

Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут»

Лабораторна робота №1

з дисципліни «Бази даних»

«Проектування бази даних та ознайомлення з базовими операціями СУБД PostgreSQL»

Виконав студент групи: КВ-33

ПІБ: Поляков Єгор Олегович

Перевірив:

Постановка задачі:

Метою роботи ϵ здобуття вмінь проектування бази даних та практичних навичок створення реляційних баз даних за допомогою PostgreSQL.

Завдання роботи полягає у наступному:

- 1. Розробити модель «сутність-зв'язок» предметної галузі, обраної студентом самостійно, відповідно до пункту «Вимоги до ЕR-моделі».
 - 2. Перетворити розроблену модель у схему бази даних (таблиці) PostgreSQL.
 - 3. Виконати нормалізацію схеми бази даних до третьої нормальної форми (3НФ).
- 4. Ознайомитись із інструментарієм PostgreSQL та pgAdmin 4 та внести декілька рядків даних у кожну з таблиць засобами pgAdmin 4.

Завдання №1:

Опис предметної галузі

Тема моєї бази даних: **Електронний довідник для зберігання технічної** документації - це база даних, призначена для централізованого збереження, упорядкування та швидкого доступу до технічних матеріалів. Вона дозволить накопичувати, структуризувати та оновлювати документацію, забезпечує зручний пошук і перегляд даних, а також сприяє ефективній організації роботи з технічною інформацією відповідно до вимог підприємства чи навчального закладу.

Розробка концептуальної моделі

Опис сутностей

При створенні даної бази даних я виділив такі сутності:

1. Працівник (Employee)

Атрибути: ім'я, прізвище, електронна пошта, відділ.

Призначення: зберігає дані про тих, хто працює з документами.

2. Документ (Document)

Атрибути: назва, опис, дата створення, дата оновлення, версія.

Призначення: зберігає основну інформацію про технічну документацію.

3. Категорія (Category)

Атрибути: назва, опис, тип.

<u>Призначення:</u> групує документи за темами чи напрямами.

4. Файл (File)

Атрибути: назва, формат, розмір, дата завантаження.

Призначення: зберігає електронні файли, прикріплені до документа.

5. Доступ (Access)

<u>Атрибути:</u> рівень доступу(читання / редагування / видалення), дата надання доступу, строк дії доступу.

Призначення: регулює права доступу працівників до документів.

Опис зв'язків між сутностями

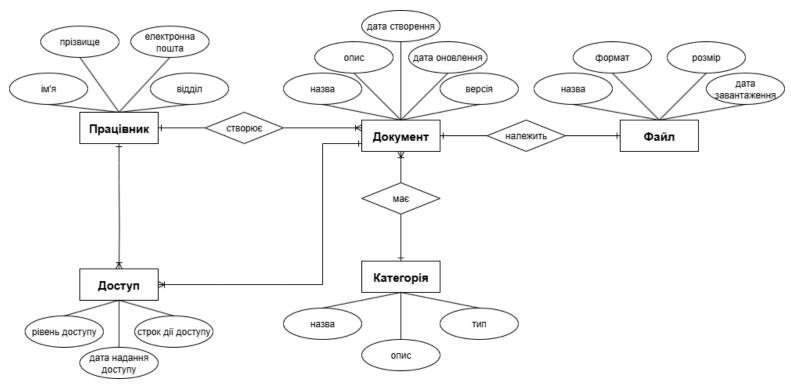
Зв'язок «Працівник — Документ» ϵ зв'язком 1:N. Один документ ма ϵ лише одного автора, але один працівник може створювати багато документів.

Зв'язок «Категорія — Документ» ϵ зв'язком 1:N. Один документ належить лише до однієї категорії, але одна категорія може містити багато документів.

Зв'язок «Документ — Файл» ϵ зв'язком 1:1. Один файл належить лише одному документу, та один документ може мати один файл.

