

# **Synthèse De BD**

## **Partie Conception**

Fait par Brandon Van Bellinghen

année 2021/2022

## Cours 6 :

### Introduction à la conception :

- Rechercher des entités dans un énoncé
- Les représenter sous la forme d'un **Diagramme de Structure de Données (DSD)**
  - Mettre en évidence les **entités** et leurs **attributs**.
  - Définir un **identifiant unique**.
  - Préciser le **contenu** de chaque attribut.
  - Formaliser les **relations** entre les entités.

### Clé primaire :

- **But = assurer l'unicité d'un enregistrement / tuples**
- Choix :
  - Identifiant naturel unique  
➔ Ex : albums.isbn
  - Numéro auto-incrémenté  
➔ Ex : éditeurs.num
- Identifiant composite (concaténation)  
➔ Ex : isbn, num\_auteur, participe

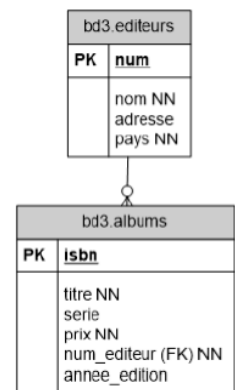
bd3.albums	
PK	isbn
	titre NN serie NN prix NN num_editeur (FK) NN annee_edition

bd3.auteurs	
PK	num
	nom NN adresse e_mail

bd3.participations	
PK	isbn, num_auteur, participe
	isbn (FK) NN num_auteur (FK) NN participe {'s','c','d'} NN

### Clé étrangère :

- **But = assurer l'intégrité référentielle**, garantir la cohérence des références entre les tables
- Conditions pour une intégrité référentielle :
  - Une FK ne peut référer qu'une PK existante
  - Un enregistrement / tuple ne peut pas être supprimé si sa PK est référencée comme FK



### PK concaténées : normes :

- Conditions pour une clé concaténée :
  - Toutes les parties de la clé doivent être déclarées "NN"
  - La/Les FK doit/doivent être déclarées.

```
CREATE TABLE bd3.participations
(
  isbn          char(13) NOT NULL
               REFERENCES bd3.albums (isbn),
  num_auteur    int NOT NULL
               REFERENCES bd3.auteurs (num),
  participe     char(1) NOT NULL
               CHECK (participe IN ('s','d','c')),
  PRIMARY KEY  (isbn, num_auteur, participe)
)
```

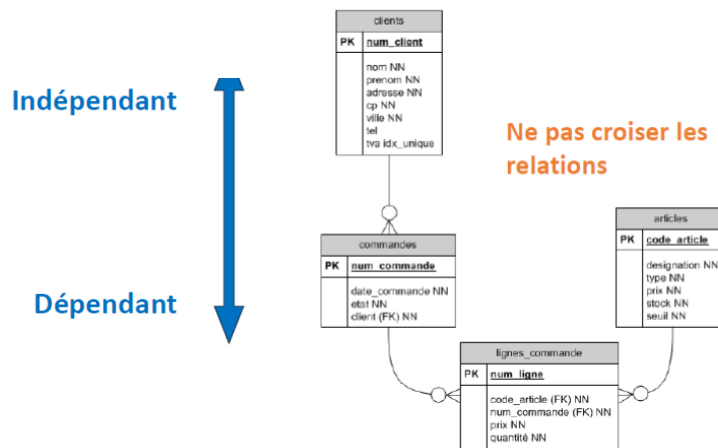
bd3.participations	
PK	isbn, num_auteur, participe
	isbn (FK) NN num_auteur (FK) NN participe {'s','c','d'} NN

### Notations : conventions

- Nom de **tables**
  - Entièrement en **minuscules**
  - au **pluriel**
- Nom de **champs** entièrement en **minuscules**
- Pas de caractères spéciaux ou accentués

