Énoncé 3 : algèbre relationnelle

guillaume.postic@univ-evry.fr

Exercice 1

- Oui
 Oui
 Non
- 3. Non : union possible seulement si les deux relations sont de même type (même nombre d'attributs et mêmes domaines). En SQL, le nombre d'attributs est la seule condition.
- 4. Non : même raison que pour l'union (différence avec SQL)
- 5. Oui
- 6. Non (voir 3 et 4)
- 7. Oui
- 8. Oui : produit cartésien
- 9. Oui
- 10. Non : aucune colonne pour faire la jointure (différence avec SQL)
- 11. Oui : colonne NomF
- 12. Oui : comme 11 mais seul les attributs de Fournisseurs sont gardés
- 13. Oui
- 14. Oui
- 15. Oui
- 16. Oui
- 17. Oui
- 18. Oui
- 19. Oui
- 2. Formuler les requêtes suivantes en langage algébrique et en $\ensuremath{\mathsf{SQL}}$:

```
Quels sont les noms des produits commandés par Jean ?
```

/*1*/

SELECT NomP FROM Commandes WHERE NomC = 'Jean'

 π_{NomP} ($\sigma_{\text{NomC} = 'Jean'}$ (Commandes))

Quels sont les noms des fournisseurs qui fournissent les produits qui figurent dans les commandes de Paul ?

```
/*2*/
SELECT p.NomF
FROM Commandes c

JOIN Prix p
ON c.NomP = p.NomP
WHERE c.NomC = 'Paul'
\pi_{NomF} \left( \text{Prix} \bowtie \sigma_{NomC = 'Paul'} \left( \text{Commandes} \right) \right)
```

Quelle est l'adresse des fournisseurs qui fournissent des parpaings à un coût strictement inférieur à 1200 ?

```
/*3*/
SELECT f.AdresseF
FROM Prix p
JOIN Fournisseurs f
ON p.NomF = f.NomF
WHERE p.NomP = 'parpaing'
AND p.Couts < 1200
\pi_{AdresseF} ( Fournisseurs \bowtie \sigma_{NomP = 'parpaing'} \land Couts < 1200 (Prix) )
```

Quels sont les noms et adresses des clients et des fournisseurs tels que le produit commandé lors d'une commande soit des briques ?

```
/*4*/
SELECT c.NomC, k.AdresseC, p.NomF, f.AdresseF
FROM Commandes c
JOIN Clients k
ON c.NomC = k.NomC
JOIN Prix p
ON c.NomP = p.NomP
JOIN Fournisseurs f
ON p.NomF = f.NomF
WHERE c.NomP = 'briques'
```

```
/* implicit join */
SELECT c.NomC, k.AdresseC, p.NomF, f.AdresseF
FROM Commandes c, Clients k, Prix p, Fournisseurs f
WHERE c.NomP = 'briques'
AND c.NomC = k.NomC
AND c.NomP = p.NomP
AND p.NomF = f.NomF
\pi_{\mathrm{AdresseF,\,NomC,\,AdresseC,\,NomF}}\left(\;Fournisseurs\bowtie\sigma_{\mathrm{NomP}\,=\,\,\mathrm{`briques'}}(\;Prix\bowtie(Commandes\bowtie Clients)\;)\;\right)
Exercice 2
1. Formuler les requêtes suivantes en langage algébrique et en SQL :
(a) Intervenants de la pièce "L'avare"?
SELECT i.Intervenant
FROM Intervenants i
WHERE i.Titre = 'L avare';
\pi_{Intervenant} (\sigma_{Titre = Lavare} (Intervenants))
(b) Intervenants qui n'interviennent pas dans la pièce "L'avare"?
SELECT i.Intervenant
FROM Intervenants i
WHERE i.Intervenant NOT IN
       (SELECT Intervenant
       FROM Intervenants
       WHERE Titre = 'L avare');
\pi_{\text{Intervenant}} (Intervenants – (\sigma_{\text{Titre} = ^{\cdot}\text{L avare}}, (Intervenants)))
```

(c) Intervenants qui sont présents au moins dans un spectacle chaque semaine pendant la saison ?

```
SELECT i.Intervenant, COUNT(DISTINCT s.Semaine)

FROM Intervenants i

JOIN Spectacles s

ON i.Titre = s.Titre

GROUP BY i.Intervenant

HAVING COUNT(DISTINCT s.Semaine) = 4

\pi_{\text{Intervenant}}(\sigma_{\text{Semaine}} = 4)

\pi_{\text{Intervenant}}(\sigma_{\text{Semaine}} = 4)

Intervenant (Titre s.Semaine) (Intervenants Spectacles)))
```

g: opérateur d'agrégation

L'algèbre relationnelle est basée sur la théorie des ensembles. Par définition, il n'y a pas de doublon dans un ensemble : ses éléments sont distincts. Le langage SQL ne respecte pas complètement le modèle relationnel, puisqu'il autorise plusieurs *tuples* identiques (sauf lorsqu'une contrainte d'unicité est explicitement appliquée). D'où l'existence de la commande **DISTINCT**.

```
(d) Noms des salles libres au moins une semaine dans la saison ? 

SELECT p.Salle, COUNT(DISTINCT p.Semaine) 

FROM Places p 

GROUP BY p.Salle 

HAVING COUNT(DISTINCT p.Semaine) < 4; 

\pi_{Salle} (\sigma_{Semaine} < 4 (\sigma_
```

```
(e) A quelle date (semaine et jour) reste-t-il des places pour aller voir l'intervenant
Dupont (et accessoirement dans quel titre)?
SELECT i.Intervenant, s.Titre, s.Semaine, p.Jour, p.Disponibilite
FROM Places p
JOIN Spectacles s
ON p.Semaine = s.Semaine
AND p.Salle = s.Salle
JOIN Intervenants i
ON i.Titre = s.Titre
WHERE i.Intervenant = 'Paul' /* Choisir ici l'intervenant */
AND p.Disponibilite IS NOT NULL
/* implicit join */
SELECT i.Intervenant, s.Titre, s.Semaine, p.Jour,
p.Disponibilite
FROM Places p, Spectacles s, Intervenants i
WHERE p.Semaine = s.Semaine
AND p.Salle = s.Salle
AND i.Titre = s.Titre
AND i.Intervenant = 'Paul' /* Choisir ici l'intervenant */
AND p.Disponibilite IS NOT NULL
\pi_{\text{Interv, Titre, Semaine, Jour, Dispo}} ( ( Spectacles \bowtie \sigma_{\text{Intervenant} = `Paul'} ( Intervenants ) ) \bowtie \sigma_{\text{Dispo} \neq \text{NULL}} ( Places ) )
(f) Intervenants qui interviennent dans toutes les salles au cours de la saison ?
SELECT i.Intervenant, COUNT(DISTINCT s.Salle)
FROM Intervenants i
JOIN Spectacles s
ON i.Titre = s.Titre
GROUP BY i.Intervenant
HAVING COUNT(DISTINCT s.Salle) = 3
\pi_{Intervenant} \left( \sigma_{Salle = 3} \left( \prod_{Intervenant} g_{count(Salle)} \left( Intervenants \bowtie Spectacles \right) \right) \right)
```