'atribut A_p de la tupla t.

Combinació (join)

Exemples:

MODUL-CN(modul, sup-promig-of)		
B6		10
B2		20

OFICINA(modul-de, num-de, superfície)		
B6	25	10
B6	27	10
B2	25	15
B2	30	25

R =MODUL-CN[modul=modul-de]OFICINA

R(modul, sup-promig-of, modul-de, num-de, superfície)				
B6	10	B6	25	10
B6	10	B6	27	10
B2	20	B2	25	15
B2	20	B2	30	25

R =MODUL-CN[modul=modul-de, sup-promig-of<=superfície]OFICINA

R(modul, sup-promig-of, modul-de, num-de, superfície)				
B6	10	B6	25	10
B6	10	B6	27	10
B2	20	B2	30	25

- **T[B]S** indica la combinació de T i S amb la condició B
- La **condició B** d'una combinació **T [B] S** està formada per una o més comparacions de la forma:

$$A_i \theta A_j$$

on A_i és un atribut de la relació T, A_j és un atribut de la relació S, θ és un operador de comparació ($=, \neq, <, \leq, >, \geq$) i es compleix que A_i i A_j tenen el mateix domini.

- Les comparacions d'una condició de combinació se separen per comes.

Combinació (join)

Exemples:

MODUL-CN(modul, sup-promig-of)		
B6	10	
B2	20	

OFICINA(modul-de, num-de, superfície)		
B6	25	10
B6	27	10
B2	25	15
B2	30	25

R =MODUL-CN[modul=modul-de, sup-promig-of<=superfície]OFICINA

R(modul, sup-promig-of, modul-de, num-de, superfície)				
B6	10	B6	25	10
B6	10	B6	27	10
B2	20	B2	30	25

- Els atributs de l'**esquema** de la relació resultant de T[B]S són tots els atributs de T i tots els atributs de S.
- Si T i S tenen algun nom d'atribut idèntic, s'haurà de fer prèviament una operació de reanomenament d'una de les dues relacions per eliminar l'ambigüitat.
- L'**extensió** de la relació resultant de T [B] S és el conjunt de tuples que pertanyen a l'extensió del producte cartesià $T \times S$ i que satisfan totes les comparacions que formen la condició de combinació B.

Tipus de “joins”

- “**θ-join**”: La “join” s’anomena també “θ-join”
- “**Equi-join**”: Cas particular de “join” en què totes les comparacions de la condició tenen l’operador ‘=’.

PERSONAL-ADM(num-per, nom, cognom, modul, num)					
100	Joan	Soler	B6	25	
150	Clara	Bellsolà	B6	25	

OFICINA(modul-de, num-de, superfície)		
B6	25	10
B6	27	10
B2	25	15
B2	30	25

R = PERSONAL-ADM[modul=modul-de, num=num-de]OFICINA

R(num-per, nom, cognom, modul, num, modul-de, num-de, superfície)								
100	Joan	Soler	B6	25	B6	25	10	
150	Clara	Bellsolà	B6	25	B6	25	10	

- “**Natural join**”: Variant de la “equi-join” en la qual s’eliminen els atributs superflus. Es denota mitjançant un *.

PERSONAL-ADM(num-per, nom, cognom, modul, num)					
100	Joan	Soler	B6	25	
150	Clara	Bellsolà	B6	25	

OFICINA(modul-de, num-de, superfície)		
B6	25	10
B6	27	10
B2	25	15
B2	30	25

R = PERSONAL-ADM[modul*modul-de, num*num-de]OFICINA

R(num-per, nom, cognom, modul, num, superfície)						
100	Joan	Soler	B6	25	10	
150	Clara	Bellsolà	B6	25	10	

“Natural join” implícita

Exemple:

PERSONAL-ADM(num-per, nom, cognom, modul, num)					
100	Joan	Soler	B6	25	
150	Clara	Bellsolà	B6	25	

MODUL-CN(modul, sup-promig-de)	
B6	10
B2	20

$R = \text{PERSONAL-ADM} * \text{MODUL-CN}$

R(num-per, nom, cognom, modul, num, sup-promig-de)						
100	Joan	Soler	B6	25	10	
150	Clara	Bellsolà	B6	25	10	

- La “**natural join**” **ímplicita**: Variant de la “natural-join” en la qual no s’especifica la condició de combinació i aleshores s’assumeix per defecte que la condició de combinació correspon a la d’una “natural join” on s’igualen tots els parells d’atributs que tenen el mateix nom a les dues relacions.
- **$T * S$** denota la “natural join” ímplicita de T i S.

Seqüències d'operacions de l'àlgebra relacional

Exemple: Obtenir les oficines (modul i número) dels moduls que tenen una superfície promig més gran que 15.

MODUL-CN(modul, sup-promig-of)		
B6	10	
B2	20	

OFICINA(modul-de, num-de, superfície)		
B6	25	10
B6	27	10
B2	25	15
B2	30	25

A = MODUL-CN(sup-promig-of > 15)

B = A{modul -> modul-de}

C = OFICINA * B

R = C[modul-de, num-de]

R(modul-de, num-de)	
B2	25
B2	30

- Les **consultes** a una BD relacional es poden expressar en termes de **seqüències d'operacions** de l'àlgebra relacional.
- Les seqüències d'operacions ens permeten definir una relació que conté precisament allò que es desitja consultar.

Sintaxi d'àlgebra relacional a LEARN-SQL

Totes les operacions tenen la mateixa sintaxi mostrada anteriorment, menys la unió, intersecció i producte cartesià.

La sintaxi d'aquestes tres operacions és la següent:

- Unió de T i S
 $R = T \text{ _u_ } S$
- Intersecció de T i S
 $R = T \text{ _n_ } S$
- Producte cartesià de T i S
 $R = T \text{ _x_ } S$