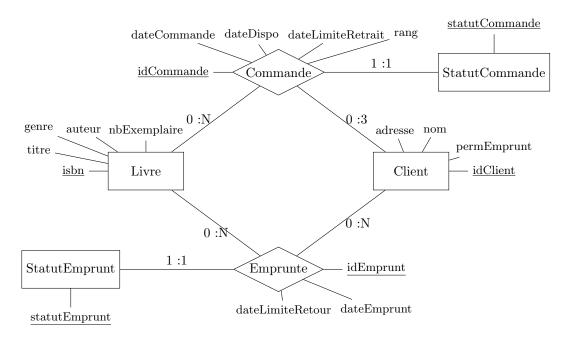
Projet IFT2935

Olivier Larue (20269986) Claudéric DeRoy (20102789) Alexandre Toutant (20028191) Noah Tremblay Taillon (20190661)

22 avril 2025

1 Modélisation en modèle E/A



Explications:

- **isbn et ids** : Ajoutés afin d'identifier facilement les différents éléments.
- **Livre.nbExemplaire**: Représente le nombre d'exemplaires disponibles pour être emprunté. Par exemple, disons que la bibliothèque possède deux exemplaires du *Multidictionnaire de la langue fran- çaise*, et qu'un client à une commande ou emprunte directement ce livre, le nombre d'exemplaires disponibles sera diminué. Ceci explique aussi la cardinalité de la relation entre **Livre** et **Emprunte**, puisqu'un livre avec plusieurs exemplaires peut donc être emprunté plusieurs fois en même temps.
- Commande.rang: Représente le rang de cette commande parmi toutes les commandes sur le même livre. Disons que deux clients créent une commande pour le *Multidictionnaire de la langue française* alors qu'il n'y a qu'un seul exemplaire dans la bibliothèque, les commandes seront traitées selon la politique "première arrivée, première servie" (*FIFO*). Le rang permet de savoir combien de commandes sont devant la notre.
- Commande.dateCommande : Représente la date où la commande fut émise, dans le but d'ordonner la file d'attente.

- Commande.dateDispo et Commande.dateLimiteRetrait : Utilent pour avoir un interval où le livre est réservé au client ayant fait cette commande. Ainsi, lorsque le livre commandé est disponible, ces deux attributs sont mis à jour. Si la date de limite de retrait est dépassée, alors la commande devient expirée et la priorité est donnée à la prochaine commande.
- **StatutCommande.statutCommande**: Permet de faire l'énumération des statuts possibles pour une commande. Les statuts possibles pour une commande sont les suivants:
 - En attente : La commande est passée, mais le client n'a pas encore la priorité sur ce document.
 - Disponible pour le client : Le client à la priorité pour réserver ce document, pour une fenêtre de deux jours.
 - Expirée : Le client avait la priorité pour réserver ce document, mais celui-ci a trop attendu. Il pert donc sa priorité et la commande n'est plus active.
 - Annulée : Le client à décidé d'annuler la commander de son côté ; la commande n'est plus active.
 - Honorée : Le client à réservé ce document. La commande n'est plus active.
- Client.permEmprunt : Permet de vérifier si un client peut emprunter ou non. Par exemple, nous pourrions décider qu'un client ayant deux retards actifs serait interdit d'emprunter un troisième document jusqu'au règlement du retard.
- Client.adresse : Afin de sauver de l'espace, nous n'avons pas représenté l'adresse comme étant un attribut complexe. Par contre, nous le décomposeront dans le modèle relationnel.
- **StatutEmprunt.statutEmprunt**: Permet de faire l'énumération des statuts possibles pour un emprunt. Ceux-ci permettent de faire des statistiques sur les pratiques des clients. Les statuts possibles pour un emprunt sont les suivants:
 - Retourné : Un emprunt est terminé, sans retard; celui-ci n'est plus actif et le livre redevient disponible.
 - Réglé : Un emprunt était en retard, mais le client à réglé ce problème. L'emprunt n'est plus actif et le livre redevient disponible.
 - En retard : Un emprunt est en retard ; une action du client est nécessaire. Le livre est encore en possession du client.
 - En cours : Un emprunt est en cours, sans retard. Le livre est encore en possession du client.

