Calcul relationnel

Langage et sécurité des bases de données S5 L3 MIAGE Classique

Rafael Angarita Inspiré du cours de Thibault Anani Agondja et Sonia Guehis

> Nanterre Université Année 2023-2024

Table des matières

Table des matières

Langages de requêtes relationnelles

Pouvoir d'expression

Représente ce qu'il est possible de calculer et les opérations qu'il est possible de faire

Algèbre relationnelle

- Langage procédural : langage qui décrit explicitement comment trouver le résultat en une suite d'instructions
- Langage de bas niveau difficile à manipuler proche des langages de programmation
- Notation algébrique

Langages de requêtes relationnelles

Pouvoir d'expression

Représente ce qu'il est possible de calculer et les opérations qu'il est possible de faire

Algèbre relationnelle

- Langage procédural : langage qui décrit explicitement comment trouver le résultat en une suite d'instructions
- Langage de bas niveau difficile à manipuler proche des langages de programmation
- Notation algébrique

Calcul relationnel

- Langage déclaratif : langage qui décrit les propriétés que devra avoir le résultat plutôt que les procédures
- Langage de haut niveau facile d'accès proche du langage naturel
- Notation logique

Les deux langages possèdent le même pouvoir d'expression

Logique du premier ordre

Définition

Formalisation du langage des mathématiques qui va permettre l'utilisation de formules logiques. A chaque formule logique correspond des données qui vérifient cette formule. Ce langage est composé de prédicats, d'opérateurs et de variables

Logique du premier ordre

Définition

Formalisation du langage des mathématiques qui va permettre l'utilisation de formules logiques. A chaque formule logique correspond des données qui vérifient cette formule. Ce langage est composé de prédicats, d'opérateurs et de variables

L'interrogation de la base de données consiste donc à énoncer une formule qui correspond aux données que l'on souhaite extraire de la base

Logique du premier ordre

Définition

Formalisation du langage des mathématiques qui va permettre l'utilisation de formules logiques. A chaque formule logique correspond des données qui vérifient cette formule. Ce langage est composé de prédicats, d'opérateurs et de variables

L'interrogation de la base de données consiste donc à énoncer une formule qui correspond aux données que l'on souhaite extraire de la base

2 branches du calculs relationnels

- Le calcul des prédicats à variable domaine (DRC)
- Le calcul des prédicats à variable n-uplet (TRC)



Schéma et instance : exemples

Parenté(Parent, Enfant) Descriptif(Parent, Age, Sexe, Ville) Scolarité(Enfant, Ecole)

Parent	Enfant		
Pascal	Marie		
Pascal	Leo		
Raymond	Zoe		
Clara	Zoe		
Marcel	Raymond		
Danamati			

Parenté

Personne	Age	Sexe	Ville
Pascal	40	М	Paris
Marie	20	F	Paris
Leo	18	М	Paris
Zoe	2	F	Nice
Clara	27	F	Nice
Marcel	60	М	Marseille
Raymond	40	М	Nice
Johnny	65	М	Lyon

Descriptif

Enfant	Ecole
Zoe	Α
Marie	В
Leo	Α

Scolarité

Le calcul relationnel par n-uplet

Définition

Les formules logiques contiennent des variables correspondant à des n-uplets de la base et le résultat est l'ensemble des n-uplets vérifiant une formule logique.

Les requetes sont de la forme $\{t|F(t)\}$ qui va retourner les n-uplets t vérifiant que F(t) est vraie

Le calcul relationnel par n-uplet

Définition

Les formules logiques contiennent des variables correspondant à des n-uplets de la base et le résultat est l'ensemble des n-uplets vérifiant une formule logique.

Les requetes sont de la forme $\{t|F(t)\}$ qui va retourner les n-uplets t vérifiant que F(t) est vraie

 $\{t.Nom, t.Pr\'enom|Etudiant(t)\}$ retourne le nom et prénom de tous les étudiants de la base de données

t est une variable qui désigne les n-uplets, t.Nom désigne la valeur de l'attribut Nom dans t et Etudiant(t) signifie que t est un n-uplet appartenant à la relation Etudiant

Définition

Fonction dont le résultat est soit vrai soit faux qui peut être relié à une ou plusieurs variables d'une relation

$$\{t|F(t)\}$$

Où F est une formule logique de premier ordre formée de :