Зв'язок «Працівник — Доступ — Документ» ϵ зв'язком N:М. Один працівник може мати доступ до багатьох документів, і один документ може бути доступний багатьом працівникам.

Графічне подання концептуальної моделі «Сутність-зв'язок» зображено на рис. 1.



Puc. 1 – ER-діаграма побудована за нотацією "Пташина лапка"

Завдання №2:

Перетворення концептуальної моделі у логічну модель та схему бази даних

Сутність «Працівник» перетворено в таблицю Employee з первинним ключем employee_id та атрибутами first_name, last_name, email, department.

Сутність «Категорія» перетворено в таблицю Category з первинним ключем category id та атрибутами category name, description, type.

Сутність «Документ» перетворено в таблицю Document з первинним ключем document_id та атрибутами title, description, date_created, date_updated, version. У таблиці ϵ зовнішні ключі employee_id та category_id, які пов'язані з таблицями Employee та Category відповідно.

Сутність «Файл» перетворено в таблицю File з первинним ключем file_id та атрибутами file_name, format, size, upload_date. У таблиці ϵ зовнішній ключ document_id, який пов'язаний з таблицею Document.

Сутність «Доступ» перетворено в таблицю Access з первинним ключем access_id та атрибутами access_level, date_granted, expiry_date. У таблиці ϵ зовнішні ключі employee_id та document_id, які пов'язані з таблицями Employee та Document відповідно.

Зв'язок 1:1 реляційна модель не підтримує як окремий, унікальний механізм, тому для його реалізації використовується наступний прийом: зв'язок між сутностями «Документ» та «Файл» будується як зв'язок 1:N (один-до-багатьох). При цьому логіка системи та бізнес-правила гарантують, що в результаті один файл належить лише одному документу, і один документ може мати лише один файл.

Графічне подання логічної моделі «Сутність-зв'язок» зображено на рис. 2.

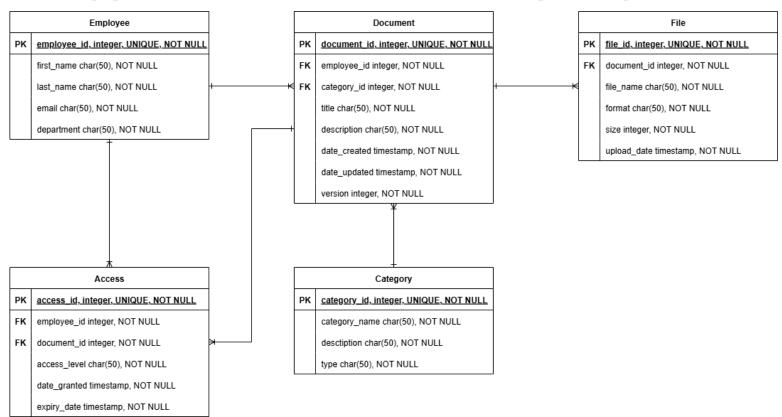


Рис. 2 – Схема бази даних

Завдання №3:

Нормалізація схеми бази даних до третьої нормальної форми (ЗНФ)

Таблиця 1 ілюструє детальний перехід від однієї моделі до іншої:

Сутність	Атрибут	Тип атрибуту
Employee –	employee_id – унікальний	integer (числовий)
містить дані	ідентифікатор працівника	
	first_name – ім'я працівника	character varying (рядок)