- Si plusieurs mots, ils sont séparés par “ \_ ”
- PK = Primary Key : la PK est toujours soulignée
- FK = Foreign Key
- NN = Not Null

### Organisation graphique :

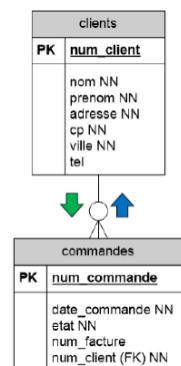


### vocabulaires business :

- Vocabulaire business  
= vocabulaire du métier  
= vocabulaire du client
- Il est essentiel d'utiliser le **vocabulaire du client** ! Et dans notre cas, le vocabulaire de l'énoncé.

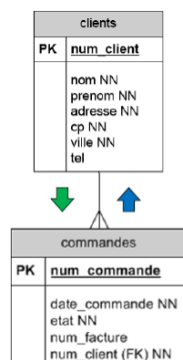
### Relation de 1 à 0:N :

- Une relation = **deux** significations !
- Chaque client peut avoir 0, une ou plusieurs commandes.
- Chaque commande appartient à un seul client.
- La relation implique une FOREIGN KEY (FK) toujours du côté de la fourche.



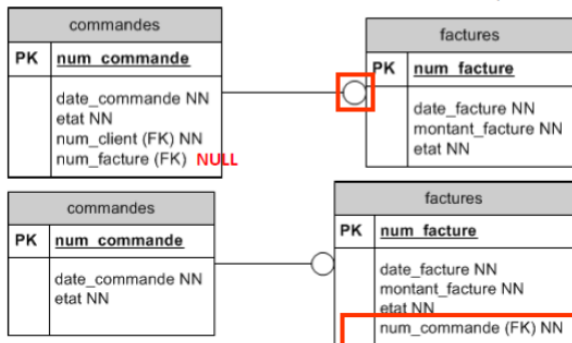
### Relation de 1 à 1:N :

- Chaque client **DOIT** avoir au moins une commande
- Il peut avoir plusieurs commandes
- Chaque commande appartient à un seul client.

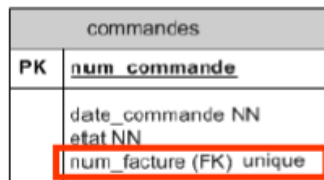


### Relation de 1 à 0:1 :

- Une commande référence une facture ou non

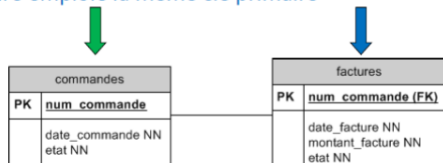


- Afin de s'assurer que 2 ou plusieurs commandes ne référencent pas le même numéro de facture, on peut noter une **contrainte d'unicité** sur l'attribut num\_factures (noté ici **unique**).

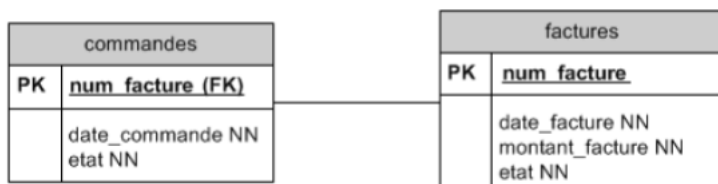


### Relation de 1 à 1 :

- Si une commande doit nécessairement correspondre une facture
- La commande est créée avec une clé primaire num\_commande
- La facture emploie la même clé primaire



- Remarquons qu'il serait plus judicieux d'utiliser le numéro de factures qui est un élément indispensable d'une facture en bonne et due forme.

