

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*  $\epsilon$  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 (3HФ).
- 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, структурувати 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.

<u>Призначення:</u> 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.

Призначення: 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

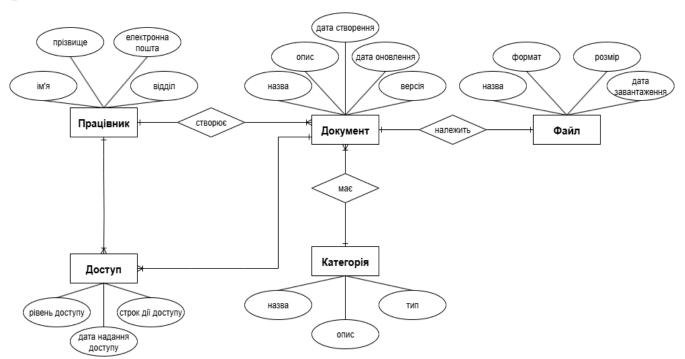
Зв'язок «Працівник — Документ»  $\epsilon$  зв'язком 1:N. Один документ ма $\epsilon$  лише одного автора, але один працівник може створювати багато документів.

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

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

Зв'язок «Працівник — Доступ — Документ»  $\epsilon$  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  $\epsilon$  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  $\epsilon$  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 є 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 реалізації зв'язку між сутностями «Документ» та «Файл» було обрано підхід через зовнішній ключ з обмеженням унікальності (UNIQUE). У таблицю Файл додається зовнішній ключ document\_id, який посилається на первинний ключ таблиці Документ. Ключове обмеження UNIQUE, накладене на стовпець document\_id, гарантує на рівні бази даних, що один документ може бути пов'язаний лише з одним файлом, тим самим надійно забезпечуючи зв'язок 1:1.

#### PK employee\_id, integer, UNIQUE, NOT NULL document\_id, integer, UNIQUE, NOT NULL file\_id, integer, UNIQUE, NOT NULL first\_name char(50), NOT NULL employee\_id integer, NOT NULL document\_id integer, UNIQUE, NOT NULL file\_name char(50), NOT NULL last\_name char(50), NOT NULL FK category\_id integer, NOT NULL email char(50) NOT NULL title char(50), NOT NULL format char(50), NOT NULL department char(50), NOT NULL description char(50), NOT NULL size integer, NOT NULL upload\_date timestamp, NOT NULL date created timestamp, NOT NULL date\_updated timestamp, NOT NULL version integer, NOT NULL Category PK access id, integer, UNIQUE, NOT NULL PK category id, integer, UNIQUE, NOT NULL employee\_id integer, NOT NULL category\_name char(50), NOT NULL FK document id integer, NOT NULL desctiption char(50), NOT NULL access\_level char(50), NOT NULL type char(50), NOT NULL

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

Рис. 2 – Схема бази даних

## Завдання №3:

date\_granted timestamp, NOT NULL expiry\_date timestamp, NOT NULL

# Нормалізація схеми бази даних до третьої нормальної форми (ЗНФ)

Таолиця	I ілюструє детальний пе	ерехід від однієї моделі ,	до іншоі:

Сутність	Атрибут	Тип атрибуту
Employee –	employee_id – унікальний	integer (числовий)
містить дані	ідентифікатор працівника	
про	first name – ім'я працівника	character varying (рядок)
працівників	last name – прізвище працівника	character varying (рядок)

	<i>email</i> – електронна пошта	character varying (рядок)
	працівника	спагается уагунід (рядок)
	department – відділ, де працює	character varying (рядок)
	працівник	спагается уатупід (рядок)
Catagom		intagar (нионарий)
Category – містить	category_id – унікальний	integer (числовий)
	ідентифікатор категорії	-1
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
	автора(працівника) документа	до 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	
	date updated – дата останнього	timestamp (дата та час)
	оновлення	,
	version – версія документа	integer (числовий)
<i>File</i> – містить	file id – унікальний ідентифікатор	integer (числовий)
інформацію	файлу	
про файли	document id – ідентифікатор	integer (зовнішній ключ
документа	документа	до Document)
	file name – назва файлу	character varying (рядок)
	<i>format</i> – формат файлу	character varying (рядок)
	size – розмір файлу	integer (числовий)
	upload_date — дата завантаження файлу	timestamp (дата та час)
Access –	access id – унікальний ідентифікатор	integer (числовий)
регулює права	доступу	
доступу	employee id – ідентифікатор	integer (зовнішній ключ
працівників до	працівника	до Employee)
документів	document id – ідентифікатор	integer (зовнішній ключ
	документа	до Document)
	access level – рівень доступу	character varying (рядок)
	(читання, редагування, видалення)	mg (pmgon)
	date granted – дата надання доступу	timestamp (дата та час)
	expiry date – строк дії доступу	timestamp (дата та час)
	capiny unit of port All Acceptly	ппезипр (дага га час)

Tаблиця 1-Oпис об' $\epsilon$ ктів бази даних

## 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 1HФ, 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 *відповідає 2НФ*.