TT 0	last name minnyyya mayinyyyya	ah ana atan yangin a (nggaray)
про	<i>last_name</i> – прізвище працівника	character varying (рядок)
працівників	<i>email</i> – електронна пошта працівника	character varying (рядок)
	department – відділ, де працює	character varying (рядок)
	працівник	
Category –	category_id – унікальний	integer (числовий)
містить	ідентифікатор категорії	
інформацію	category_name – назва категорії	character varying (рядок)
про категорії	description – опис категорії	character varying (рядок)
документів	<i>type</i> – тип категорії	character varying (рядок)
Document -	document_id – унікальний	integer (числовий)
містить дані	ідентифікатор документа	
про документи	employee_id – ідентифікатор	integer (зовнішній ключ до
	автора(працівника) документа	Employee)
	category id – ідентифікатор категорії	integer (зовнішній ключ до
		Category)
	title – назва документа	character varying (рядок)
	description — опис документа	character varying (рядок)
	date created – дата створення	timestamp (дата та час)
	документа	(A)
	date_updated – дата останнього	timestamp (дата та час)
	оновлення	(A)
	version – версія документа	integer (числовий)
<i>File</i> – містить	<i>file_id</i> – унікальний ідентифікатор	integer (числовий)
інформацію	файлу	5 ()
про файли	document id – ідентифікатор	integer (зовнішній ключ до
документа	документа	Document)
	file name – назва файлу	character varying (рядок)
	format – формат файлу	character varying (рядок)
	size – розмір файлу	integer (числовий)
	upload date – дата завантаження	timestamp (дата та час)
	файлу	(Auturu)
Access –	<i>access id</i> – унікальний ідентифікатор	integer (числовий)
регулює права	доступу	
доступу	employee_id – ідентифікатор	integer (зовнішній ключ до
працівників до	працівника	Employee)
документів	<i>document id</i> – ідентифікатор	integer (зовнішній ключ до
ACK I MOIITIB	документа	Document)
	access level – рівень доступу	character varying (рядок)
		emaraeter varying (рядок)
	(читання, редагування, видалення)	timostoma (voza za voz)
	date_granted – дата надання доступу	timestamp (дата та час)
	expiry_date – строк дії доступу	timestamp (дата та час)

Функціональні залежності для кожної таблиці

1. Employee:

employee id -> first name, last name, email, department

2. Category:

category_id -> category_name, description, type

3. Document:

document_id -> employee_id, category_id, title, description, date_created, date_updated, version,

employee_id -> category_id, title, description, date_created, date_updated, version category_id -> employee_id, title, description, date_created, date_updated, version

4. File:

file_id -> document_id, file_name, format, size, upload_date document_id -> file_name, format, size, upload_date

5. Access:

access_id -> employee_id, document_id, access_level, date_granted, expiry_date employee_id -> document_id, access_level, date_granted, expiry_date document_id -> employee_id, access_level, date_granted, expiry_date

Ці функціональні залежності відображають взаємозв'язки між атрибутами в таблицях бази даних, показуючи, які з них однозначно визначають інші. Це відіграє ключову роль у процесі нормалізації та побудові ефективної структури бази даних, адже коректне визначення залежностей допомагає уникати дублювання інформації та підтримувати цілісність даних.

Транзитивна функціональна залежність виникає тоді, коли один атрибут визначає інший опосередковано — через третій атрибут. Наприклад, якщо атрибут A -> B, а також B -> C, то можна сказати, що існує транзитивна залежність A -> C. Наявність таких залежностей зазвичай свідчить про приховану надмірність і потребу у подальшій нормалізації (зокрема переході до третьої нормальної форми).

У даній моделі транзитивних функціональних залежностей не виявлено. Це означає, що структура бази даних побудована грамотно: надмірність відсутня, атрибути логічно розділені між таблицями, а дані зберігаються у цілісному й оптимальному вигляді.

Відповідність схеми нормальним формам

1. Перша нормальна форма (1НФ)

Щоб задовольнити умови $1H\Phi$, усі атрибути в таблицях мають бути атомарними, а записи — унікальними.

У даній моделі всі атрибути є неподільними (наприклад, ім'я та прізвище працівника зберігаються окремо), а ідентифікація здійснюється за допомогою первинних ключів (employee_id, document_id тощо). Це гарантує унікальність кожного запису. Таким чином, схема відповідає вимогам $1H\Phi$.

2. Друга нормальна форма (2НФ)

Щоб схема перебувала у 2НФ, необхідно, щоб:

- Схема перебуває в 1НФ;
- Кожний неключовий атрибут функціонально залежить від цілого ключа, а не його частини.