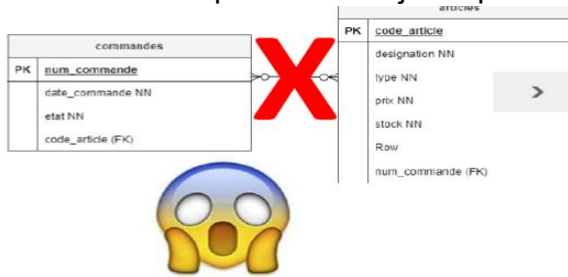


### Autres relations entre 2 tables :

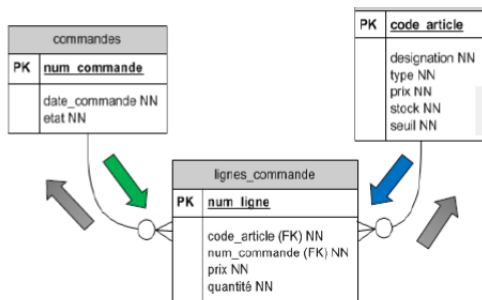
- On peut combiner les terminaisons de relations :
  - Relations 0-1 : 0-1 ○—○
  - Une entité a référence éventuellement une entité b
  - Même chose pour b
  - Relation 0-1 : 0-N ○—○<=
  - Relations 0-1 : 1-N ○—○<=

## Relation de M à N :

- Une relation de M à N ne peut **jamais** être représentée directement
- Elle s'implémente toujours par 2 relations de 1 à N

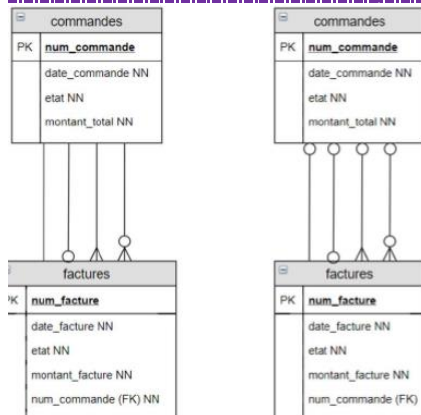


- Une relation de M à N s'implémente toujours par 2 relations de 1 à N



- Une commande peut porter sur plusieurs articles
- Un article peut faire partie de plusieurs commandes

## Résumé des 8 relations possibles :

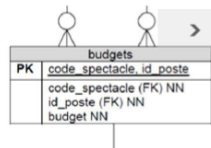


## Cours 8 :

### PK et FK composées :

#### PK composite ;

```
CREATE TABLE budgets (
  code_spectacle char(4) NOT NULL
  references spectacles(code_spectacle),
  id_poste integer NOT NULL
  references postes(id_poste),
  budget double precision NOT NULL,
  PRIMARY KEY (code_spectacle,id_poste)
)
```



### FK composite ;

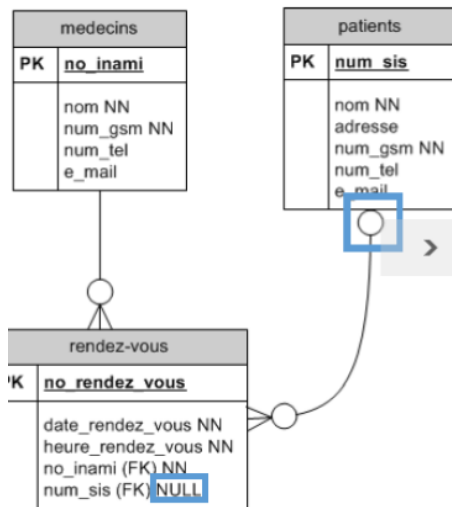
```
CREATE TABLE factures (
  num_facture integer PRIMARY KEY,
  code_spectacle char(4) NOT NULL,
  id_poste integer NOT NULL,
  ...
  FOREIGN KEY (code_spectacle, id_poste)
  REFERENCES budget_depenses (code_spectacle, id_poste)
)
```

factures	
PK	num_facture
	date_facture NN
	date_echeance NN
	montant NN
	code_spectacle NN
	id_poste NN
	code_spectacle, id_poste (FK)

### Clé étrangère NULL :

Un rendez-vous peut être attribué à 0 ou 1 patient.

