

# BNF101 Base de Données Relationnelles

Utilisation de la Méthode Merise pour Modéliser une BDD Relationnelle  
Conception de la BDD COMMANDE

# Le dictionnaire de données

NOM	SIGNIFICATION	TYPE N A AN (1)	LONGUEUR	NATURE		REGLE DE CALCUL OU INTEGRITE (4)
				E CO CA (2)	M SIG (3)	
NumCom	Numéro commande	N	3	E	M	Forme jjmmaa
DateCom	Date commande	N	6	E	M	
NumCli	Numéro client	N	3	E	SIG	
NomCli	Nom client	A	30	E	SIG	
AdresseCli	Adresse client	AN	40	E	SIG	
Ville	Ville client	A	30	E	SIG	
codePos	Code postal	N	5	E	SIG	
Tel	Téléphone client	N	10	E	SIG	
NumVen	Numéro vendeur	N	3	E	SIG	
NomVen	Nom vendeur	A	30	E	SIG	
Genre	Genre vendeur	A	1	E	SIG	
Salaire	Salaire vendeur	N	6	E	SIG	
Com	Commission vendeur	N	3	E	SIG	

# Le dictionnaire de données

NOM	SIGNIFICATION	TYPE N A AN (1)	LONGUEUR	NATURE		REGLE DE CALCUL OU INTEGRITE (4)
				E CO CA (2)	M SIG (3)	
NumProd	Numéro de produit	N	3	E	SIG	Forme 999,99
NomProd	Référence du produit	A	30	E	SIG	
PrixUni	Prix unitaire du produit	N	5	E	SIG	
QteSto	Quantité stockée	N	3	E	SIG	
QteCom	Quantité commandée	N	3	E	M	Entier > 0
Montant	Montant ligne	N	5	CA	M	PrixUni *
Total	Montant total commande	N	5	CA	M	QteCom Somme des montants
(1) A(lphabétique)		N(umérique)		A(lpha)N(umérique)		
(2) E(lémentaire)		CO(ncaténée)		CA(lculée)		
(3) M(ouvement)		SIG(nalétique) ou Permanente				
(4) Règle de calcul pour les propriétés calculées ou contraintes d'intégrité de forme éventuelles.						

# Les entités

On identifie 4 entités :

CLIENT	VENDEUR	COMMANDE	PRODUIT
NumCli NomCli AdresseCli Ville codePos Tel	NumVen NomVen Genre Salaire Com	NumCom DateCom	NumProd NomProd PrixUni QteSto

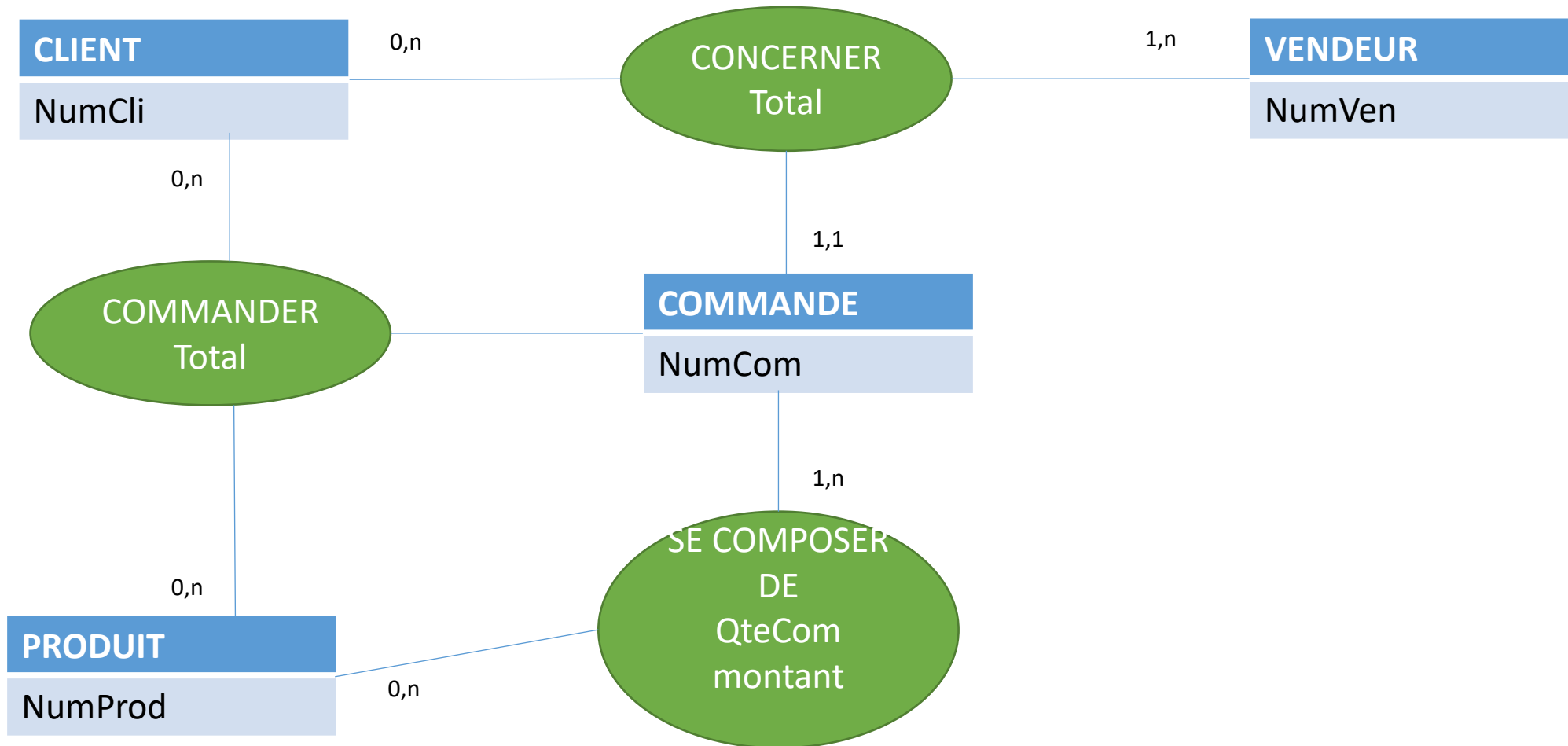
Remarque :