## 3. Третя нормальна форма (ЗНФ)

Щоб відповідати ЗНФ необхідно:

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

Оскільки схема в НФ2 та в 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 ЗНФ**.

#### 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.

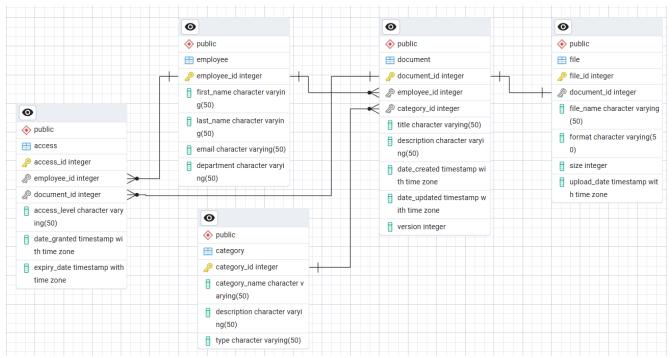
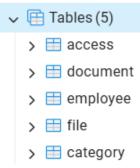
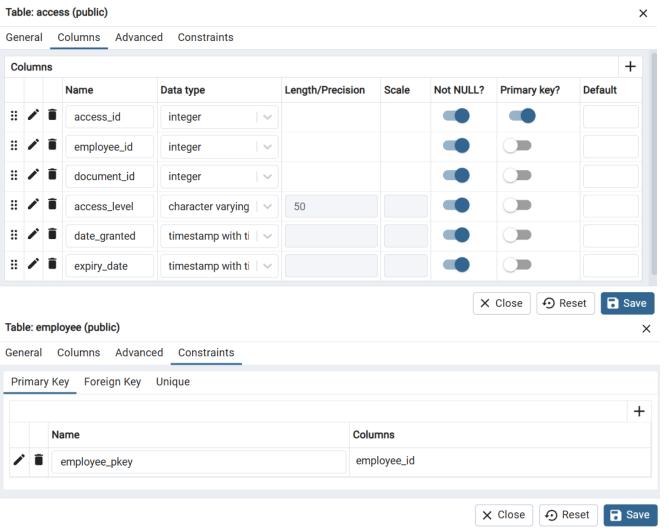