→ num\_sis dans la table rendez-vous est une FK qui peut être NULL

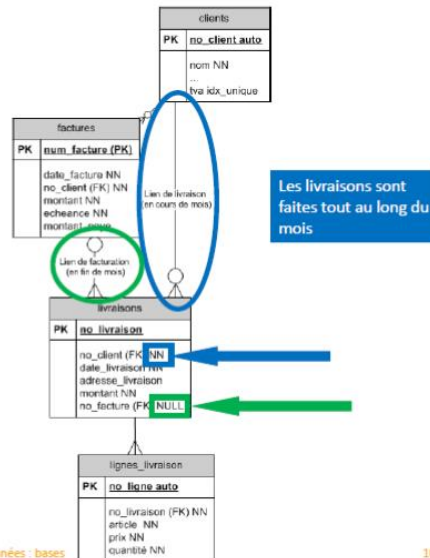


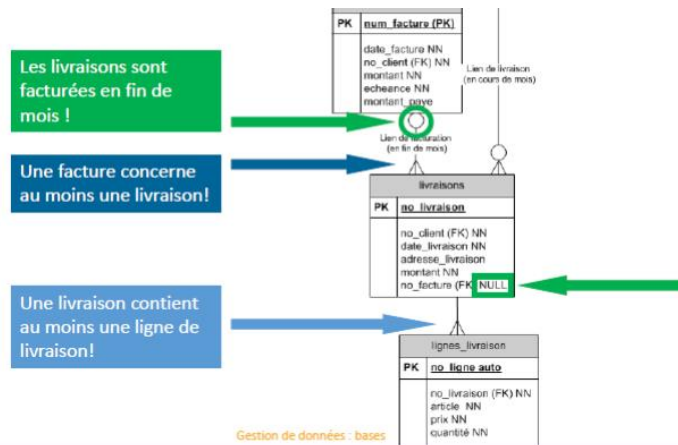
### Influence du temps sur les clés étrangères :

ici

temps  
étrangères (p. 20)

Une facture est émise  
une seule fois en fin  
de mois.





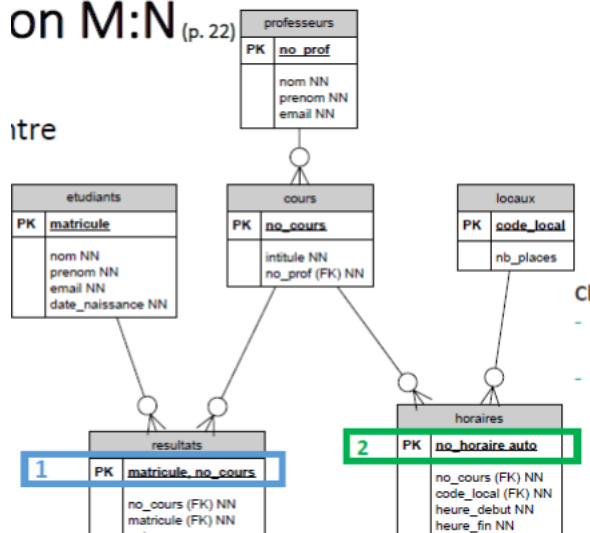
## Relations multiples entre tables : Double relation M : N ;

- Relation de M:N entre
  - Étudiants et cours
  - Locaux et cours

Choix des clés primaires :

- Concaténation (1)
- La combinaison 'matricule et no\_cours' est unique : un étudiant ne peut être inscrit qu'une seule fois à un même cours

on M:N (p. 22)

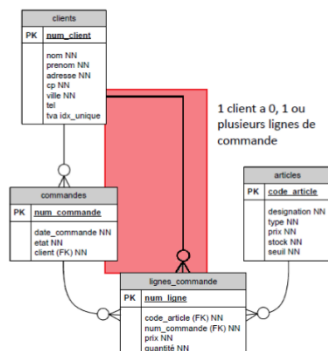


Choix des clés primaires :

- Numéro auto-incrémenté (2)
- La combinaison 'no\_cours et code\_local' n'est pas unique : un cours pourrait être donné plusieurs fois dans un même local

## Relation induite :

- Relation 1:N entre
  - Clients et commandes
  - Commandes et lignes\_commandes
 ➔ Relation 1:N induite entre clients et lignes\_commande
- Une relation induite n'est pas dessinée.



