# Samenvatting Databases

## Robin Vanhove

## Juni 2017

## Inhoudsopgave

		2	
Ι	Conceptueel en Relationeel Model & Query's	3	
1	ER & EER	3	
2	Relationele algebra         2.1       Operatoren       2.1.1       Selectie       2.1.2       Projectie       2.1.3       Hernoeming       2.1.4       Unie doorsnede en verschil       2.1.5       Cartesisch product       2.1.6       Join Operator       2.1.7       Deling       2.2       Aggregaatfuncties       2.2       Aggregaatfuncties       2.3       Aggregaatfuncties	3 3 3 4 4 4 4 4 4	
3	$\operatorname{SQL}$	5	
4	Relationele Calculus	5	
5	Programma's verbinden met een Database	5	
6	Functionele Afhankelijkheden	5	
7	Normalisatie	5	
II 8	Het Fysiek Model  Geheugen- en Bestandsorganisatie	5 5	
9	Indexeren	5	
	Querryverwerking en Optimalisatie	5	
	Transacties	5	
	Concurrentiecontrole	5	
13	13 Herstel		

Beknopte samenvatting voor het OPO Gegevensbanken.

Versie 0.0

Gecompileerd op 21 juni 2017

This work is licensed under a Creative Commons "Attribution-NonCommercial-ShareAlike 4.0 International" license.



## Deel I

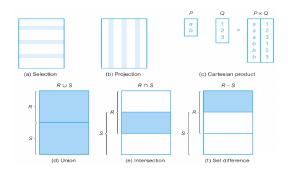
# Conceptueel en Relationeel Model & Query's

#### ER & EER 1

Niet te kennen voor examen

#### $\mathbf{2}$ Relationele algebra

#### 2.1 Operatoren



Naam	Teken
Selectie	$\sigma$
Projectie	$\pi$
Hernoeming	$\rho, \leftarrow$
Unie	$\cup$
Doorsnede	$\cap$
Verschil	_
Caresisch product	$\bowtie$
Join Operator	*
Deling	<u></u>

Fundamentele operatoren  $\{\sigma, \pi, \cup, -, \times\}$ , zijn de enige nodige operatoren. De andere kunnen er op gebaseerd worden.

#### 2.1.1 Selectie

 $\sigma_{\text{selectiecriterium}}(R)$ 

Selecteerd een aantal tupels ui een rij R meht het criterium. Het resultaat is een nieuwe relatie (tabel) met hetzelfde schema.

bv.

- $\sigma_{ID=1}(USERS)$
- $\sigma_{color='red'\vee color='green'}(BOATS)$   $\sigma_{AGE<50}(USERS)$

Selectie is cumulatief, dus  $\sigma_a(\sigma_b(T)) = \sigma_{a \wedge b}(T)$ 

#### 2.1.2 Projectie

 $\pi_{\text{attributenlijst}}(R)$ 

Een aantal kolommen uit een tabel halen.

bv.

- $\pi_{fist\_name,last\_name}(USERS)$
- $\pi_{color}(\sigma_{ID=1}(BOATS))$

### 2.1.3 Hernoeming

$$RESULT \leftarrow \sigma_{Dno=1}(EMPLOYEE)$$
  
 $\rho_{RESULT}(\sigma_{Dno=1}(EMPLOYEE))$ 

#### 2.1.4 Unie doorsnede en verschil

Unie  $\cup$  Doorsnede  $\cap$  Verschil -

Enkel op vergelijkbare relaties.

#### 2.1.5 Cartesisch product

$$Q = R \times S$$

Geeft als resultaat een nieuwe relatie die elke mogelijke combinatie van de twee tupels bevat.

### 2.1.6 Join Operator

$$R\bowtie_F S$$

Is hetzelfde als een cartesisch product gevolgd door een selectie.

Er zijn meerdere soorten joins

- Theta join een join waarbij de voorwaarde in de vorm is van  $A\theta B$ - Met  $\theta = \{=, <, >, \leq, \geq, \neq\}$
- Equi-join,  $R \bowtie_{a=b} S$
- Natuurlijke join, R \* S. Een join waarbij de sleutel gebruikt wodt ip een conditie.

Een uitwendige join (links, rechts of volledig) is een speciale join die sowieso ieder element uit de (linker, rechter of beide) relatie, met en null als er geen paar gevonden is. Het teken hiervoor is een strikje met twee lijntjes in de richting van de join.

### 2.1.7 Deling

$$T = R \div S$$

Tegengestelde van het cartesisch product.

Bijvoorbeeld, voor welke zeilers bestaan reserveringen voor alle boten in een verzameling

### 2.2 Aggregatfuncties

$$groepering \Im_{functies}(R)$$

Functies die op een verzameling waarden uitgevoerd worden. SUM, AVERAGE, MAX, MIN, COUNT.

- Groepering is de verzameling van attributen waarop de groepering gebeurt
- Functies is de lijst van koppels (functie, attributt)

bv.  $_{Dno}\Im_{AVERAGESalary}(EMPLOYEE)$ 

- 3 SQL
- 4 Relationele Calculus
- 5 Programma's verbinden met een Database

Niet te kennen voor examen

- 6 Functionele Afhankelijkheden
- 7 Normalisatie

## Deel II

# Het Fysiek Model

- 8 Geheugen- en Bestandsorganisatie
- 9 Indexeren
- 10 Querryverwerking en Optimalisatie
- 11 Transacties
- 12 Concurrentiecontrole
- 13 Herstel