Les attributs calculés (montant ligne com, total) et l'attribut QteCom ne sont pas décrit dans ces 4 entités.  
Ces attributs seront positionnés dans le MCD.

# Les règles de Gestion de stockage des données

- 1 client est concerné par 1 ou plusieurs commandes.  
1 client peut exister sans avoir passé de commande.
- 1 vendeur est concerné par 1 ou plusieurs commandes.
- 1 commande est passée par un seul client et est gérée par 1 seul vendeur.
- 1 commande se compose d'1 ou plusieurs produits.
- 1 produit fait partie d'une ou plusieurs commandes.  
1 produit peut exister sans appartenir à 1 commande.

# 1<sup>ère</sup> version du MCD



# Optimisation du MCD

- La relation CONCERNER et la relation COMMANDER mettent en jeu les mêmes occurrences de CLIENT et de COMMANDE
    - car ce sont les mêmes clients qui sont concernés des commandes et qui commandent des produits et
    - car les produits commandés par les clients correspondent aux mêmes commandes que les commandes passées par les clients.
- ⇒ La relation COMMANDER fait double emploi avec la relation CONCERNER et peut être supprimée.

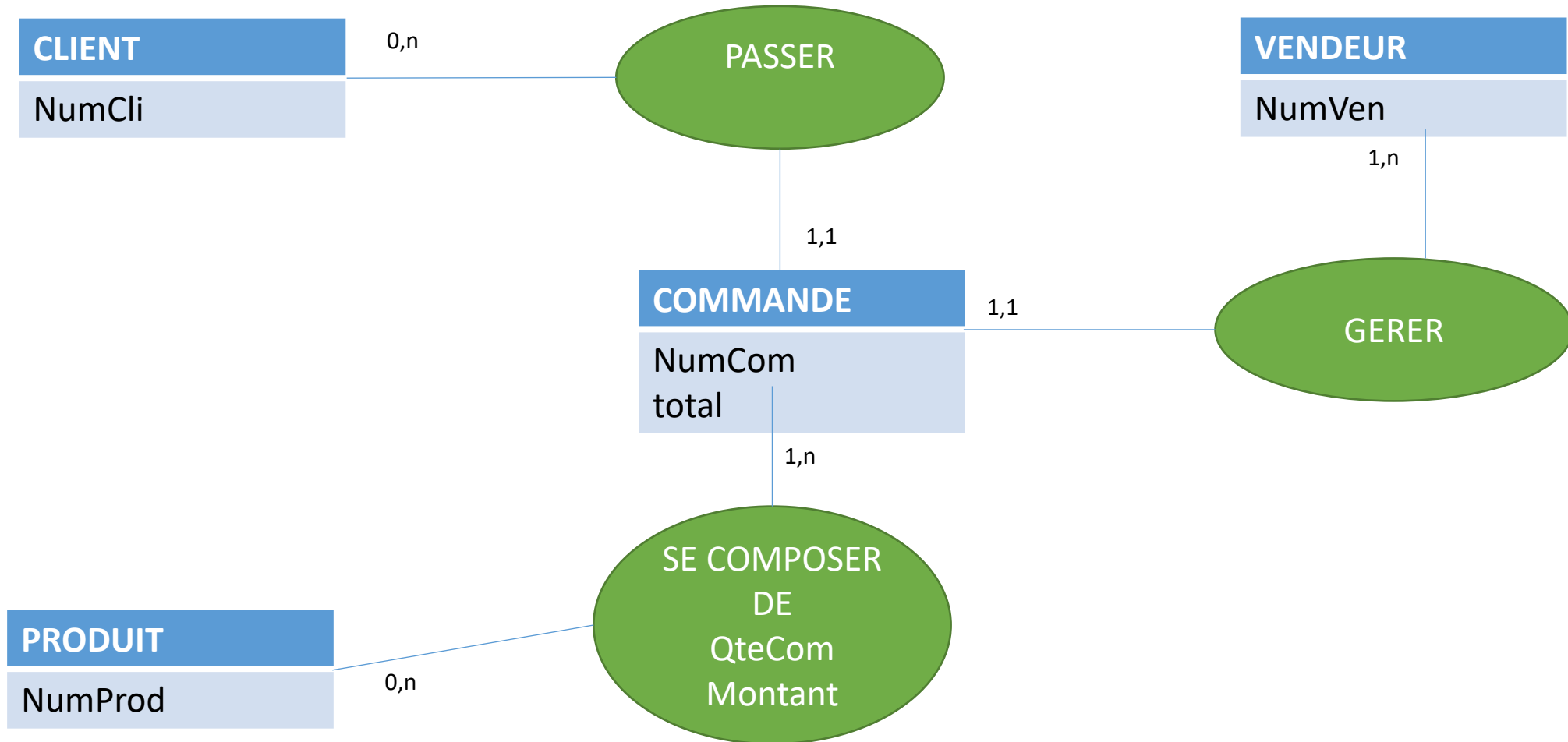
# Optimisation du MCD

- Les dépendances fonctionnelles (dues aux cardinalités 1,1 de COMMANDE dans la relation CONCERNER) permettent de décomposer la relation CONCERNER en 2 relations binaires.
  - PASSER entre CLIENT et COMMANDE,
  - GERER entre VENDEUR et COMMANDE.

La cardinalité 1,1 est appelée Contrainte d'Intégrité Fonctionnelle (CIF).



## 2<sup>ème</sup> version du MCD



# Les formes normales

- 1<sup>ère</sup> forme normale (1FN) :

Dans 1 entité, toutes les propriétés sont élémentaires et il existe au moins une clé caractérisant chaque occurrence de l'objet représenté.

Exemple :

CLIENT(numCli, nomCli, prenomCli)

avec prenomCli (prenomCli1, prenomCli2)

CLIENT n'est pas en 1FN.

Pour être en 1FN, CLIENT doit être déclaré comme suit :

CLIENT(numCli, nomCli, prenomCli1, prenomCli2)