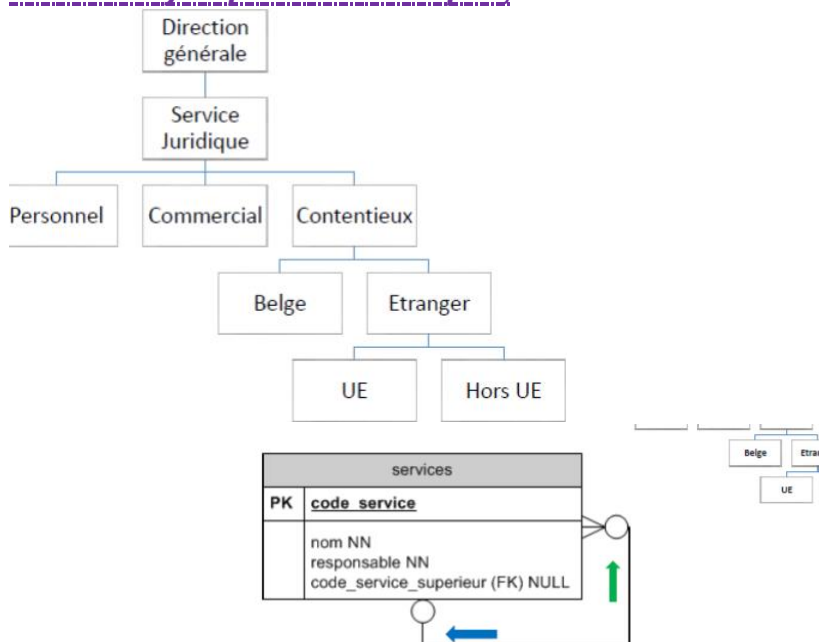
### Enumération :

- Permet de limiter les valeurs autorisées pour un champ spécifique
- S'écrit entre accolades { }
- Si on reprend l'exemple des "postes" du théâtre du trac, on pourrait par exemple avoir 4 postes : costumier, décorateur, artiste et technicien. Les libellés seraient donc limités à une liste de 4 possibilités.

postes	
PK	<u>id_poste</u>
	libelle {CO, DE, AR, TE} NN

### Cours 8 :

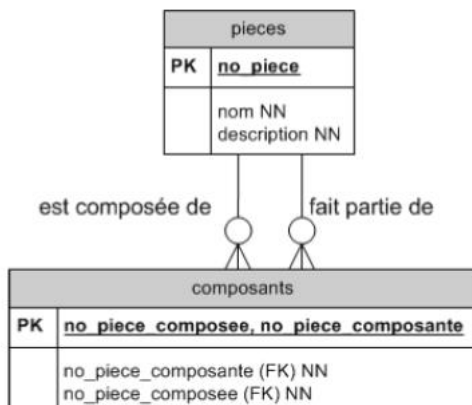
### Relation cycliques hiérarchique :



- Chaque service a **zéro ou un** service hiérarchiquement supérieur
- Chaque service a **zéro, un ou plusieurs** services subordonnés

### Relation cyclique non hiérarchique :

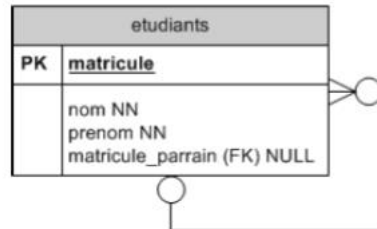
Une pièce peut être composée de plusieurs composants et une pièce peut faire partie de plusieurs composants.