2 Transformation en modèle relationnel

Explications:

- Pour commencer, toutes les entités faisant parties du modèle E/A seront conservées comme des tables différentes dans le modèle relationnel.
- Puisque nous n'avons pas de relation 2D 1 :1, les associations présentes dans le modèle E/A seront aussi présentes dans le modèle relationnel, tout en ayant des clés étrangères pour lier les entités concernées.
- Afin de permettre d'avoir un client avec plusieurs adresses, et qu'une adresse puisse être partagée par plusieurs clients, nous avons créé les table **AdresseClient** et **Adresse**.
- Afin de nous faciliter la vie plus tard avec la gestion des rangs des commandes, nous avons créé la table
 RangCommande.

Voici le modèle relationnel correspondant :

- Client(idClient, permEmprunt, nom)
- AdresseClient(#idClient, #idAdresse)
- Adresse(<u>idAdresse</u>, rue, ville, code, pays)
- Livre(<u>isbn</u>, titre, genre, auteur, nbExemplaire)
- StatutEmprunt(statutEmprunt)
- StatutCommande(statutCommande)
- Commande(<u>idCommande</u>, #isbn, #idClient, #statutCommande, dateCommande, dateDispo, dateLimiteRetrait)
- RangCommande(#idCommande, #isbn, rang)
- Emprunte(idEmprunt, #isbn, #idClient, #statutEmprunt, dateEmprunt, dateLimiteRetour)

3 Normalisation

Pour la normalisation, nous normaliserons en 3NF. Pour les dépendances fonctionnelles, nous laissons de côté les dépendances triviales.

3.1 Client(idClient, permEmprunt, nom)

3.1.1 Dépendances fonctionnelles

Chaque client à un nom et potentiellement le droit d'emprunter des livres. Donc, l'identifiant client permet de déterminer les deux autres.

 $idClient \rightarrow permEmprunt, nom$

3.1.2 3NF

Comme nous avons déjà séparé **adresse** en d'autres relation, cette relation est en 1NF; tous les attributs contiennent une valeur atomique (1NF). Tout attribut non clé ne dépend pas d'une partie de la clé, donc cette relation est 2NF. Tout attribut non clé dépend de la clé, donc cette relation est 3NF.

3.2 AdresseClient(#idClient, #idAdresse)

3.2.1 Dépendances fonctionnelles

Aucune dépendance fonctionnelle non triviale ici, puisque qu'il n'y a pas d'attribut non-clé.

3.2.2 3NF

Les attributs sont atomiques (1NF), ne dépendent pas d'une partie de la clé (2NF), et dépendent directement de la clé (3NF).

3.3 Adresse(idAdresse, rue, ville, code, pays)

3.3.1 Dépendances fonctionnelles

Chaque adresse à un identifiant unique permettant de retrouver ses détails. Donc, cet identifiant permet de retrouver de manière unique les autres attributs.

 $idAdresse \rightarrow rue, \ ville, \ code, \ pays$

3.3.2 3NF

Les attributs sont atomiques (1NF), ne dépendent pas d'une partie de la clé (2NF), et dépendent directement de la clé (3NF).

3.4 Livre(<u>isbn</u>, titre, genre, auteur, nbExemplaire)

3.4.1 Dépendances fonctionnelles

Chaque livre a un identifiant unique. Plusieurs titres semblables peuvent exister, et un auteur peut avoir écrit plusieurs livres. Donc, seul l'identifiant unique d'un livre permet de déterminer les autres attributs.

 $isbn \rightarrow titre, genre, auteur, nbExemplaire$

3.4.2 3NF

Les attributs sont atomiques (1NF), ne dépendent pas d'une partie de la clé (2NF), et dépendent directement de la clé (3NF).

3.5 StatutEmprunt(statutEmprunt) et StatutCommande(statutCommande)

3.5.1 Dépendances fonctionnelles

Ces deux relations n'ont qu'un seul attribut, donc aucune dépendance fonctionnelle non triviale.

3.5.2 3NF

Les attributs sont atomiques (1NF), ne dépendent pas d'une partie de la clé (2NF), et dépendent directement de la clé (3NF).