У нашій моделі ці умови виконуються: усі атрибути залежать від первинних ключів таблиць. Наприклад, у таблиці Employee атрибути first_name, last_name, email, department залежать саме від employee_id. Часткових залежностей немає. Отже, схема $\emph{eidnosidae}$ $2H\Phi$.

3. Третя нормальна форма (ЗНФ)

Щоб відповідати ЗНФ необхідно:

- Схема перебуває в 2НФ;
- Кожен неключовий атрибут має бути не залежним від будь-якого іншого ключового атрибута.

Оскільки схема в НФ2 та моделі транзитивних залежностей не виявлено. Наприклад, у таблиці **Document** атрибути (title, description, date_created, date_updated, version) залежать безпосередньо від document_id, а не через інші неключові атрибути. Таким чином, схема також відповідає $3H\Phi$.

Висновок:

Схема бази даних відповідає нормальним формам НФ1, НФ2 та НФ3. Вона є логічно структурованою, уникає надмірності та забезпечує цілісність і ефективне управління даними.

Завдання №4:

Інструментарій PostgreSQL та pgAdmin 4

Схема бази даних у pgAdmin 4 зображено на рисунку 3.

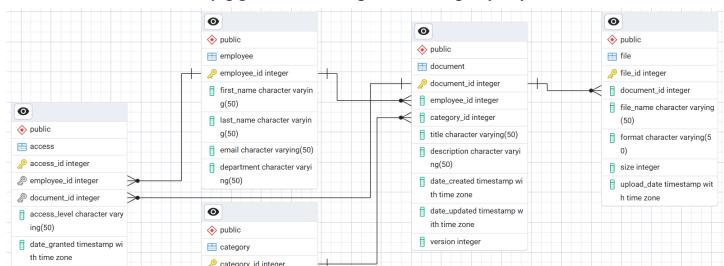
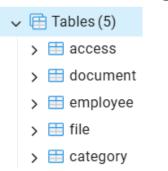
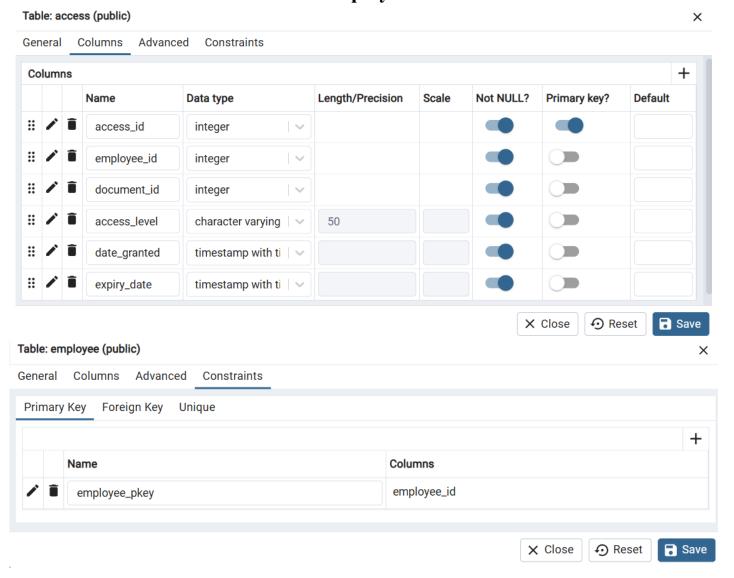


