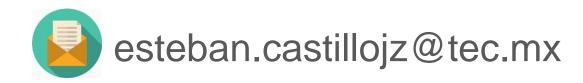
Construcción de software y toma de decisiones

TC2005B

Dr. Esteban Castillo Juarez

ITESM, Campus Santa Fe





Agenda

Algebra relacional

- Producto cartesiano
- Renombrar una columna/tabla
- Obtener valor máximo de una columna
- Obtener valores únicos de una columna



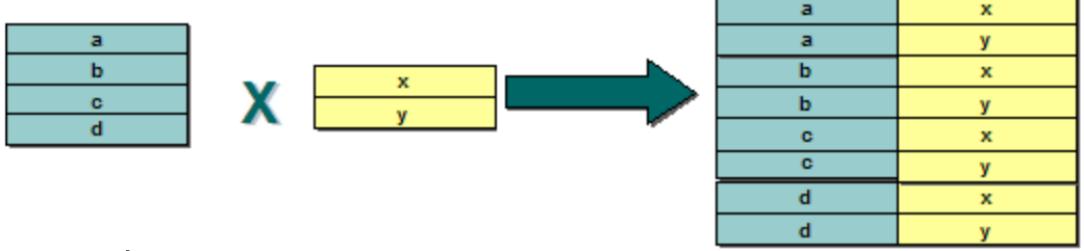
• $R \times S$ Define una nueva tabla compuesta por la concatenación de cada una de las filas de una tabla R con cada una de las filas de la tabla S.

$$R \times S = \{ (T_1, T_2) | T_1 \in R \land T_2 \in S \}$$

• El numero de elementos en la tabla resultante será dado:

$$|R \times S| = |R| * |S|$$





Ejemplo 1



A

Parte	Nombre	Material
P5	Perno	Acero
P6	Cáncamo	Bronce

В

Mercado	País
M1	USA
M2	UE
M3	China

 $A \times B$

Parte	Nombre	Material	Mercado	País
P5	Perno	Acero	M1	USA
P5	Perno	Acero	M2	UE
P5	Perno	Acero	M3	China
P6	Cáncamo	Bronce	M1	USA
P6	Cáncamo	Bronce	M2	UE
P6	Cáncamo	Bronce	МЗ	China

Ejemplo 2



A B

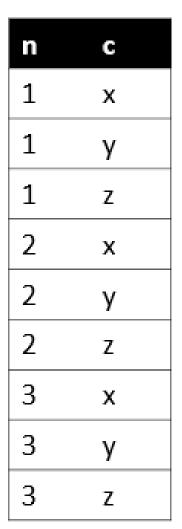
n c x

1 x

2 y

3 z

Ejemplo 3



 $A \times B$



Renombrar una columna

En álgebra relacional, un cambio de nombre sobre una tabla/columna es una operación unaria escrita como:

- $\rho_{Nuevo\ Nombre\ de\ Tabla}(Nombre_original_de_tabla)$
- $\rho_{a/b}(Nombre_de_tabla)$, donde a es el nuevo nombre de la columna y b es el nombre anterior. Por ejemplo:

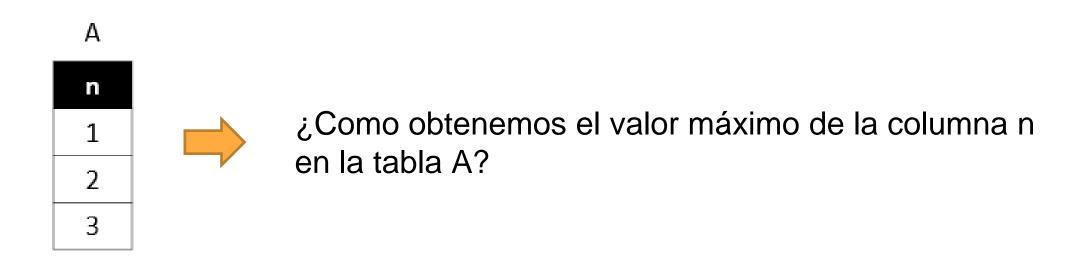
Employee

 $\rho_{\mathrm{EmployeeName/Name}}(\mathrm{Employee})$

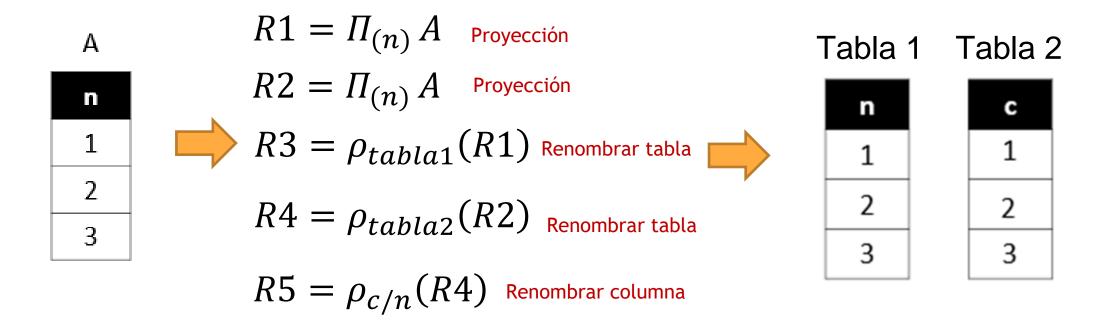
Name	Employeeld
Harry	3415
Sally	2241

EmployeeName	Employeeld	
Harry	3415	
Sally	2241	









Primero creamos copias de la tabla A para trabajar con ellas, para ello, utilizamos la operaciones de proyección y renombrar.