Рисунок 3 - Схема бази даних у pgAdmin 4

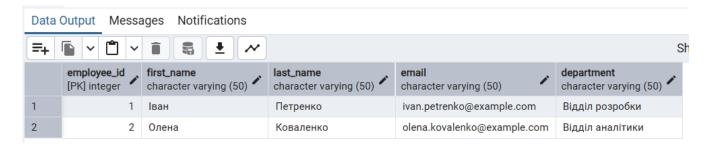
## Таблиці бази даних у pgAdmin4



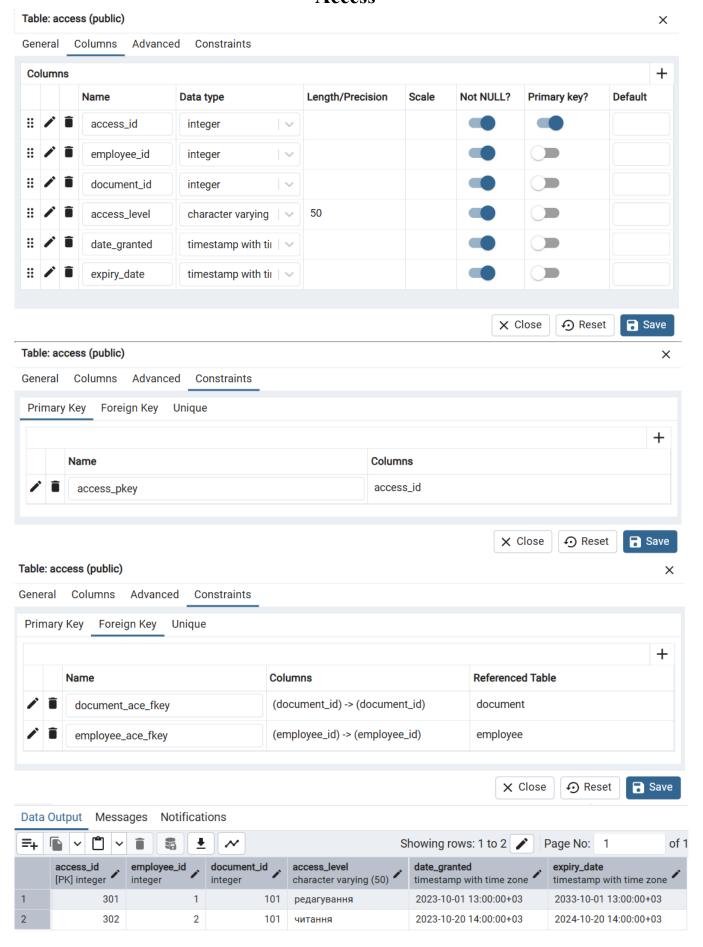
## **Employee**



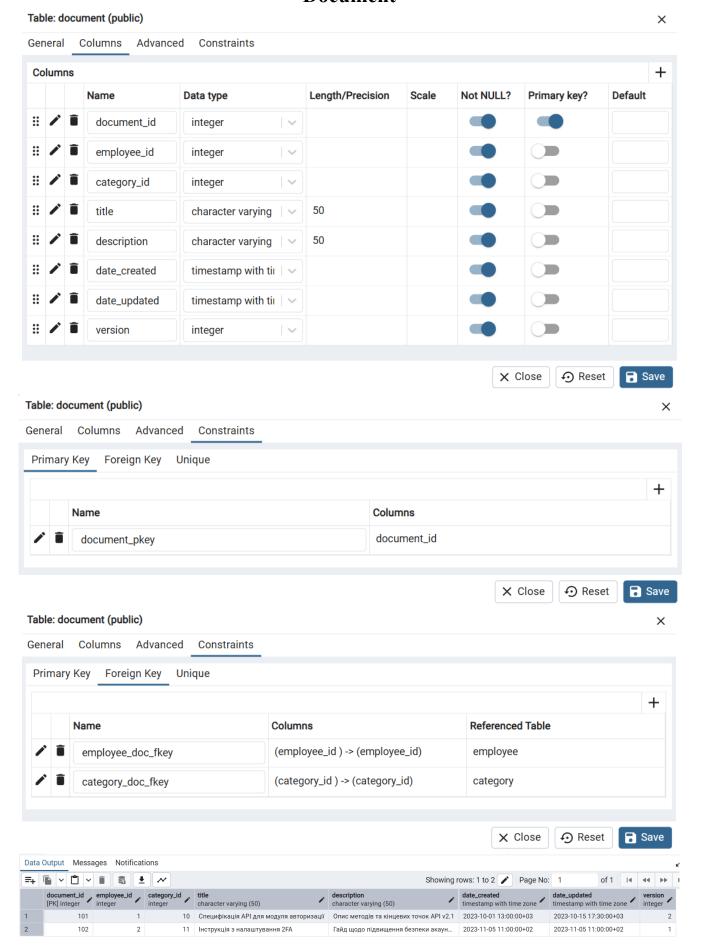
# У цієї таблиці немає зовнішніх ключів (foreign key)