Рисунок 3 - Схема бази даних у pgAdmin 4

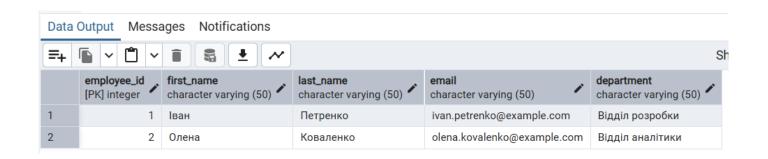
Таблиці бази даних у pgAdmin4



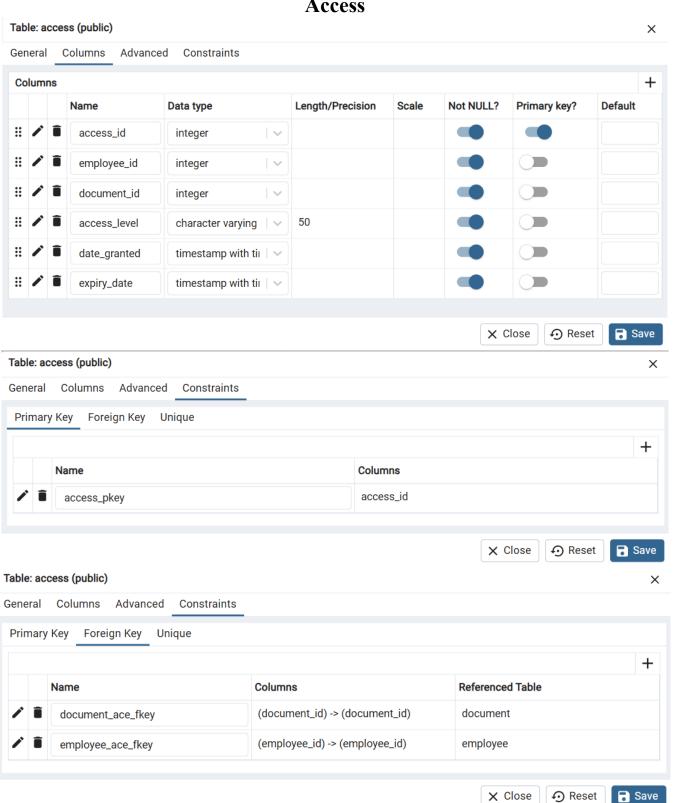
Employee



У цієї таблиці немає зовнішніх ключів (foreign key)