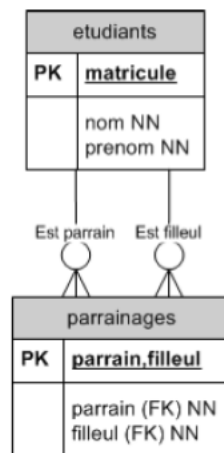
### Parrainage : relation cyclique hiérarchique :

- Un étudiant (filleul) peut être parrainé (ou non) par **un** autre étudiant
- Un étudiant (parrain) peut parrainer (ou non) plusieurs autres étudiants



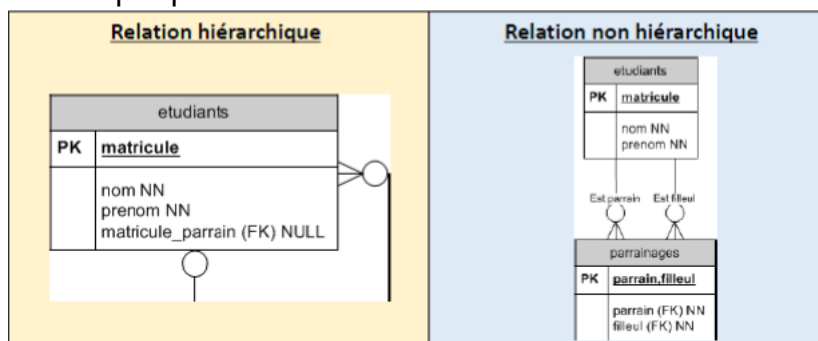
### Parrainage : relation cyclique non hiérarchique :

- Un étudiant (filleul) peut être parrainé par **plusieurs** autres étudiants
- Un étudiant (parrain) peut parrainer plusieurs autres étudiants

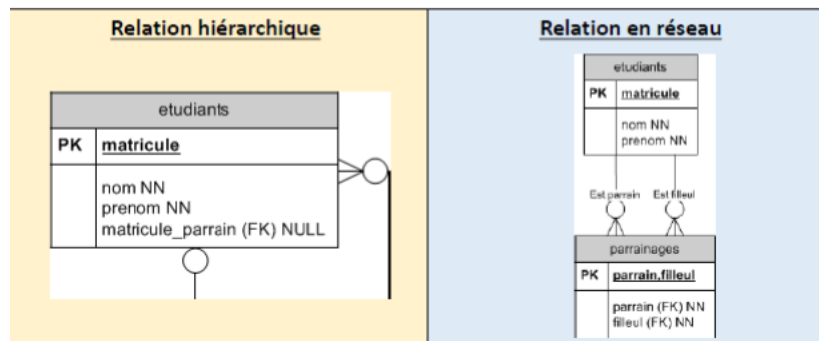


### Parrainage : SELECT :

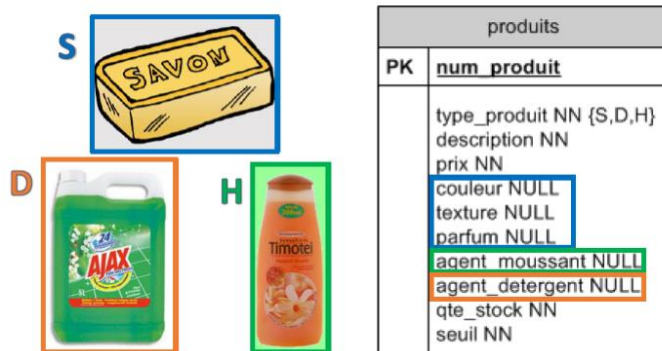
- Pour chaque parrain (matricule, nom et prénom), affichez le nombre de filleuls qu'il possède.