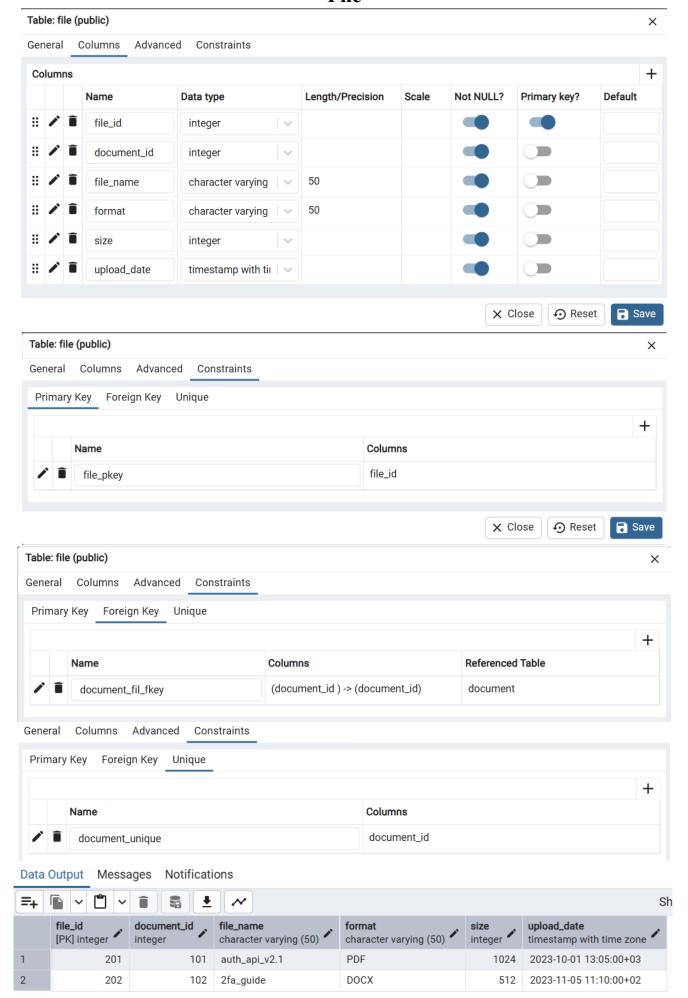
#### Access



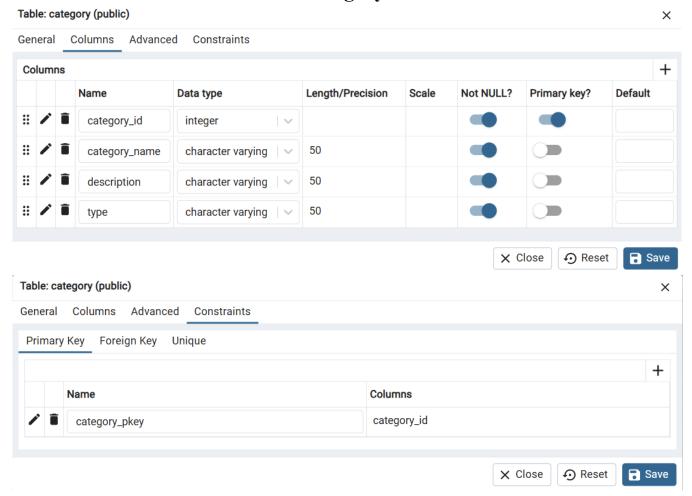
### **Document**



### File



## Category



## У цієї таблиці немає зовнішніх ключів (foreign key)

BEGIN;



# Таблиці в коді SQL

```
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) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    date_granted timestamp with time zone NOT NULL,
    expiry_date timestamp with time zone NOT NULL,
    CONSTRAINT access_pkey PRIMARY KEY (access_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) COLLATE pg catalog. "default" NOT NULL,
    description character varying(50) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    date_created timestamp with time zone NOT NULL,
    date_updated timestamp with time zone NOT NULL,
    version integer NOT NULL,
    CONSTRAINT document pkey PRIMARY KEY (document id)
);
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.employee
    employee id integer NOT NULL,
    first name character varying (50) COLLATE pg catalog. "default" NOT NULL,
    last_name character varying(50) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    email character varying(50) COLLATE pg_catalog."default" NOT NULL,
    department character varying (50) COLLATE pg catalog. "default" NOT NULL,
    CONSTRAINT employee pkey PRIMARY KEY (employee id)
);
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public.file
    file id integer NOT NULL,
    document id integer NOT NULL,
    file name character varying (50) COLLATE pg catalog. "default" NOT NULL,
    format character varying (50) COLLATE pg catalog. "default" NOT NULL,
    size integer NOT NULL,
    upload date timestamp with time zone NOT NULL,
    CONSTRAINT file pkey PRIMARY KEY (file id),
    CONSTRAINT document unique UNIQUE (document id)
);
CREATE TABLE IF NOT EXISTS public. "category"
    category_id integer NOT NULL,
    category name character varying (50) COLLATE pg catalog. "default" NOT NULL,
    description character varying (50) COLLATE pg catalog. "default" NOT NULL,
    type character varying (50) COLLATE pg catalog. "default" NOT NULL,
    CONSTRAINT "category pkey" PRIMARY KEY (category id)
);
ALTER TABLE IF EXISTS public.access
    ADD CONSTRAINT access_document id fkey 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 CONSTRAINT access employee id fkey 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 CONSTRAINT document_category_id_fkey 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.document
    ADD CONSTRAINT document employee id fkey FOREIGN KEY (employee id)
    REFERENCES public.employee (employee id) MATCH SIMPLE
```

```
ALTER TABLE IF EXISTS public.file

ADD CONSTRAINT document_fkey FOREIGN KEY (document_id)

REFERENCES public.document (document_id) MATCH SIMPLE

ON UPDATE NO ACTION

ON DELETE NO ACTION
```

END;

#### Контакти:

Penoзumopiй GIT: <a href="https://github.com/Pixe1Pa1/Databases\_course.git">https://github.com/Pixe1Pa1/Databases\_course.git</a>

Telegram: @justz\_egor

ON UPDATE NO ACTION ON DELETE NO ACTION

NOT VALID;

NOT VALID;