3.6 Commande(<u>idCommande</u>, #isbn, #idClient, #statutCommande, dateCommande, dateDispo, dateLimiteRetrait)

3.6.1 Dépendances fonctionnelles

L'identifiant unique permet de déterminer de manière unique les autres attributs. Rien de dépend de l'isbn, car il peut y avoir plusieurs commandes sur un même livre; un client peut faire jusqu'à trois commandes, donc il peut y avoir plusieurs commandes pour un même client; il peut y avoir plusieurs commandes pour une même date.

 $idCommande \rightarrow isbn, idClient, statutCommande, dateCommande, dateDispo, dateLimiteRetrait$

3.6.2 3NF

Les attributs sont atomiques (1NF), ne dépendent pas d'une partie de la clé (2NF), et dépendent directement de la clé (3NF).

3.7 RangCommande(#idCommande, #isbn, rang)

3.7.1 Dépendances fonctionnelles

Puisqu'il peut y avoir plusieurs commandes avec un même rang (mais différents livre), et qu'un livre peut avoir plusieurs commandes en attente, seul l'identifiant de commande permet de trouver les deux autres attributs.

 $idCommande \rightarrow isbn$, rang

3.7.2 3NF

Les attributs sont atomiques (1NF), ne dépendent pas d'une partie de la clé (2NF), et dépendent directement de la clé (3NF).

3.8 Emprunte(idEmprunt, #isbn, #idClient, #statutEmprunt, dateEmprunt, dateLimiteRetour)

3.8.1 Dépendances fonctionnelles

Puisqu'il peut y avoir plusieurs exemplaires d'un même livre, l'isbn ne permet par de déterminer un emprunt unique. Un client peut avoir plusieurs emprunts (complétés ou actifs), et plusieurs emprunts peuvent afin le même statut; même chose pour les dates. Donc, seul l'identifiant d'emprunt permet de déterminer les autres attributs.

 $idEmprunt \rightarrow isbn, idClient, statutEmprunt, dateEmprunt, dateLimiteRetour$

3.8.2 3NF

Les attributs sont atomiques (1NF), ne dépendent pas d'une partie de la clé (2NF), et dépendent directement de la clé (3NF).

3.9 Schéma final

Le schéma n'a pas changé, puisque toutes les relations étaient déjà 3NF.

- Client(idClient, permEmprunt, nom)
- AdresseClient(#idClient, #idAdresse)
- Adresse(<u>idAdresse</u>, rue, ville, code, pays)
- Livre(<u>isbn</u>, titre, genre, auteur, nbExemplaire)
- StatutEmprunt(statutEmprunt)
- StatutCommande(<u>statutCommande</u>)
- Commande(<u>idCommande</u>, #isbn, #idClient, #statutCommande, dateCommande, dateDispo, dateLimiteRetrait)
- RangCommande(#idCommande, #isbn, rang)
- $\bullet \ \ Emprunte(idEmprunt, \# isbn, \# idClient, \# statutEmprunt, \ dateEmprunt, \ dateLimiteRetour)$