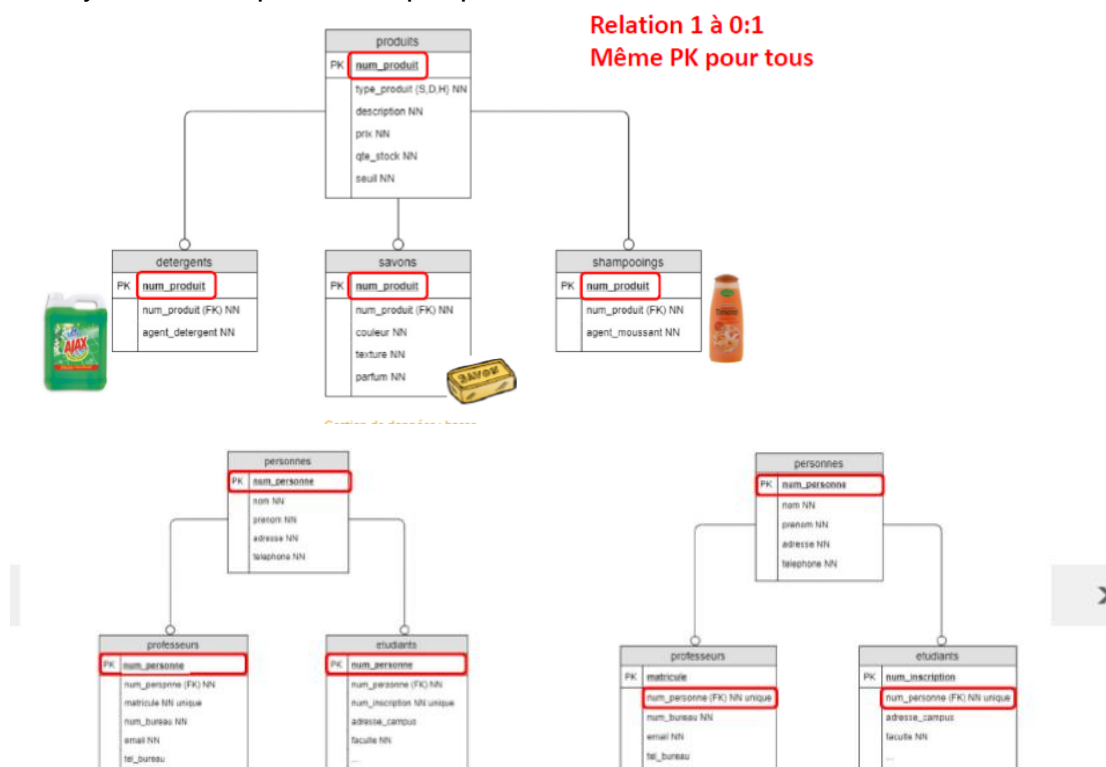
- Pour chaque parrain (matricule, nom et prénom), affichez ses filleuls (matricule, nom, prénom).



### Tables spécialisées :



- Problème : les propriétés encadrées dépendent du type de produit (savon, shampooing, détergent)
- Elles ne sont pas communes à tous les produits
- Il y a beaucoup de champs qui seront NULL



**Attention ! Les étudiants et les professeurs ont une clé unique distincte.**  
Deux solutions peuvent être implémentées.

### Sauvegarde des données :

- Mettre en sécurité les données contenues dans un système informatique
  - Back-up
  - Archivage

### Back-up :

- Pourquoi ?
  - Permettre de restaurer un système informatique dans un état de fonctionnement par suite d'un incident
  - Faciliter la restauration d'une partie d'un système informatique
- Comment ?
  - Copie des données sur un support indépendant du système initial
- La restauration = opération inverse, c'àd réutiliser des données sauvegardées.

### Archivage :

- Pourquoi ?
  - Désengorger des tables de mouvements, souvent volumineuses et rapidement périmées.
  - Raisons légales.
  - Statistiques.