Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования

Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого Институт компьютерных наук и технологий Высшая школа «Киберфизические системы и управление»

ОТЧЕТ ПО ПРОЕКТУ

по дисциплине: «Базы данных»

на тему: «Разработка Java-приложения, взаимодействующего с базой данных»

Выполнила: студент гр. 3532703/00101		Кимельфельд Д.П.
Преподаватель:		Насторор С. А
Доцент ВШ КФСиУ	<подпись>	Нестеров С.А.

Санкт-Петербург 2023

Оглавление

1.	Дом	ленная область	.3
2.	Tpe	бования	.3
3.	Про	ектирование ERD	.4
	2.1 Kc	онцептульный уровень	.4
	2.2 Ло	огический уровень	.5
	2.3 Фі	изический уровень	.6
4.	Док	азательство нормальных форм	.7
	4.1	Первая нормальная форма	.7
	4.2	Вторая нормальная форма	.7
	4.3	Нормальная форма Бойса-Кодда	.8
5.	Разі	зертка базы данных1	LO
6.	Тест	овые данные1	L3
7.	Кли	ент-приложение1	L5
8.	Тест	ирование1	L6
	8.1	Дымовое тестирование1	L6
	8.2	Функциональное тестирование1	۱8
	8.3	Нефункциональное тестирование	L8
п.	OM BOW	OUMO COMPANY C	20

1. Доменная область

2. Требования

- 1. Создание генеалогического дерева осуществляется с помощью листьев лепестков, которые можно перемещать мышкой.
- 2. Добавление записей возможно, включая информацию о имени, фамилии и прочей текстовой информации.
- 3. Создание отношений между записями, таких как родительство, осуществляется с помощью лепестков.
- 4. Просмотр генеалогического дерева доступен в виде записей в таблице.
- 5. Редактирование записей осуществляется, включая изменение имени и фамилии.

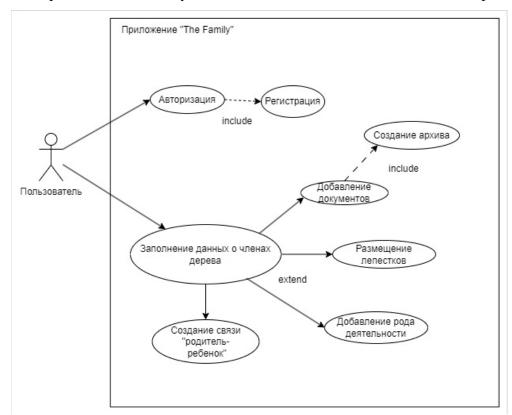


Рисунок 1.1 – Use-case диаграмма разрабатываемого приложения

- 6. Список событий, связанных с каждой записью, таких как дата рождения, дата смерти и другие, доступен для просмотра.
- 7. Создание, редактирование и удаление событий, связанных с записью, возможно.

- 8. Выгрузка скриншота приложения с изображением генеалогического дерева включена в функционал.
- 9. Доступ к приложению разрешен только одному пользователю.
- 10. Указание отношений между записями, соединяя лепестки на сцене прямыми линиями и указывая тип отношения в окошке, возможно.