4 Implémentation

4.1 Schéma des tables

```
-- Table Client
  CREATE TABLE Client (
      idClient SERIAL PRIMARY KEY,
      permEmprunt VARCHAR (50),
      nom VARCHAR (100)
  );
   -- Table Adresse
  CREATE TABLE Adresse (
      idAdresse SERIAL PRIMARY KEY,
      rue VARCHAR (255)
11
      ville VARCHAR (100),
12
      code VARCHAR (20),
13
      pays VARCHAR (100)
  );
16
   -- Table AdresseClient
17
  CREATE TABLE AdresseClient (
18
19
      idClient INT,
      idAdresse INT,
20
      PRIMARY KEY (idClient, idAdresse),
      FOREIGN KEY (idClient) REFERENCES Client(idClient) ON DELETE CASCADE,
22
      FOREIGN KEY (idAdresse) REFERENCES Adresse(idAdresse) ON DELETE CASCADE
23
  );
24
25
   -- Table Livre
  CREATE TABLE Livre (
27
      isbn VARCHAR (20) PRIMARY KEY,
28
      titre VARCHAR (255),
29
      genre VARCHAR (50),
30
      auteur VARCHAR (100),
31
      nbExemplaire INT
32
  );
33
34
     Table StatutEmprunt
35
  CREATE TABLE StatutEmprunt (
      statutEmprunt VARCHAR (50) PRIMARY KEY
37
38
39
40
   -- Table StatutCommande
  CREATE TABLE StatutCommande (
      statutCommande VARCHAR (50) PRIMARY KEY
42
43
  );
   -- Table Commande
```

```
CREATE TABLE Commande (
46
       idCommande SERIAL PRIMARY KEY,
       isbn VARCHAR (20),
48
49
       idClient INT,
       statutCommande VARCHAR (50),
50
       dateCommande DATE,
51
       dateDispo DATE,
52
       dateLimiteRetrait DATE,
53
       FOREIGN KEY (isbn) REFERENCES Livre(isbn),
54
       FOREIGN KEY (idClient) REFERENCES Client(idClient),
55
56
       FOREIGN KEY (statutCommande) REFERENCES StatutCommande(statutCommande)
  );
57
   -- Table RangCommande
59
  CREATE TABLE RangCommande (
60
       idCommande INT,
61
      isbn VARCHAR(20),
62
       rang INT,
63
       PRIMARY KEY (idCommande, isbn),
FOREIGN KEY (idCommande) REFERENCES Commande(idCommande) ON DELETE CASCADE,
64
65
       FOREIGN KEY (isbn) REFERENCES Livre(isbn)
66
  );
67
68
   -- Table Emprunte
69
  CREATE TABLE Emprunte (
70
       idEmprunt SERIAL PRIMARY KEY,
71
       isbn VARCHAR (20),
72
       idClient INT,
73
      statutEmprunt VARCHAR (50),
74
       dateEmprunt DATE,
75
       dateLimiteRetour DATE,
       FOREIGN KEY (isbn) REFERENCES Livre(isbn),
77
       FOREIGN KEY (idClient) REFERENCES Client(idClient),
       FOREIGN KEY (statutEmprunt) REFERENCES StatutEmprunt(statutEmprunt)
79
  );
80
```

