

- **Localisation**

Dépendances fonctionnelles :

id → numVoie
id → nomVoie
id → CP
id → ville
id → pays
id → infosCompl
CP → ville
CP → pays

Normalisation :

Dans la table Localisation, la DF {CP → ville, pays} est une DF entre des attributs “non clé”.
Pour “passer” en 3NF, on décompose la table Localisation comme suit :

Localisation (#id, numVoie, nomVoie, CP → CodePostal, infosCompl)

CodePostal (#CP, ville, Pays)

- **Inscrit**

Dépendances fonctionnelles :

login → nom
login → prenom
login → dateNaissance
login → nbAnnoncesPub
login → nbAnnoncesRecues
login → solde
login → idLoc
login → admin

Preuve :

Toutes les DFE existantes sont de la forme A → B, où A est un clé donc la relation est en BCNF. Par conséquent la relation est en 3NF.

- **Annonce**

Dépendances fonctionnelles :

num → nom
num → motCle
num → ville

num \rightarrow datePub
num \rightarrow dateFin
num \rightarrow nbVues
num \rightarrow nbRep
num \rightarrow nbSauv
num \rightarrow prix
num \rightarrow prixDebut
num \rightarrow enchereCourante
num \rightarrow type
num \rightarrow etat
num \rightarrow lienPhoto
num \rightarrow description

Preuve :

Toutes les DFE existantes sont de la forme $A \rightarrow B$, où A est un clé donc la relation est en BCNF. Par conséquent la relation est en 3NF.

- **Rubrique**

Dépendances fonctionnelles :

nom \rightarrow nbAnnonces

Preuve :

Toutes les DFE existantes sont de la forme $A \rightarrow B$, où A est un clé donc la relation est en BCNF. Par conséquent la relation est en 3NF.

- **Inscrit**

Dépendances fonctionnelles :

login \rightarrow nom
login \rightarrow prenom
login \rightarrow dateNaissance
login \rightarrow nbAnnoncesPub
login \rightarrow nbAnnoncesRecues
login \rightarrow solde
login \rightarrow idLoc
login \rightarrow admin

Preuve :

Toutes les DFE existantes sont de la forme $A \rightarrow B$, où A est un clé donc la relation est en BCNF. Par conséquent la relation est en 3NF.

- **Enchere**

Dépendances fonctionnelles :

(encherisseur, dateEnchere) → annonce

(encherisseur, dateEnchere) → montant

Preuve :

Toutes les DFE existantes sont de la forme $A \rightarrow B$, où A est un clé donc la relation est en BCNF. Par conséquent la relation est en 3NF.

- **Message**

Dépendances fonctionnelles :

(loginExp, loginRecept, dateHeureEnvoi) → etat

(loginExp, loginRecept, dateHeureEnvoi) → objet

(loginExp, loginRecept, dateHeureEnvoi) → contenu

Preuve :

Toutes les DFE existantes sont de la forme $A \rightarrow B$, où A est un clé donc la relation est en BCNF. Par conséquent la relation est en 3NF.

- **AdministrateurRubrique**

Pas de dépendance fonctionnelle

- **ReferencementAnnonce**

Pas de dépendance fonctionnelle

- **TransactionAchat**

Dépendances fonctionnelles :

(acheteur, vendeur, annonce) → dateTransaction

(acheteur, vendeur, annonce) → noteVendeur

(acheteur, vendeur, annonce) → noteAcheteur

Preuve :

Toutes les DFE existantes sont de la forme $A \rightarrow B$, où A est un clé donc la relation est en BCNF. Par conséquent la relation est en 3NF.

- **TransactionDon**

Dépendances fonctionnelles :

(donneur, receveur, annonce) → dateTransaction

(donneur, receveur, annonce) → noteDonneur

(donneur, receveur, annonce) → noteReceveur

Preuve :

Toutes les DFE existantes sont de la forme $A \rightarrow B$, où A est un clé donc la relation est en BCNF. Par conséquent la relation est en 3NF.

- **TransactionEchange**

Dépendances fonctionnelles :

(protagoniste1, protagoniste2, annonce) → dateTransaction

(protagoniste1, protagoniste2, annonce) → noteProtagoniste1

(protagoniste1, protagoniste2, annonce) → noteProtagoniste2

Preuve :

Toutes les DFE existantes sont de la forme $A \rightarrow B$, où A est un clé donc la relation est en BCNF. Par conséquent la relation est en 3NF.

- **SauvegardeAnnonce**

Pas de dépendance fonctionnelle

Conclusion :

Les autres tables respectent toutes les règles d'un schéma en 3NF donc désormais, notre modèle est en 3NF.