Remarque : en dehors de la 1FN , dans un cas pareil, nous devrions passer par une entité PRENOM\_CLIENT pour permettre une cardinalité variable :

CLIENT(numCli, nomCli) (1,n) → (1,n) PRENOMS\_CLIENT(numPrenom, libellePrenom)

# Les formes normales

- 2<sup>ème</sup> forme normale (2FN) :

Doit être en 1<sup>ère</sup> FN.

Toute propriété d'une entité doit dépendre de la clé par une dépendance fonctionnelle élémentaire. Autrement dit, toute propriété de l'entité doit dépendre de tout l'identifiant.

Exemple : l'entité COURS (id\_cours, nom\_enseignant, telephone\_enseignant, numero\_syllabus). La clé est composée de l'attribut id\_cours.

Cette entité satisfait à la 1FN (nous avons une clé unique, et chaque attribut est atomique), mais pas à la 2FN.

En effet, les attributs nom\_enseignant et telephone\_enseignant ne dépendent pas clairement de la clé id\_cours.

Seul l'attribut numero\_syllabus semble dépendre de la clé id\_cours.

# Les formes normales

- 2<sup>ème</sup> forme normale (2FN) : suite

Pour satisfaire à la 2FN, nous devons décomposer l'entité COURS de la manière suivante :

Nous créons 2 entités séparées pour lever l'ambiguïté sur l'entité COURS.

enseignant(id\_enseignant, nom\_enseignant, telephone\_enseignant)

(1,n) → (1,n)

matière(id\_matiere, nom\_matiere, numero\_syllabus)

# Les formes normales

- 3<sup>ème</sup> forme normale (3FN):

Doit être en 2<sup>ème</sup> FN.

Dans une entité, toute propriété doit dépendre de la clé par une dépendance élémentaire directe

Exemple : L'entité CLIENT ci-dessous n'est pas en 3FN

CLIENT(numCli, nomCli, AdresseCli, CodePos, Ville, Tel, CodeTypeAbonnementCli, LibelleTypeAbonnementCli ).

En effet, il existe une transitivité entre CodeTypeAbonnementCli et LibelleTypeAbonnementCli.

# Les formes normales

- 3<sup>ème</sup> forme normale (3FN): suite

Pour obtenir une 3<sup>ème</sup> forme normale, il faut modéliser la relation suivante :