3. Проектирование ERD

2.1 Концептульный уровень

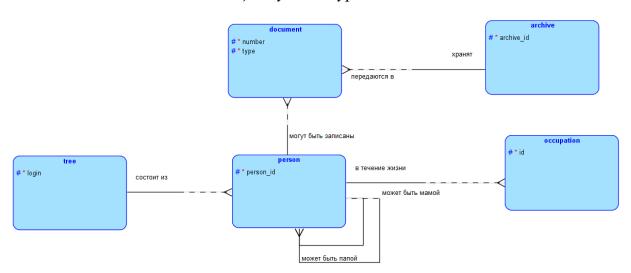


Рисунок 1 – Концептуальный уровень

2.2 Логический уровень

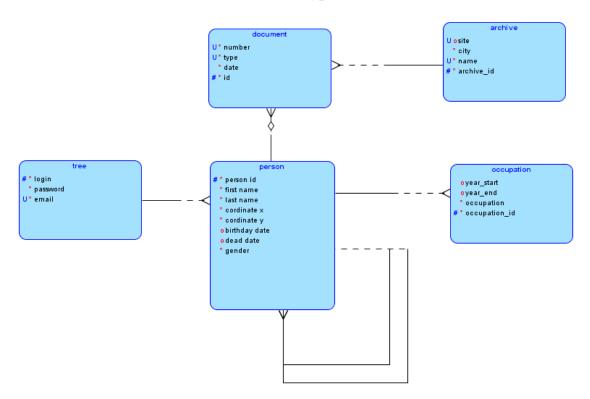


Рисунок 2 - Логический уровень

2.3 Физический уровень

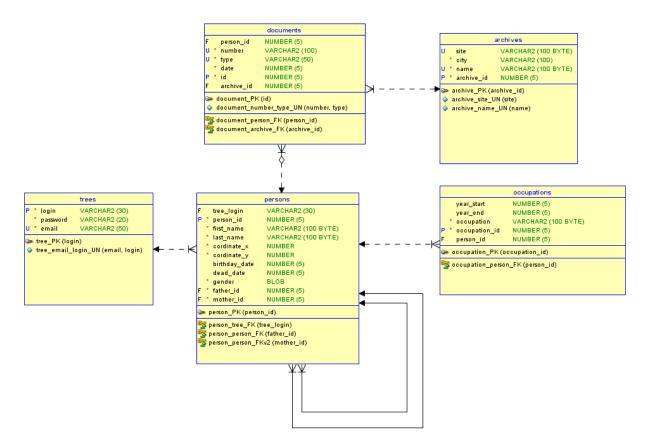


Рисунок 3 – Физический уровень

После того как была получена физическая модель данных необходимо доказать, что все таблицы находятся в нормальной форме Бойса-Кодда.

4. Доказательство нормальных форм

Определение. Отношение находится в нормальной форме Бойса-Кодда, тогда и только тогда, когда все детерминанты нетривиальных и неприводимых функциональных зависимостей являются потенциальными ключами и выполнены нормальные формы меньшего порядка.

4.1 Первая нормальная форма

Первая НФ требует, чтобы все первичные ключи были ненулевыми и значения скалярными.

Достаточно очевидно, что в сущностях, кроме trees, установлены суррогатные ненулевые ключи. В trees же логин, который также не может быть нулевым.

4.2 Вторая нормальная форма

Вторая НФ требует, чтобы была выполнена первая НФ и все атрибуты отношения, не входящие в первичный ключ, неприводимы зависимы от него.

Доказательство для таблицы "Trees"

У таблицы есть 2 потенциальных простых ключа, это логин и электронная почта. Они оба взаимозаменяемы и их ФЗ с остальными атрибутами будут неприводимо зависимыми.

Доказательство для таблицы "Persons"

Потенциальный ключ единственный и простой, таблица в 1 НФ, следовательно, вторая норма выполнена также.

Доказательство для таблицы "Documents"

Два потенциальных ключа – id и суперключ – (number, type). Касательно id все очевидно, ФЗ будет неприводимо зависимы.

Далее рассмотрим {number, type}: $\{\text{number, type}\} \rightarrow \{\text{date}\}$

```
\{\text{number, type}\} \rightarrow \{\text{archive\_id}\}\
\{\text{number, type}\} \rightarrow \{\text{person\_id}\}\
\{\text{number, type}\} \rightarrow \{\text{id}\}\
```

Очевидно, что ФЗ являются неприводимо зависимыми, так как невозможно убрать какой-то атрибут из суперключа без потери зависимости.

Доказательство для таблицы "Archives"

В таблице 3 потенциальных ключа: site, name, id. Рассмотрим site и name. Они оба взаимозаменяемы и их ФЗ с остальными атрибутами будут неприводимо зависимыми.

Суррогатный ключ по определению также имеет все неприводимо зависимые ФЗ с неключевыми атрибутами.

