# ALGÈBRE RELATIONNELLE © Michel Soto Algèbre relationnelle

ALGÈBRE RELATIONNELLE

- Introduction
  - L'algèbre relationnelle définit un ensemble d'opérateurs permettant de manipuler *les tuples des instances* des relations afin de:
    - les consulter
    - les modifier
    - les supprimer
    - □ les insérer

2/36

© Michel Soto Algèbre relationnelle

### ALGÈBRE RELATIONNELLE

- ☐ Opérandes et résultat des opérateurs
  - Ils possèdent une ou deux instances de relation en opérandes
    - ☐ Ils travaillent donc sur des ensembles de tapies
  - Ils produisent un résultat qui est une instance de relation qui n'a pas de nom
    - ☐ Ils travaillent donc sur des ensembles de tuples

3/36

© Michel Soto

Algèbre relation nelle

3

### NOTATION

- R (A1,A2,...An): schéma d'une relation R
- Q, R, S. noms de relations
- 🔻 🔾, r, s: noms d'instance de relations
- t, u, v: noms de tuples
- R.Ai: attribut Ai de la relation R
- X, Y, Z: des sous ensembles d'attributs d'une relation ou d'un tuple
  - ☐ Si X={A1:D1, ..., An:Dn} on notera:
    - X:D pour A1:D1, ..., An:Dn
    - t.X pour les attributs X du tuple t

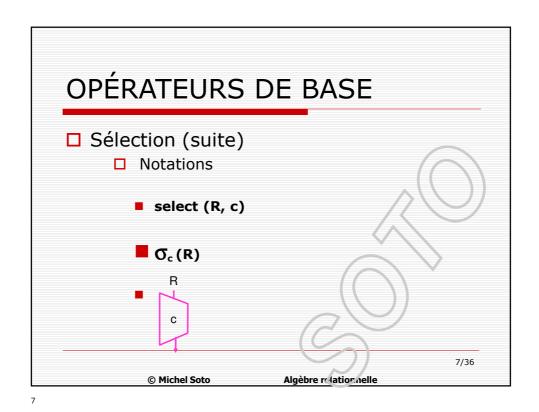
4/36

© Michel Soto

Algèbre relationnelle

### OPÉRATEURS DE BASE ☐ Ensemble **minimal** pour effectuer **toutes** les opérations de l'algèbre relationnelle Opérateurs unaires □ Sélection Projection Opérateurs binaires Produit cartésien □ Union Différence 5/36 © Michel Soto Algèbre relation nelle

### OPÉRATEURS DE BASE □ Sélection (restriction) ☐ Extrait les tuples vérifiant une condition booléenne (ou prédicat ou qualification) sur les attributs d'une relation C Définition: Soit : R (X: D) et c : $\{X: D\} \rightarrow Bool\acute{e}e$ n on a : $\sigma_c(R) = \{t \mid t \in R \text{ et } c(t) = VRAI\}$ $\sigma_{\mathbf{c}}(R)(R, c) : rel(X: D)$ Le schéma du résultat de $\sigma_c$ (R) est le schéma de R 6/36 © Michel Soto Algèbre relationnelle



OPÉRATEURS DE BASE

Sélection (fin)

Exemple
CLIENT (nº, nom, prénom, adresse, ville, postal)

select (CLIENT, ville='marseille' et prénom='jean')

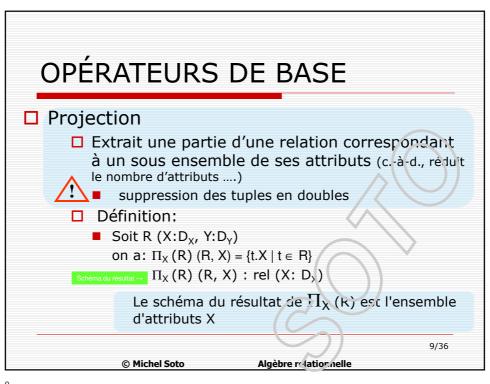
Oville='marseille' et prénom='jean'(CLIENT)

