Bases de Données Relationnelles

TD 1 : Formalisation des contraintes SI3 & MAM4

12 septembre 2016

Considérons le schéma de base de données suivantes:

```
marque(IdM, NomM, Classe, Pays, IdProp)
societe(IdSoc, NomSoc, Pays, Ville)
enreg(NumE, IdM, Pays, DateE, IdDeposant)
vente(NumV, IdM, DateV, Pays, IdVend, IdAch).
```

Formaliser en logique du premier ordre des contraintes qui suivent. On utilisera pour cela des quantifications du type suivant : $\forall t \in r$, $\exists t \in r$ où r désigne une relation (par exemple marques).

1. Chaque marque est identifiée sans ambiguité par son identificateur IdM. Elle possède un seul nom, une seule classe, un seul propriétaire, et un seul pays.

```
\forall t_1, t_2 \in marque: t_1.IdM = t_2.IdM \Rightarrow \\ t_1.NomM = t_2.NomM \ \land \ t_1.Classe = t_2.Classe \ \land \\ t_1.Pays = t_2.Pays \ \land \ t_1.IdProp = t_2.IdProp
```

Remarque: on peut aussi écrire $\forall t_1, t_2 \in marque: t_1.IdM = t_2.IdM \Rightarrow t_1 = t_2$ mais cette écriture peut poser des problèmes si des champs sont ajoutés au tuple

2. Le propriétaire *IdPro*p d'une marque est nécessairement une société de la relation société.

```
\forall t_1 \in marque, \exists t_2 \in societe : t_1.IdProp = t_2.IdSoc
```

3. Dans un même pays, deux marques de même noms et de même classe sont identiques.

```
\forall t_1, t_2 \in marque : (t_1.Pays = t_2.Pays \land t_1.NomM = t_2.NomM \land t_1.Classe = t_2.Classe)
\Rightarrow t_1.IdM = t_2.IdM \text{ (ou } t_1 = t_2)
```

4. Chaque société est identifiée par son numéro. Elle a un seul nom, mais éventuellement plusieurs sites, tous nécessairement dans le même pays.

```
\forall t_1, t_2 \in societe: t_1.IdSoc = t_2.IdSoc \Rightarrow t_1.NomSoc = t_2.NomSoc \ \land \ t_1.Pays = t_2.Pays
```

5. Chaque enregistrement de marque dans un pays donné ne concerne qu'une seule marque qui est nécessairement décrite dans la relation marque et qui doit en outre appartenir à ce même pays.

```
\forall t_1, t_2 \in enreg : (t_1.Pays = t_2.Pays \land t_1.NumE = t_2.NumE) \Rightarrow t_1.IdM = t_2.IdM
\land \forall t_3 \in enreg, \exists t_4 \in marque : t_3.IdM = t_4.IdM \land t_3.Pays = t_4.Pays
```

6. Une même marque ne peut être enregistrée qu'une seule fois, par un seul déposant, et qu'à une seule date, dans un seul pays.

```
\forall t_1, t_2 \in enreg: t_1.IdM = t_2.IdM \Rightarrow \\ t_1.Pays = t_2.Pays \land t_1.NumE = t_2.NumE \land t_1.Date = t_2.DateE \land \\ t_1.IdDeposant = t_2.IdDeposant
```

7. Deux marques enregistrées dans un même pays ne peuvent avoir le même numéro d'enregistrement.

```
 \forall t_1, t_2 \in enreg: (t_1.IdM \neq t_2.IdM \land t_1.Pays = t_2.Pays) \Rightarrow t_1.NumE \neq t_2.NumE  Rappel: \neg A \land B \Rightarrow \neg C \equiv A \lor \neg B \lor \neg C \equiv (B \Rightarrow (C \Rightarrow A) D'ou:  \forall t_1, t_2 \in enreg: t_1.Pays = t_2.Pays \Rightarrow (t_1.NumE = t_2.NumE \Rightarrow t_1.IdM = t_2.IdM)
```

8. Le déposant d'une marque est nécessairement une société décrite dans société.

```
\forall t_1 \in enreg, \exists t_2 \in societe : t_1.IdDeposant = t_2.IdSoc
```

9. On impose que dans chaque pays, les numéros d'enregistrement respectent l'ordre chronologique.

Remarque: on n'a qu'un ordre partiel sur les dates mais on n'a un ordre complêt sur les numéro d'enregistrement

```
\forall t_1, t_2 \in enreg: ((t1.Pays = t2.Pays) \land (t_1.NumE < t_2.NumE)) \Rightarrow t_1.DateE \leq t_2.DateE
```

10. Chaque vente, totalement identifiée par son numéro, a lieu à une seule date et ne concerne qu'une seule marque. Il y a un seul vendeur, et un seul acheteur au cours d'une telle transaction.

```
\forall t_1, t_2 \in vente: t_1.NumV = t_2.NumV \Rightarrow t_1.DateV = t_2.DateV \land t_1.IdM = t_2.IdM \land t_1.IdVend = t_2.IdVend \land t_1.IdAch = t_2.IdAch
```

11. Le pays où s'effectue la vente est nécessairement celui où "réside" la marque.

```
\forall t_1 \in vente, \exists t_2 \in marque: t_1.IdM = t_2.IdM \land t_1.Pays = t_2.Pays
```

12. Seule une marque enregistrée peut être vendue.

```
\forall t_1 \in vente, \exists t_2 \in enreg: t_1.IdM = t_2.IdM
```

13. On impose que dans chaque pays, les numéros de vente respectent l'ordre chronologique.

```
\forall t_1, t_2 \in vente : t_1.Pays = t_2.Pays \Rightarrow (t_1.NumV < t_2.NumV \Rightarrow t_1.DateV \leq t_2.DateV)
```

- 14. Une même marque peut être revendue plusieurs fois, mais toujours par son propriétaire du moment. L'intérêt de cette contrainte, c'est de pouvoir vérifier a posteriori que toutes les transactions effectuées sont correctes or:
 - seul le propriétaire courant est stocké au niveau de la marque
 - une personne peut vendre et acheter plusieurs fois la même marque à la même date

```
\forall m \in marque \\ \% \text{ lere } \text{vente: propriétaire} = \text{déposant} \\ \{\forall t_1 \in vente, \forall t_2 \in vente(t_1.IdM = t_2.IdM \land t_1.NumV \leq t_2.NumV) \Rightarrow \\ (\exists t_4 \in enreg: t_1.IdM = t_4.IdM \land t_1.IdVend = t_4.IdDeposant)\} \\ \land \\ \% \text{ les autres } \text{ventes: propriétaire} = \text{dernier acheteur} \\ \forall t_5 \in vente, \exists t_6 \in vente \{(t_5.IdM = t_6.IdM \land t_5.NumV < t_6.NumV \land \\ \neg (\exists t_7 \in ventet_6.IdM = t_7.IdM \land t_5.NumV < t_7.NumV < t_6.NumV)\} \Rightarrow \\ t_5.IdAch = t_6.IdVend
```

NOTA-BENE sur la complétude du système. On suppose que toutes les transactions (enregistrements, ventes) concernant les marques figurant dans la table marques ont été effectivement enregistrées dans la base.