4.2 Population des tables

```
-- Insertion dans Client
   INSERT INTO Client (idClient, permEmprunt, nom) VALUES
   (1, 'PERMO001', 'Client_1'),
   (2, 'PERM0002', 'Client_2'),
   (3, 'PERMOOD3', 'Client_3'),
(4, 'PERMOOD4', 'Client_4'),
(5, 'PERMOOD5', 'Client_5'),
   (6, 'PERM0006', 'Client_6'),
   (7, 'PERMOOO', 'Client_7'),
(8, 'PERMOOOS', 'Client_8'),
(9, 'PERMOOO9', 'Client_9'),
(10, 'PERMOO10', 'Client_10');
10
11
    -- Insertion dans Adresse
   INSERT INTO Adresse (idAdresse, rue, ville, code, pays) VALUES
15
   (1, '1 rue Exemple', 'Ville_1', 'H0001', 'Canada'),
(2, '2 rue Exemple', 'Ville_2', 'H0002', 'Canada'),
16
   (3, '3 rue Exemple', 'Ville_3', 'H0003', 'Canada'),
   (4, '4 rue Exemple', 'Ville_4', 'H0004', 'Canada'), (5, '5 rue Exemple', 'Ville_0', 'H0005', 'Canada'), (6, '6 rue Exemple', 'Ville_1', 'H0006', 'Canada'), (7, '7 rue Exemple', 'Ville_2', 'H0007', 'Canada'),
20
21
23 (8, '8 rue Exemple', 'Ville_3', 'H0008', 'Canada'),
24 (9, '9 rue Exemple', 'Ville_4', 'H0009', 'Canada'),
   (10, '10 rue Exemple', 'Ville_0', 'H0010', 'Canada');
   -- Insertion dans AdresseClient
28 INSERT INTO AdresseClient (idClient, idAdresse) VALUES
29 (1, 1),
```

```
(2, 2),
   (3, 3),
   (4, 4),
32
33 (5, 5),
   (6, 6),
34
   (7, 7),
35
   (8, 8),
36
37
   (9, 9),
   (10, 10);
39
      - Insertion dans Livre
40
   INSERT INTO Livre (isbn, titre, genre, auteur, nbExemplaire) VALUES
42 ('ISBN0001', 'Titre_1', 'Roman', 'Auteur_1', 6),
43 ('ISBN0002', 'Titre_2', 'Science', 'Auteur_2', 9),
   ('ISBN0003', 'Titre_3', 'Roman', 'Auteur_3', 2),
   ('ISBN0004', 'Titre_4', 'Histoire', 'Auteur_4', 7),
45
   ('ISBN0005', 'Titre_5', 'Roman', 'Auteur_5', 8),
   ('ISBN0006', 'Titre_6', 'Histoire', 'Auteur_6', 3),
47
48 ('ISBN0000', 'Titre_0', 'Ristoffe', 'Auteur_7', 6),
49 ('ISBN0008', 'Titre_8', 'Roman', 'Auteur_8', 1),
50 ('ISBN0009', 'Titre_9', 'Science', 'Auteur_9', 4),
51 ('ISBN0010', 'Titre_10', 'Roman', 'Auteur_10', 7);
   -- \quad Insertion \quad dans \quad \textit{StatutEmprunt}
   INSERT INTO StatutEmprunt (statutEmprunt) VALUES
54
   ('en_cours'),
55
   ('retourne'),
56
   ('retard');
57
58
    -- Insertion dans StatutCommande
59
   INSERT INTO StatutCommande (statutCommande) VALUES
   ('en_attente'),
61
62 ('disponible'),
63 ('recuperee');
64
   -- Insertion dans Commande
   INSERT INTO Commande (idCommande, isbn, idClient, statutCommande, dateCommande, dateDispo,
66
         dateLimiteRetrait) VALUES
   (1, 'ISBN0002', 1, 'recuperee', '2025-04-15', '2025-04-16', '2025-04-22'),
67
   (2, 'ISBN0003', 2, 'en_attente', '2025-04-13', '2025-04-15', '2025-04-22'), (3, 'ISBN0004', 3, 'disponible', '2025-04-11', '2025-04-14', '2025-04-22'),
68
   (4, 'ISBN0005', 4, 'en_attente', '2025-04-09', '2025-04-13', '2025-04-22'),
  (5, 'ISBN0006', 5, 'recuperee', '2025-04-07', '2025-04-12', '2025-04-22'),
(6, 'ISBN0007', 6, 'disponible', '2025-04-05', '2025-04-11', '2025-04-22'),
(7, 'ISBN0008', 7, 'en_attente', '2025-04-03', '2025-04-10', '2025-04-22'),
(8, 'ISBN0009', 8, 'recuperee', '2025-04-01', '2025-04-09', '2025-04-22'),
(9, 'ISBN0010', 9, 'disponible', '2025-03-30', '2025-04-08', '2025-04-22'),
73
   (10, 'ISBN0001', 10, 'en_attente', '2025-03-28', '2025-04-07', '2025-04-22');
    -- Insertion dans RangCommande
78
   INSERT INTO RangCommande (idCommande, isbn, rang) VALUES
   (1, 'ISBN0002', 3),
80
   (2, 'ISBN0003', 1),
(3, 'ISBN0004', 2),
(4, 'ISBN0005', 5),
82
   (5, 'ISBN0006', 1),
   (6, 'ISBN0007', 2),
   (7, 'ISBN0008', 4),
86
   (8, 'ISBN0009', 1),
(9, 'ISBN0010', 2),
87
   (10, 'ISBN0001', 3);
89
   -- Insertion dans Emprunte
91
92 INSERT INTO Emprunte (idEmprunt, isbn, idClient, statutEmprunt, dateEmprunt,
         dateLimiteRetour) VALUES
93 (1, 'ISBN0002', 1, 'retourne', '2025-03-27', '2025-04-29'),
94 (2, 'ISBN0003', 2, 'en_cours', '2025-03-18', '2025-04-22'),
95 (3, 'ISBN0004', 3, 'retard', '2025-04-12', '2025-05-06'),
```

```
96 (4, 'ISBN0005', 4, 'en_cours', '2025-03-08', '2025-04-22'),
97 (5, 'ISBN0006', 5, 'retourne', '2025-04-07', '2025-05-07'),
98 (6, 'ISBN0007', 6, 'retard', '2025-04-09', '2025-05-01'),
99 (7, 'ISBN0008', 7, 'retourne', '2025-03-18', '2025-05-01'),
100 (8, 'ISBN0009', 8, 'en_cours', '2025-04-05', '2025-05-05'),
101 (9, 'ISBN0010', 9, 'retard', '2025-04-11', '2025-05-01'),
102 (10, 'ISBN0001', 10, 'en_cours', '2025-03-30', '2025-05-03');
```