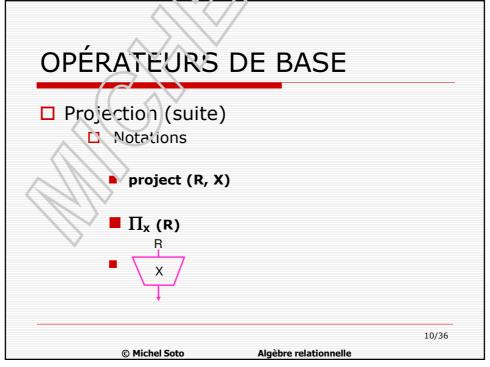
CLIENT

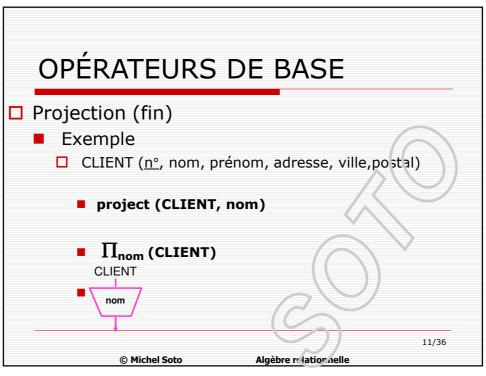
ville='marseille' et prénom='jean'