- Constantes
- Attributs
- Comparateurs : =, <, >, \leq , \geq
- Connecteurs logiques : ∨ (ou), ∧ (et), ¬ (non)

Le résultat de $\{t|F(t)\}$ contient tous les n-uplets vérifiant que F est vraie



Requête

Liste des personnes de sexe féminin

Personne	Age	Sexe	Ville
Marie	20	F	Paris
Zoe	2	F	Nice
Clara	27	F	Nice



Requête

Liste des personnes de sexe féminin

Personne	Age	Sexe	Ville
Marie	20	F	Paris
Zoe	2	F	Nice
Clara	27	F	Nice

$$\{t|Descriptif(t) \land t.Sexe = "F"\}$$



Requête

Les personnes de plus de 40 ans

Personne	Age	Sexe	Ville
Marcel	60	М	Marseille
Johnny	65	М	Lyon

Requête

Les personnes de plus de 40 ans

Personne	Age	Sexe	Ville
Marcel	60	М	Marseille
Johnny	65	М	Lyon

$$\{t|Descriptif(t) \land t.Age > 40\}$$

Requête

Liste des parents de la base

Parent
Pascal
Raymond
Clara
Marcel

Requête

Liste des parents de la base

Parent
Pascal
Raymond
Clara
Marcel

Calcul relationnel

{t.parent|Parenté(t)}

Remarque

Le doublon du n-uplet Pascal a été supprimé



La Projection

Requête

Qui sont les enfants de Raymond?

Enfant Zoe

La Projection

Requête

Qui sont les enfants de Raymond?

Enfant Zoe

Calcul relationnel

 $\{t.enfant|Parenté(t) \land t.parent = "Raymond"\}$

Remarque

Possibilité d'utiliser plusieurs opérateurs en même temps

Exercices: Les prédicats

Comment écrire ces requêtes en calcul relationnel?

- Les personnes qui habitent à Paris ou Nice
- 2 Les personnes qui n'habitent pas à Nice
- La ville où habite Raymond
- L'âge de Marcel
- Ses personnes qui habitent à Paris et qui ont plus de 18 ans