5 Question/reponse

1. Lister les clients qui ont au moins un emprunt en retard

SQL:

```
SELECT e.idClient, c.nom, COUNT(*) AS nbRetards
FROM Emprunte e

JOIN Client c USING (idClient)

WHERE e.statutEmprunt = 'retard'
GROUP BY e.idClient, c.nom;
```

Algèbre relationnelle:

 $\pi_{idClient,nom,count(*)} (\sigma_{statutEmprunt='retard'}(Emprunte) \bowtie Client)$

Optimisation:

- La condition statutEmprunt = 'retard' est appliquée avant la jointure, ce qui réduit les lignes traitées.
- L'opérateur JOIN USING est plus concis lorsque les noms de colonnes sont identiques (idClient).
- L'utilisation de COUNT(*) évite de devoir vérifier la nullité d'un champ et est plus efficace.
- Aucune clause HAVING n'est nécessaire, car la condition est déjà garantie par le WHERE.

2. Lister les emprunts actifs par client avec la date limite de retour

SQL:

```
SELECT e.idEmprunt, c.nom, l.titre, e.dateEmprunt, e.dateLimiteRetour
FROM Emprunte e
JOIN Client c USING (idClient)
JOIN Livre l USING (isbn)
WHERE e.statutEmprunt = 'en_cours'
ORDER BY e.dateLimiteRetour;
```

Algèbre relationnelle:

 $\pi_{idEmprunt,nom,titre,dateEmprunt,dateLimiteRetour}\left(\sigma_{statutEmprunt='en\ cours'}(Emprunte\bowtie Client\bowtie Livre)\right)$

Optimisation:

- Le filtrage des emprunts en cours est appliqué dès le départ.
- Les jointures utilisent l'opérateur USING pour plus de clarté et d'efficacité.
- Le tri est effectué uniquement sur une colonne déjà présente, sans transformation ou calcul.

3. Lister les commandes non récupérées à une date donnée

SQL:

```
SELECT c.idCommande, cl.nom, l.titre, c.dateCommande, c.dateLimiteRetrait, c.statutCommande
FROM Commande c

JOIN Client cl USING (idClient)

JOIN Livre l USING (isbn)

WHERE c.statutCommande IN ('en_attente', 'disponible')

AND c.dateLimiteRetrait >= DATE '2025-04-17'

ORDER BY c.dateLimiteRetrait;
```

Algèbre relationnelle:

```
\pi_{idCommande,nom,titre,dateCommande,dateLimiteRetrait,statutCommande} \Big( \begin{array}{c} \sigma_{statutCommande} \in \{en\_attente,\ disponible\} \\ \wedge\ dateLimiteRetrait \geq 2025-04-17 \end{array} \\ Commande\ \bowtie\ Client\ \bowtie\ Livre \Big) \Big)
```

Optimisation:

- Les lignes sont filtrées en amont selon deux conditions restrictives : le statut et la date limite.
- L'usage explicite du type DATE assure une comparaison efficace et sans conversion implicite.
- La requête ne sélectionne que les colonnes nécessaires à l'affichage.

4. Compter le nombre total de commandes par genre de livre

SQL:

```
SELECT 1.genre, COUNT(*) AS nbCommandes
FROM Commande c
JOIN Livre 1 USING (isbn)
GROUP BY 1.genre
ORDER BY nbCommandes DESC;
```

Algèbre relationnelle:

 $\gamma_{qenre, count(*)}(Commande \bowtie Livre)$

Optimisation:

- Le regroupement est fait uniquement sur le champ genre, ce qui simplifie le plan d'exécution.
- L'utilisation de COUNT(*) est plus performante pour le comptage global.
- L'ordre décroissant est appliqué sur une agrégation déjà calculée, sans besoin de calcul supplémentaire.

6 Développement

Le projet a été conçu comme une application full stack. Le front-end a été développé avec React, un framework JavaScript qui facilite le développement d'interfaces. Pour le back-end, nous avons utilisé Express.js, un framework léger et rapide à prendre en main.