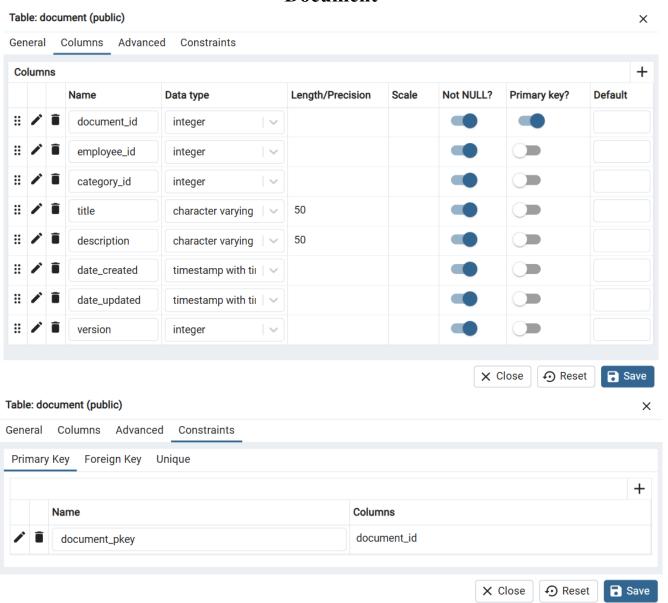


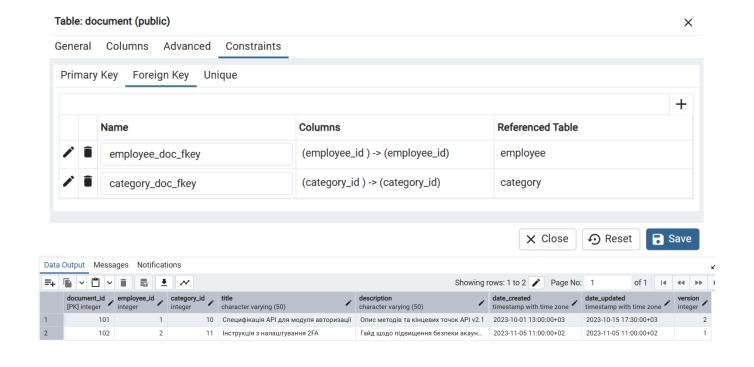
Access



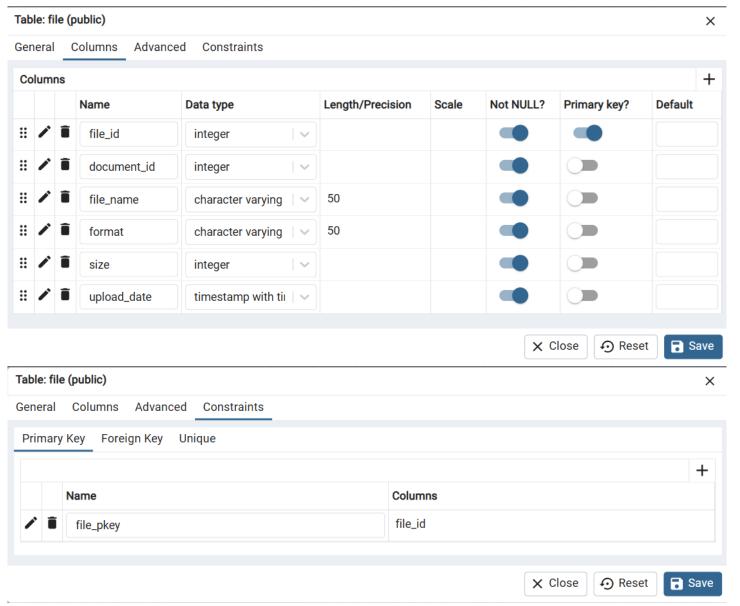


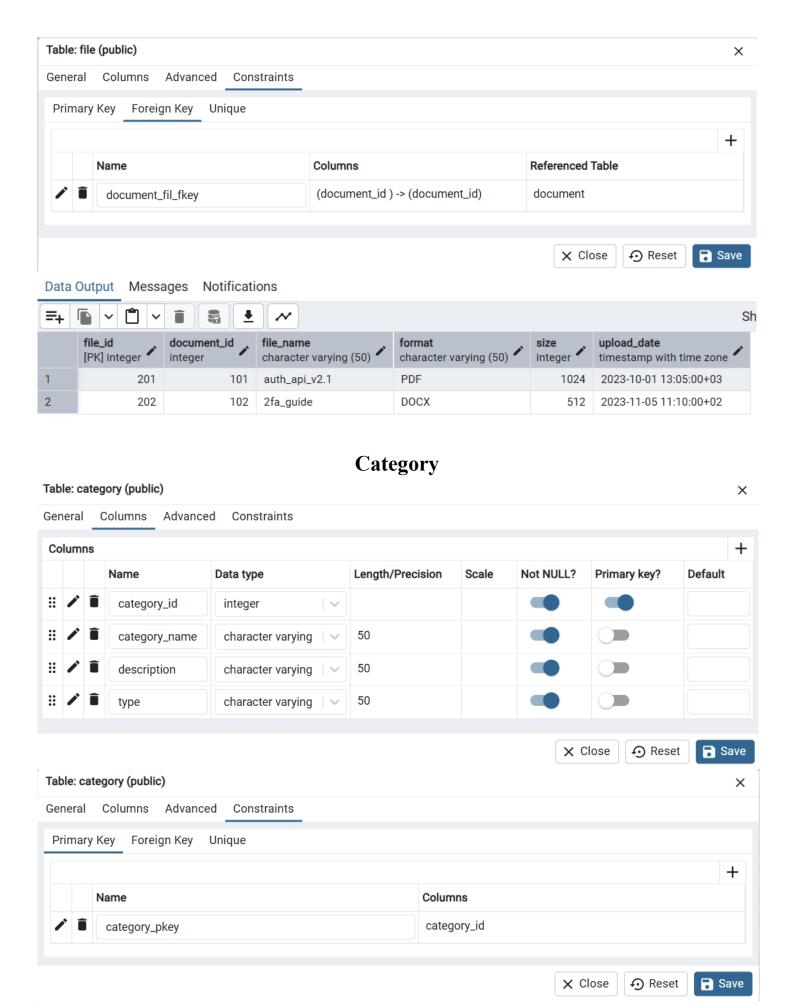
Document



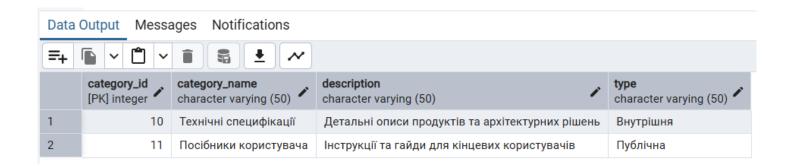


File





У цієї таблиці немає зовнішніх ключів (foreign key)



Таблиці в коді SQL

```
BEGIN;
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.employee
    employee id integer NOT NULL,
    first name character varying (50) NOT NULL,
    last name character varying (50) NOT NULL,
    email character varying (50) NOT NULL,
    department character varying (50) NOT NULL,
    PRIMARY KEY ("employee id")
);
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public. "category"
    category id integer NOT NULL,
    category name character varying (50) NOT NULL,
    description character varying (50) NOT NULL,
    type character varying (50) NOT NULL,
    PRIMARY KEY (category id)
);
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.document
    document id integer NOT NULL,
    employee id integer NOT NULL,
    category id integer NOT NULL,
    title character varying (50) NOT NULL,
    description character varying (50) NOT NULL,
    date created timestamp with time zone NOT NULL,
    date updated timestamp with time zone NOT NULL,
    version integer NOT NULL,
    PRIMARY KEY (document id)
);
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.file
    file id integer NOT NULL,
    document id integer NOT NULL,
    file name character varying (50) NOT NULL,