Les personnes qui habitent à Paris ou Nice

Les personnes qui habitent à Paris ou Nice

$$\{t|Descriptif(t) \land (t.ville = "Paris" \lor t.ville = "Nice")\}$$

Les personnes qui n'habitent pas à Nice

Les personnes qui habitent à Paris ou Nice

$$\{t|Descriptif(t) \land (t.ville = "Paris" \lor t.ville = "Nice")\}$$

Les personnes qui n'habitent pas à Nice

$$\{t|Descriptif(t) \land \neg(t.ville = "Nice")\}$$

La ville où habite Raymond

Les personnes qui habitent à Paris ou Nice

$$\{t|Descriptif(t) \land (t.ville = "Paris" \lor t.ville = "Nice")\}$$

Les personnes qui n'habitent pas à Nice

$$\{t|Descriptif(t) \land \neg(t.ville = "Nice")\}$$

La ville où habite Raymond

$$\{t.ville|Descriptif(t) \land (t.personne = "Raymond")\}$$

L'âge de Marcel

Les personnes qui habitent à Paris ou Nice

$$\{t|Descriptif(t) \land (t.ville = "Paris" \lor t.ville = "Nice")\}$$

Les personnes qui n'habitent pas à Nice

$$\{t|Descriptif(t) \land \neg(t.ville = "Nice")\}$$

La ville où habite Raymond

$$\{t.ville|Descriptif(t) \land (t.personne = "Raymond")\}$$

L'âge de Marcel

$$\{t.age|Descriptif(t) \land (t.personne = "Marcel")\}$$

Les personnes qui habitent à Paris et qui ont plus de 18 ans

Les personnes qui habitent à Paris ou Nice

$$\{t|Descriptif(t) \land (t.ville = "Paris" \lor t.ville = "Nice")\}$$

Les personnes qui n'habitent pas à Nice

$$\{t|Descriptif(t) \land \neg(t.ville = "Nice")\}$$

La ville où habite Raymond

$$\{t.ville|Descriptif(t) \land (t.personne = "Raymond")\}$$

L'âge de Marcel

$$\{t.age|Descriptif(t) \land (t.personne = "Marcel")\}$$

Les personnes qui habitent à Paris et qui ont plus de 18 ans

$$\{t|Descriptif(t) \land t.ville = "Paris" \land t.age = 18\}$$

Equivalence algèbre / calcul

Toute expression d'algèbre peut s'écrire en calcul

L'Union

Algèbre relationnelle : $Exp_1 \cup Exp_2$

Equivalence algèbre / calcul

Toute expression d'algèbre peut s'écrire en calcul

L'Union

Algèbre relationnelle : $Exp_1 \cup Exp_2$

Calcul relationnel : $\{t|Exp_1(t) \lor Exp_2(t)\}$

Permet d'obtenir les n-uplets à la fois soit dans Exp₁ soit dans

Exp₂ soit les deux

La Différence

Algèbre relationnelle : $Exp_1 - Exp_2$

Equivalence algèbre / calcul

Toute expression d'algèbre peut s'écrire en calcul

L'Union

```
Algèbre relationnelle : Exp_1 \cup Exp_2
```

Calcul relationnel : $\{t|Exp_1(t) \lor Exp_2(t)\}$

Permet d'obtenir les n-uplets à la fois soit dans Exp₁ soit dans

 Exp_2 soit les deux

La Différence

```
Algèbre relationnelle : Exp_1 - Exp_2
```

```
Calcul relationnel : \{t|Exp_1(t) \land \neg Exp_2(t)\}
```

Permet d'obtenir les n-uplets qui existent dans la relation Exp_1 et

non dans la relation Exp_2

Propriétés

Les propriétés entre le calcul relationnel et l'algèbre relationnelle sont les mêmes

- Union : Commutatif et associatif
- Différence : Non commutatif et non associatif

L'Union

Requête

Les enfants de Raymond ou de Pascal



L'Union

Requête

Les enfants de Raymond ou de Pascal



Calcul relationnel

 $\{t.enfant|Parenté(t) \land (t.parent = "Raymond" \lor t.parent = "Pascal")\}$

La Différence

Requête

Les enfants non scolarisés

Enfant		Enfant	1	
Marie		Emant		
	-	Zoe		Enfant
Leo	-	Marie	\rightarrow	Paymond
Zoe		iviarie		Raymond
	-	Leo		
Raymond]	

La Différence

Requête

Les enfants non scolarisés



Calcul relationnel

 $\{t.enfant|Parenté(t) \land \neg Scolarité(t)\}$

Exercices : Union et Différence

Comment écrire ces requêtes en calcul relationnel?

- 1 Les parents de Marie ou de Raymond
- 2 Les personnes qui ne sont ni parisiens ni marseillais
- 3 Les personnes de sexe masculin qui habitent à Paris
- Les personnes de sexe féminin qui habitent Nice qui ont 20 ans ou plus
- 6 Les Parisiens de moins de 40 ans

Les parents de Marie ou de Raymond

Les parents de Marie ou de Raymond

```
\{t.\textit{parent}|\textit{Parent}\acute{e}(t) \land t.\textit{enfant} = \textit{``Marie''} \lor t.\textit{enfant} = \textit{``Raymond''}\}
```

Les personnes qui ne sont ni parisiens ni marseillais

Les parents de Marie ou de Raymond

```
\{t.parent|Parente(t) \land t.enfant = "Marie" \lor t.enfant = "Raymond"\}
```

Les personnes qui ne sont ni parisiens ni marseillais

$$\{t|Descriptif(t) \land \neg(t.ville = "Paris" \lor t.ville = "Marseille")\}$$

Les personnes de sexe masculin qui habitent à Paris

Les parents de Marie ou de Raymond

$$\{t.parent|Parente(t) \land t.enfant = "Marie" \lor t.enfant = "Raymond"\}$$

Les personnes qui ne sont ni parisiens ni marseillais

$$\{t|Descriptif(t) \land \neg(t.ville = "Paris" \lor t.ville = "Marseille")\}$$

Les personnes de sexe masculin qui habitent à Paris

$$\{t|Descriptif(t) \land t.sexe = "M" \land t.ville = "Paris"\}$$

Les personnes de sexe féminin qui habitent Nice qui ont 20 ans ou plus

Les parents de Marie ou de Raymond

```
\{t.parent|Parente(t) \land t.enfant = "Marie" \lor t.enfant = "Raymond"\}
```