R3 (Tabla $1 \times \text{Tabla } 2$)

Tabla 1 Tabla 2

n	С		
1	1	$R6 = R3 \times R5$	
2	2		
3	3	Producto cartesiano (×)	

Después aplicamos el producto cartesiano sobre las nuevas tablas.

n	С
1	1
1	2
1	3
2	1
2	2
2	3
3	1
3	2
3	3

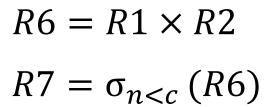


R3 (Tabla 1 x Tabla 2)

n	С
1	1
1	2
1	3
2	1
2	2
2	3
3	1
3	2
3	3









El siguiente paso es filtrar los elementos menores (selección).

n	С
1	2
1	3
2	3

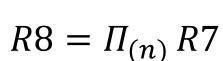


R4

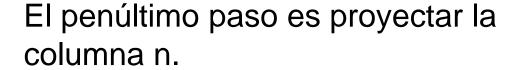
n	С
1	2
1	3
2	3



$$R7 = \sigma_{n < c} (R6)$$

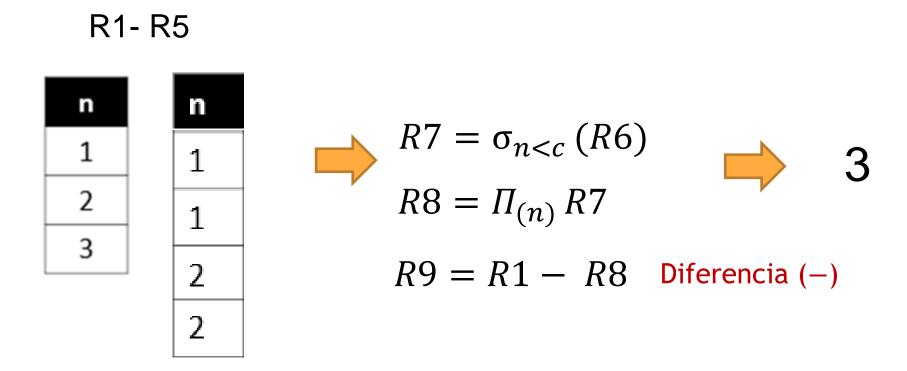


Proyección (∏)



R5





El ultimo paso involucra substraer usando teoría de conjuntos y así obtenemos el mayor.



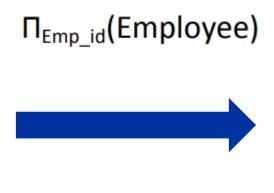
Tomemos la siguiente tabla como ejemplo:

Employee			
Emp_id	Emp_name	Emp_office	
1001	Bob	10	
1002	Alice	11	
1003	Sandy	10	
1004	Larry	11	
1005	Susan	11	



Tomemos la siguiente tabla como ejemplo:

Employee				
Emp_id	Emp_name	Emp_office		
1001	Bob	10		
1002	Alice	11		
1003	Sandy	10		
1004	Larry	11		
1005	Susan	11		



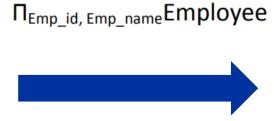
Emp_id
1001
1002
1003
1004
1005

La operación básicamente dice: "Cree una nueva tabla que consista solo en los identificadores de empleados de la tabla original (Empleado).



Si la operación hubiera sido así, la relación resultante se vería así:

Employee				
Emp_id	Emp_name	Emp_office		
1001	Bob	10		
1002	Alice	11		
1003	Sandy	10		
1004	Larry	11		
1005	Susan	11		



Emp_id	Emp_name
1001	Bob
1002	Alice
1003	Sandy
1004	Larry
1005	Susan



Una cosa para recordar acerca de las tablas es que cada conjunto de filas es único, es decir, no hay duplicados. en los anteriores dos ejemplos, esto no es un problema; sin embargo, si tuviéramos que ejecutar lo siguiente:

Employee				
Emp_id	Emp_name	Emp_office		
1001	Bob	10		
1002	Alice	11		
1003	Sandy	10		
1004	Larry	11		
1005	Susan	11		



Emp_office	
10	
11	



Referencias

- Sommerville, I., Software Engineering, 10th Edition, Pearson, 2016, IN, 1292096144, 9781292096148.
- Connolly Thomas M, Database systems: a practical approach to design, implementation and management, 5thed., London: Addison-Wesley, 2010, 9780321523068.
- Perez, C., MySQL para windows y Linux, España, Alfaomega, 2004.
- https://www.becas-santander.com/es/blog/metodologias-desarrollosoftware.html



Gracias!

Preguntas...



Dr. Esteban Castillo Juarez

Google academics:

https://scholar.google.com/citations?user=JfZpVO8AAAAJ&hl=enhttps://dblp.uni-trier.de/pers/hd/c/Castillo:Estebanhttps://db