    format character varying (50) NOT NULL,
    size integer NOT NULL,
    upload date timestamp with time zone NOT NULL,
    PRIMARY KEY (file id)
);
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.access
    access id integer NOT NULL,
    employee id integer NOT NULL,
    document_id integer NOT NULL,
    access level character varying (50) NOT NULL,
    date granted timestamp with time zone NOT NULL,
    expiry date timestamp with time zone NOT NULL,
```

```
PRIMARY KEY ("access id")
);
ALTER TABLE IF EXISTS public.document
   ADD FOREIGN KEY ("employee_id")
   REFERENCES public.employee (employee_id) MATCH SIMPLE
   ON UPDATE NO ACTION
   ON DELETE NO ACTION
   NOT VALID;
ALTER TABLE IF EXISTS public.document
   ADD FOREIGN KEY ("category_id")
   REFERENCES public."category" (category id) MATCH SIMPLE
   ON UPDATE NO ACTION
   ON DELETE NO ACTION
   NOT VALID;
ALTER TABLE IF EXISTS public.file
   ADD FOREIGN KEY ("document id")
   REFERENCES public.document (document id) MATCH SIMPLE
   ON UPDATE NO ACTION
   ON DELETE NO ACTION
   NOT VALID;
ALTER TABLE IF EXISTS public.access
   ADD FOREIGN KEY (document id)
   REFERENCES public.document (document id) MATCH SIMPLE
   ON UPDATE NO ACTION
   ON DELETE NO ACTION
   NOT VALID;
ALTER TABLE IF EXISTS public.access
   ADD FOREIGN KEY (employee id)
   REFERENCES public.employee (employee id) MATCH SIMPLE
   ON UPDATE NO ACTION
   ON DELETE NO ACTION
   NOT VALID;
END;
```

Контакти:

Penoзumopiй GIT: https://github.com/Pixe1Pa1/Databases course.git

Telegram: @justz_egor