Les personnes qui ne sont ni parisiens ni marseillais

$$\{t|Descriptif(t) \land \neg(t.ville = "Paris" \lor t.ville = "Marseille")\}$$

Les personnes de sexe masculin qui habitent à Paris

$$\{t|Descriptif(t) \land t.sexe = "M" \land t.ville = "Paris"\}$$

Les personnes de sexe féminin qui habitent Nice qui ont 20 ans ou plus

$$\{t|Descriptif(t) \land t.sexe = "F" \land t.ville = "Nice" \land t.age \ge 20\}$$

Les Parisiens de moins de 40 ans

Les parents de Marie ou de Raymond

```
\{t.parent|Parente(t) \land t.enfant = "Marie" \lor t.enfant = "Raymond"\}
```

Les personnes qui ne sont ni parisiens ni marseillais

$$\{t|Descriptif(t) \land \neg(t.ville = "Paris" \lor t.ville = "Marseille")\}$$

Les personnes de sexe masculin qui habitent à Paris

$$\{t|Descriptif(t) \land t.sexe = "M" \land t.ville = "Paris"\}$$

Les personnes de sexe féminin qui habitent Nice qui ont 20 ans ou plus

$$\{t|Descriptif(t) \land t.sexe = "F" \land t.ville = "Nice" \land t.age \ge 20\}$$

Les Parisiens de moins de 40 ans

$$\{t|Descriptif(t) \land t.ville = "Paris" \land t.age < 40\}$$

Quantificateurs universel et existentiel

Quantificateur

Expression utilisée en mathématique pour formuler des propositions dans le calcul de prédicats

Quantificateurs universel et existentiel

Quantificateur

Expression utilisée en mathématique pour formuler des propositions dans le calcul de prédicats

Pour tout

$$\{\forall t(F(t))\}$$

Pour tous les n-uplets dans la base la condition F(t) est vraie

Quantificateurs universel et existentiel

Quantificateur

Expression utilisée en mathématique pour formuler des propositions dans le calcul de prédicats

Pour tout

$$\{\forall t(F(t))\}$$

Pour tous les n-uplets dans la base la condition F(t) est vraie

Il existe

$$\{\exists t(F(t))\}$$

Il existe un n-uplet dans la base qui vérifie la condition F(t)

Expression des opérateurs algébriques

Soient les relation suivantes :

```
Exp_1(A, B)
Exp_2(C, D)
```

Produit cartésien

```
Algèbre relationnelle : Exp_1 \times Exp_2
Calcul relationnel :
```

$$\{t|\exists u, \exists v, Exp_1(u) \land Exp_2(v) \land t.a = u.a \land t.b = u.b \land t.c = v.c \land t.d = v.d\}$$

Permet d'obtenir les n-uplets de la relation Exp_1 avec tous ceux de la relation Exp_2 . Les deux relations n'ont pas forcément le même schéma

Le Produit cartésien

 $\{t|\exists u, \exists v, Parente(u) \land Scolarite(v) \land t.parent = u.parent \land t.enfant = u.enfant \land t.enfant = v.enfant \land t.ecole = v.ecole\}$

Parent	Enfant
Pascal	Marie
Pascal	Leo
Raymond	Zoe
Clara	Zoe
Marcel	Raymond

Parenté

Enfant	Ecole
Zoe	Α
Marie	В
Leo	Α

Parent	Parenté. Enfant	Scolarité. Enfant	Ecole
Pascal	Marie	Zoe	Α
Pascal	Marie	Marie	В
Pascal	Marie	Leo	Α
Pascal	Leo	Zoe	Α
Pascal	Leo	Marie	В
Pascal	Leo	Leo	Α
Raymond	Zoe	Zoe	Α
Raymond	Zoe	Marie	В
Raymond	Zoe	Leo	Α
Clara	Zoe	Zoe	Α
Clara	Zoe	Marie	В
Clara	Zoe	Leo	Α
Marcel	Raymond	Zoe	Α
Marcel	Raymond	Zoe	В
Marcel	Raymond	Leo	Α

Parente × Scolarité

Exercices: Produit cartésien

Soient les relation suivantes :

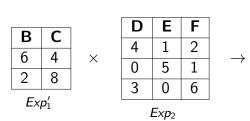
Α	В	С	D	Е	F
1	6	4	4	1	2
7	2	8	0	5	1
5	9	3	3	0	6
	Exp_1			Exp ₂	

Quelle requête en calcul relationnel permet d'obtenir la relation ci-dessous?