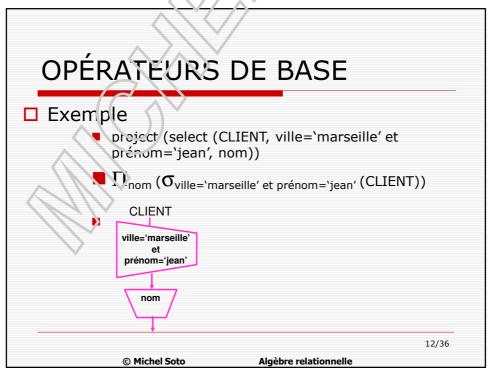
Michel Soto

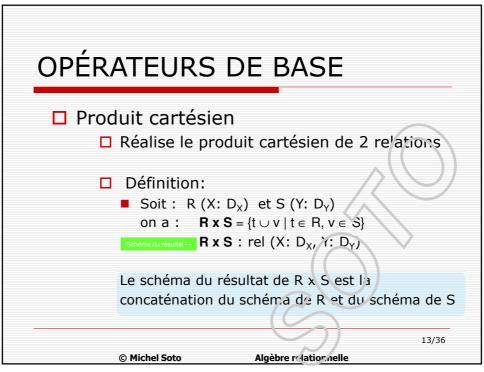
Algèbre relationnelle

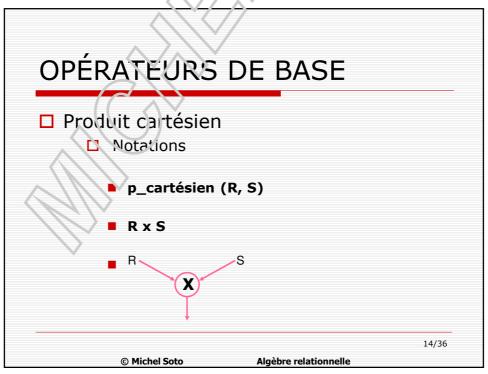


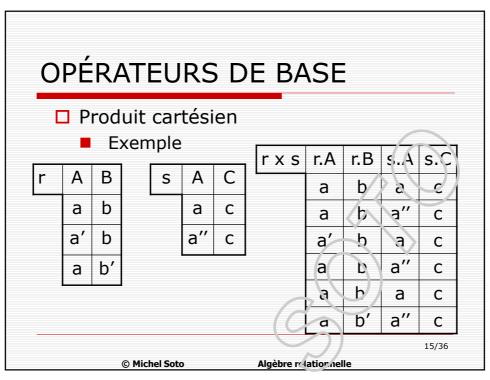


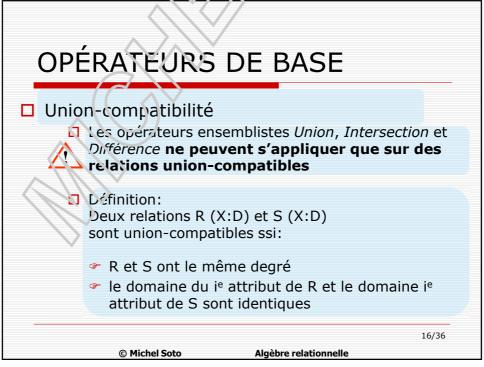


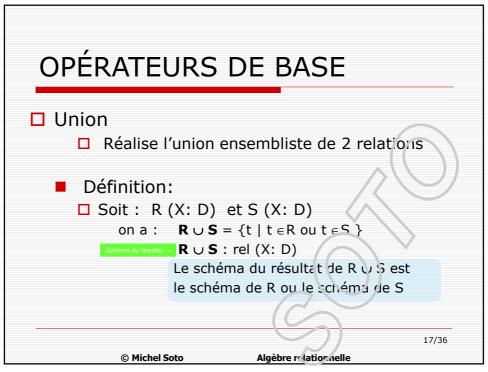


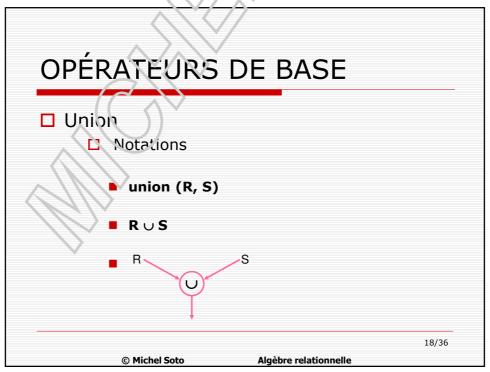


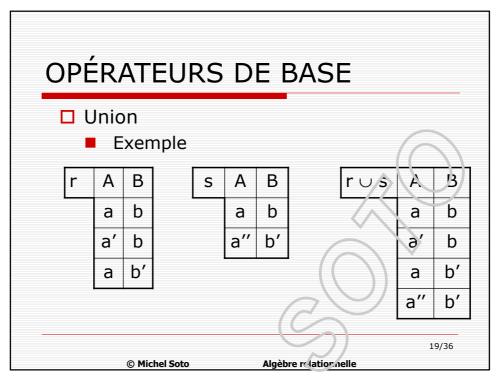


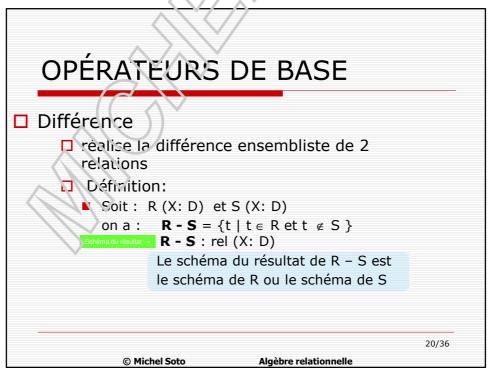


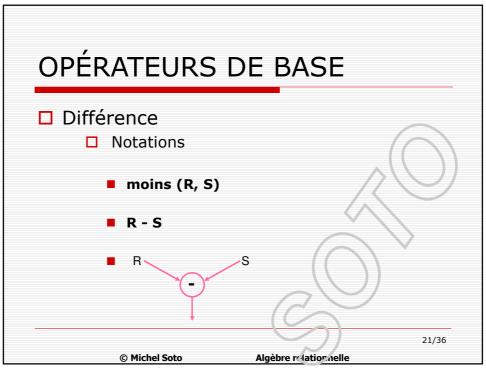


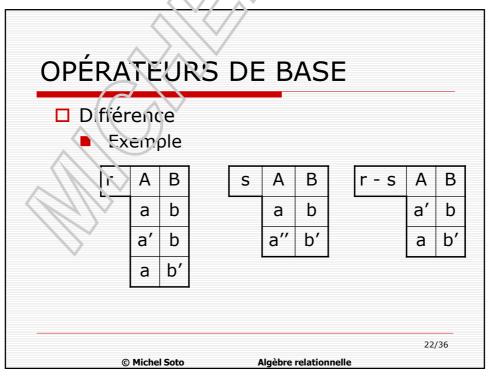












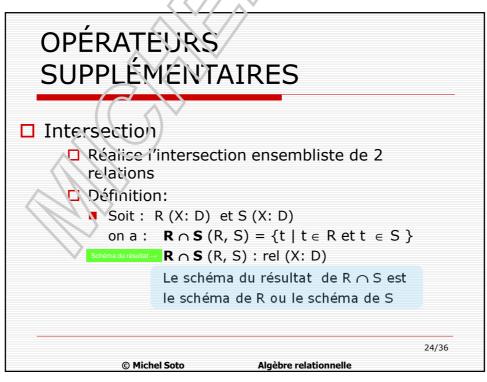
### OPÉRATEURS SUPPLÉMENTAIRES Les opérateurs complémentaires sont construits, pour commodité, avec les opérateurs de base. Il ne sont donc pas nécessaires du point de vue algébrique INTERSECTION JOINTURES DIVISION

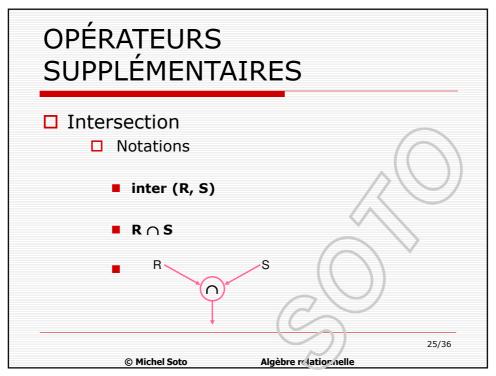
Algèbre relation nelle

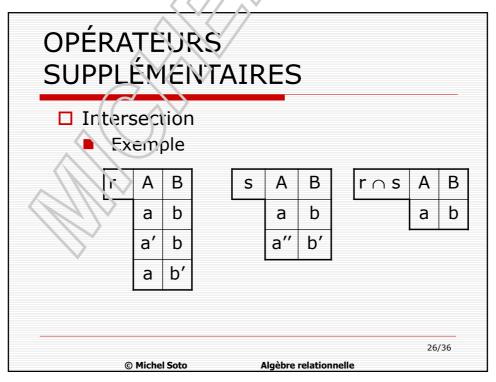
© Michel Soto

23/36

23