Le tout est hébergé dans un répertoire GitHub, incluant le front-end, le back-end, ainsi que les scripts nécessaires à la base de données. Nous avons choisi de tout centraliser dans un seul dépôt étant donné la petite taille du projet, ce qui simplifie la gestion et la collaboration.

Nous avons utilisé Sequelize comme ORM pour faciliter les requêtes entre Express.js et la base de données PostgreSQL. Sequelize s'intègre bien à l'environnement JavaScript, ce qui a renforcé notre choix.

La base de données est gérée dans un conteneur Docker, via un script Docker Compose. Ce dernier configure automatiquement un serveur PostgreSQL local, dont les données sont initialement populées à l'aide d'un fichier seed.sql, permettant à chaque utilisateur d'avoir les mêmes données initiales.

Pour faciliter l'installation et l'exécution du projet, un fichier README.md détaille les étapes nécessaires. Le développement a été effectué avec Visual Studio Code, en s'appuyant sur la documentation officielle de chaque technologie.

Par exemple:

- Pour Express.js: expressjs.com/en/starter/installing.html
- Pour React : react.dev/learn/installation et react.dev/learn
- Pour Sequelize : https://sequelize.org/docs/v6/getting-started/

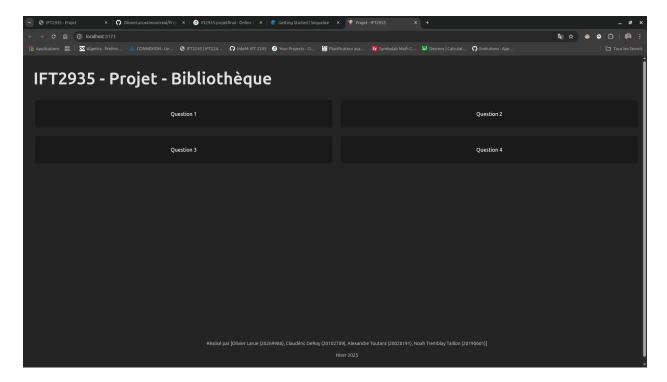
Le projet comporte 5 pages :

- La page d'acceuil (HomePage)
- Pages 1-4. Une page pour chaque questions

L'api du backend comporte sur 5 routes :

- http://localhost:5000/api (pour verifier si l'api fonctionne. Route de base de l'api.)
- http://localhost:5000/api/question1 (pour obtenir le contenu en format JSON de la requête pour la question 1)
- http://localhost:5000/api/question2 (pour obtenir le contenu en format JSON de la requête pour la question 2)
- http://localhost:5000/api/question3 (pour obtenir le contenu en format JSON de la requête pour la question 3)
- http://localhost:5000/api/question4 (pour obtenir le contenu en format JSON de la requête pour la question 4)

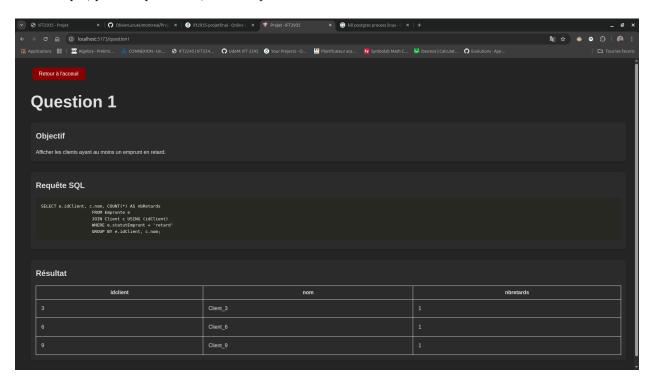
Une fois le projet lancé et que vous accédez à localhost:5173, vous arrivez sur la page d'accueil de l'application :



La page d'accueil contient quatre boutons, chacun représentant une question que nous avons formulée précédemment. Lorsqu'on clique sur l'un de ces boutons, la page affiche :

- la question sélectionnée,
- la requête SQL correspondante,
- le résultat de cette requête.

Par exemple, pour la question 1, voici ce que l'on obtient :



La même logique s'applique pour les quatre questions : chaque page est dédiée à une question spécifique et affiche la question, la requête SQL utilisée, ainsi que le résultat obtenu.

7 Installation

Une vidéo ainsi que des instructions dans un dépôt GitHub expliquent comment procéder pour l'installation et l'exécution du projet.