В	С	D	Ε	F
6	4	4	1	2
6	4	0	5	1
6	4	3	0	6
2	8	4	1	2
2	8	0	5	1
2	8	3	0	6

Exercices: Produit cartésien

$$\{t.b, t.c, t.d, t.e, t.f | \exists u, \exists v, Exp_1(u) \land \neg (u.a = 5) \land Exp_2(v) \land t.a = u.a \land t.b = u.b \land t.c = u.c \land t.d = v.d \land t.e = v.e \land t.f = v.f \}$$



В	C	D	E	F
6	4	4	1	2
6	4	0	5	1
6	4	3	0	6
2	8	4	1	2
2	8	0	5	1
2	8	3	0	6

Expression des opérateurs algébriques

Soient les relation suivantes :

 $Exp_1(A, B)$

 $Exp_2(B, C)$

La jointure

Expression des opérateurs algébriques

Soient les relation suivantes :

```
Exp_1(A, B)
Exp_2(B, C)
```

La jointure

```
Algèbre relationnelle : Exp_1 \bowtie_F Exp_2
Calcul relationnel : \{t | \exists u, \exists v, Exp_1(u) \land Exp_2(v) \land t.a = u.a \land t.b = u.b \land u.b = v.b \land t.c = v.c\}
```

Permet d'obtenir les n-uplets qui vérifient le prédicat F du produit cartésien de Exp_1 et Exp_2 . Elle permet de combiner une paire de n-uplets de deux relations différentes en un seul n-uplet

La Jointure

Requête

Liste des parents et de l'école de leurs enfants

Parent	Enfant	Ecole
Pascal	Marie	В
Pascal	Leo	Α
Raymond	Zoe	Α
Clara	Zoe	Α



Parent	Ecole
Pascal	В
Pascal	А
Clara	Α
Raymond	А

Parenté ⋈ Scolarité

La Jointure

Requête

Liste des parents et de l'école de leurs enfants

Parent	Enfant	Ecole
Pascal	Marie	В
Pascal	Leo	Α
Raymond	Zoe	Α
Clara	Zoe	Α

Parent	Ecole
Pascal	В
Pascal	Α
Clara	А
Raymond	Α

Parenté ⋈ Scolarité

Calcul relationnel

 $\{t.parent, t.ecole | \exists u, \exists v, Parent\'e(u) \land Scolarit\'e(v) \land t.parent = u.parent \land t.enfant = u.enfant \land u.enfant = v.enfant \land t.ecole = v.ecole\}$

Soient les relations suivantes

Personne(<u>CIN</u>, Nom, Prenom, Adresse) **Voiture**(NCarteGrise, <u>CIN</u>, Modele) **Moto**(NCarteGrise, <u>CIN</u>, Modele)

Comment écrire ces requêtes en calcul relationnel?

- 1 Le modèle des voitures au nom de Cristophe Martin
- 2 Le nom des personnes qui possèdent une voiture mais pas de moto
- Se Le prénom des personnes qui possèdent une voiture et une moto
- L'adresse des personnes qui ne possèdent ni voiture ni moto



Le modèle des voitures au nom de Cristophe Martin

Le modèle des voitures au nom de Cristophe Martin

```
\{t.modele | \exists u, \exists v, Personne(u) \land Voiture(v) \land u.nom = "Martin" \land u.prenom = "Cristophe" \land t.cin = u.cin \land u.cin = v.cin \}
```

Le nom des personnes qui possèdent une voiture mais pas de moto

Le modèle des voitures au nom de Cristophe Martin

```
\{t.modele | \exists u, \exists v, Personne(u) \land Voiture(v) \land u.nom = "Martin" \land u.prenom = "Cristophe" \land t.cin = u.cin \land u.cin = v.cin \}
```

Le nom des personnes qui possèdent une voiture mais pas de moto

```
\{t.nom|Personne(t) \land \exists u, Voiture(u) \land t.cin = u.cin \land \neg(\exists v, Moto(v) \land u.cin = v.cin)\}
```

Le prénom des personnes qui possèdent une voiture et une moto

Le modèle des voitures au nom de Cristophe Martin

```
\{t.modele | \exists u, \exists v, Personne(u) \land Voiture(v) \land u.nom = "Martin" \land u.prenom = "Cristophe" \land t.cin = u.cin \land u.cin = v.cin \}
```

