

# Aide Mémoire – Bases de données

## 1. Algèbre relationnelle et SQL

- **Projection** sur  $(A_1, \dots, A_n)$  de  $R : \Pi_{(A_1, \dots, A_n)}(R)$ .

```
SELECT A1, ..., An FROM R;
```

- **Selection** selon le prédictat  $p$  de  $R : \sigma_p(R)$ .

```
SELECT * FROM R WHERE p;
```

- **Opérations ensemblistes** (même schéma) :  $R_1 \cup R_2$ ,  $R_1 \cap R_2$ ,  $R_1 - R_2$ .

```
SELECT ... INTERSECT SELECT ...;
SELECT ... UNION SELECT ...;
SELECT ... UNION ALL SELECT ...; -- Avec les doublons
SELECT ... EXCEPT SELECT ...; -- MINUS en MySQL
```

- **Jointure** de  $R_1$  et  $R_2$  selon  $R_1.X = R_2.Y$  :  $R_1 \underset{R_1.X=R_2.Y}{\bowtie} R_2$ .

```
SELECT * FROM R1 JOIN R2 ON R1.X = R2.Y; -- A préférer
SELECT * FROM R1, R2 WHERE R1.X = R2.Y;
```

- **Renommage** de  $X$  en  $A$  dans  $R : \rho_{X \rightarrow A}(R)$ .

```
SELECT R.X AS A, ... FROM R;
```

- **Produit cartésien** de  $R_1$  et  $R_2$  :  $R_1 \times R_2$ .

```
SELECT * FROM R1, R2;
```

- **Division cartésienne** de  $R_1$  et  $R_2$  (schéma de  $R_2 \subset$  schéma de  $R_1$ ) :  $R_1 \div R_2$  (tuples qui, concaténés à ceux de  $R_2$  apparaissent tous dans  $R_1$ .)

## 2. Interrogation de la base de données

- **Requêtes de base** :

```
SELECT ... FROM ... WHERE ...;
SELECT DISTINCT ... FROM ... WHERE ...;
SELECT ... JOIN ... ON ... WHERE ...;
SELECT ... FROM ... WHERE ... ORDER BY ... ;
SELECT ... FROM ... WHERE ... ORDER BY ... DESC;
SELECT ... FROM ... WHERE ... LIMIT ... OFFSET ...;
```

- **Renommages** :

```
SELECT A1 AS nom_1, ..., An AS nom_n FROM table1 nomTable1 ...;
```

- **Conditions** :  $=$ ;  $\neq$  ou  $<>$ ;  $<$ ;  $>$ ;  $\leq$ ;  $\geq$ ;  $\text{IS NULL}$ ;  $\text{IS NOT NULL}$ ;  $\text{AND}$ ;  $\text{OR}$ ;  $\text{NOT}$ ;  $\text{BETWEEN } \dots \text{ AND } \dots$ ;  $\text{LIKE } '\dots'$  (\_ remplace un caractère, % remplace un nombre quelconque de caractères.);  $\text{IN}$ ;  $\text{NOT IN}$ ; (comparateur)  $\text{ANY}$ ; (comparateur)  $\text{ALL}$ .

- **Fonctions d'agrégat** : SUM, MIN, MAX, AVG, COUNT.

```
SELECT fonction(attribut(s)) FROM ...;
```

(ne renvoie qu'un résultat.)

- Existence

```
SELECT ... FROM ... WHERE EXISTS (SELECT ...);
SELECT ... FROM ... WHERE NOT EXISTS (SELECT ...);
```

- Regroupement

```
SELECT ... FROM ... WHERE ... GROUP BY ...;
SELECT ... FROM ... WHERE ... GROUP BY ... HAVING ...;
```

Le contenu du SELECT doit être des attributs du GROUP BY ou des attributs identiques pour chaque élément du groupe ou des fonctions d'agrégat qui porteront sur chaque groupe.

Le contenu du HAVING porte sur des attributs n'apparaissant pas dans le GROUP BY.

Renvoie un résultat par groupe.

- Agrégat de double niveau

```
SELECT fonction2(attribut2)
FROM (SELECT fonction1(attribut1) AS attribut2
FROM ... GROUP BY ...);
```

### 3. Création et modification des tables (en SQLite)

- Création de table

```
CREATE TABLE nomTable (
    nomAtt1 typeAtt1 [PRIMARY KEY] [REFERENCES nomTable[(att)]],
    ...
    nomAttn typeAttn [REFERENCES nomTable[(att)]],
    [PRIMARY KEY (Att1, ..., Attn),
    [FOREIGN KEY (Att1, ..., Attn) REFERENCES nomTable[(att1,...,attn)],
    [CHECK (condition),]
```

);

Les arguments entre crochets sont facultatifs. Si plus d'un attribut dans la clé primaire, la déclarer à part.

typeAtt parmi INTEGER, REAL, TEXT.

- Suppression d'une table

```
DROP TABLE nomTable; -- Bien réfléchir avant de l'utiliser !!
```

- Création d'un tuple

```
INSERT INTO nomTable VALUES (val_1, ..., val_n);
```

- Suppression d'un tuple

```
DELETE FROM nomTable WHERE condition;
```

- Modification d'un tuple

```
UPDATE nomTable SET attr_1 = val_1, ..., attr_n = val_n
WHERE condition;
```