# OPÉRATEURS SUPPLÉMENTAIRES Jointure La jointure fusionne les tuples de deux relations pour lesquelles les valeurs d'un ou plusieurs attributs vérifient une condition Définition: Soit: R (X: D<sub>X</sub>) et S (Y: D<sub>Y</sub>) et c: {X: D<sub>X</sub>, Y: D<sub>Y</sub>} → Booléen on a: R ⋈ S = {t ∪ v | t ∈ R, v ∈ S et c(t ∪ v ) = vrai} Schema du résultat R ⋈ S (R, S, c): rel (X: D<sub>X</sub>, Y: D<sub>Y</sub>) Le schéma du résultat de R ⋈ S est la concaténation du schéna? de R avec le schéma de S Michel Soto Algèbre rélationnelle

27

# OPÉRATEURS SUPPLÉMENTAIRES □ il s'agit d'une jointure pour laquelle la condition qui aoit être vérifiée est une condition d'égalité □ Définition: □ Soit: R (X: D<sub>X</sub>) et S (Y: D<sub>Y</sub>) et {X: D<sub>X</sub> = Y: D<sub>Y</sub>} → Booléen □ on a: R S = {t ∪ v | t ∈ R, v ∈ S et (X=Y) = vrai} Sondmarduresultate R S : rel (X: D<sub>X</sub>, Y: D<sub>Y</sub>) Le schéma du résultat de R S est la concaténation du schéma de R avec le schéma de S © Michel Soto Algèbre relationnelle