Le nom des personnes qui possèdent une voiture mais pas de moto

```
\{t.nom|Personne(t) \land \exists u, Voiture(u) \land t.cin = u.cin \land \neg(\exists v, Moto(v) \land u.cin = v.cin)\}
```

Le prénom des personnes qui possèdent une voiture et une moto

```
\{t.prenom | Personne(t) \land \exists u, \exists v, Moto(u) \land Voiture(v) \land t.cin = u.cin \land u.cin = v.cin\}
```

L'adresse des personnes qui ne possèdent ni voiture ni moto

Le modèle des voitures au nom de Cristophe Martin

```
\{t.modele | \exists u, \exists v, Personne(u) \land Voiture(v) \land u.nom = "Martin" \land u.prenom = "Cristophe" \land t.cin = u.cin \land u.cin = v.cin \}
```

Le nom des personnes qui possèdent une voiture mais pas de moto

```
\{t.nom|Personne(t) \land \exists u, Voiture(u) \land t.cin = u.cin \land \neg(\exists v, Moto(v) \land u.cin = v.cin)\}
```

Le prénom des personnes qui possèdent une voiture et une moto

```
\{t.prenom | Personne(t) \land \exists u, \exists v, Moto(u) \land Voiture(v) \land t.cin = u.cin \land u.cin = v.cin\}
```

L'adresse des personnes qui ne possèdent ni voiture ni moto

```
\{t.adresse | Personne(t) \land \neg(\exists u, Voiture(u) \land t.cin = u.cin) \land \neg(\exists v, Moto(v) \land u.cin = v.cin)\}
```

Expression des opérateurs algébriques

Soient les relation suivantes :

 $Exp_1(A, B), Exp_2(B)$

La division

Algèbre relationnelle : $Exp_1 \div Exp_2$

Produit une relation Exp_3 qui comporte les attributs appartenant à Exp_1 mais n'appartenant pas à Exp_2 .

Calcul relationnel:

```
\{Exp_1(t) \land [\forall u, Exp_2(u)(\exists v, Exp_1(v) \land u.a = v.a) \land (v.b = t.b)]\}
```

 $Exp_1 \div Exp_2$ contient tous les n-uplets t de Exp_1 tels que pour tous les n-uplets de Exp_2 il existe v ayant :

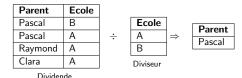
- la même valeur que u pour les attributs en commun
- la même valeur que t pour les attributs appartenant à Exp_1 et non à Exp_2



La Division

Requête

Les parents scolarisant leurs enfants dans toutes les écoles



La Division

Requête

Les parents scolarisant leurs enfants dans toutes les écoles

Parent	Ecole				
Pascal	В		Ecole		Parent
Pascal	Α	÷	Α	\Rightarrow	Pascal
Raymond	Α		В		Fascai
Clara	А		Diviseur	•	
Dividen	ıde				

Calcul relationnel

 $\{t.parent|Parent\acute{e}(t) \land [\forall u, Scolarit\acute{e}(u)(\exists v, Parent\acute{e}(v) \land u.ecole = v.ecole) \land (v.parent = t.parent)]\}$



Exercices: Division

Soient les relation suivantes :

Personne	Age	Métier
Dupont	20	Ingénieur
Dupont	20	Professeur
Durand	30	Professeur
Martin	40	Ingénieur
Martin	40	Professeur
Delarue	25	Ingénieur
Duchamp	28	Professeur
Duchamp	28	Ingénieur
Didier	20	Apprenti

Emplové

Métier
Ingénieur
Professeur
Apprenti

ıti

, ,

Quel est le résultat de la requête ci dessous?

```
 \{t.personne | Employ\'e(t) \land [\forall u, M\'etier(u) \land \neg (u.m\'etier = "Apprenti") \land (\exists v, Employ\'e(v) \land u.m\'etier = v.m\'etier) \land (v.personne = t.personne)] \}
```

Exercices: Division

Personne	Métier
Dupont	Ingénieur
Dupont	Professeur
Durand	Professeur
Martin	Ingénieur
Martin	Professeur
Delarue	Ingénieur
Duchamp	Professeur
Duchamp	Ingénieur
Didier	Apprenti

 Exp_1