Доказательство для таблицы "Occupations"

Ключ простой и единственный, выполнена 1 HФ, следовательно, автоматически в 2 НФ.

4.3 Нормальная форма Бойса-Кодда

Нетривиальная неприводимая зависимость возникает, когда существует зависимость между двумя или более наборами атрибутов, которую нельзя разбить на более мелкие функциональные зависимости.

Неприводимая зависимость означает, что ни одно подмножество атрибутов в зависимости не может быть удалено без нарушения смысла зависимости.

Доказательство для таблицы "Trees"

```
\{\log in\} \rightarrow \{email\}
\{\log in\} \rightarrow \{password\}
\{email\} \rightarrow \{password\}
\{email\} \rightarrow \{\log in\}
```

Все детерминанты являются потенциальными ключами.

Доказательство для таблицы "Persons"

. . .

Все детерминанты являются потенциальными ключами.

Доказательство для таблицы "Documents"

Все детерминанты являются потенциальными ключами.

Доказательство для таблицы "Archives"

Все потенциальные ключи простые, транзитивных зависимостей нет — нормальная форма Бойса-Кода, так как все детерминанты — потенциальные ключи в нетривиальных и неприводимых зависимостях.

Доказательство для таблицы "Occupations"

Все потенциальные ключи простые, транзитивных зависимостей нет — нормальная форма Бойса-Кода, так как все детерминанты — потенциальные ключи в нетривиальных и неприводимых зависимостях.

5. Развертка базы данных

Скрипт был запущен, таблицы создались. В качестве СУБД был выбран Oracle Database.

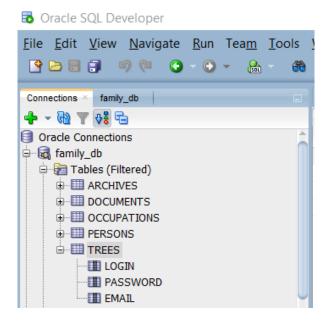


Рисунок 5.1 – Именование таблиц базы данных

По ходу работы с клиентом были внесены изменения относительно генерального скрипта, касающиеся названий столбцов и ограничений. Ниже можно ознакомиться с конечным видом таблиц.

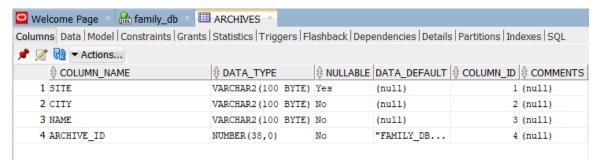


Рисунок 5.2 – Таблица Archives

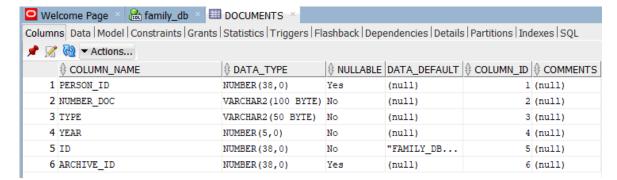


Рисунок 5.3 – Таблица Documents

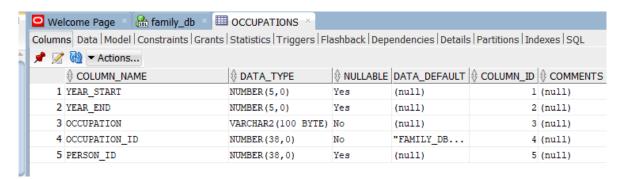


Рисунок 5.4 – Таблица Occupations

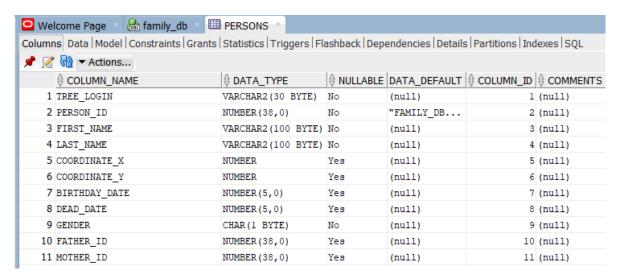


Рисунок 5.5 – Таблица Persons

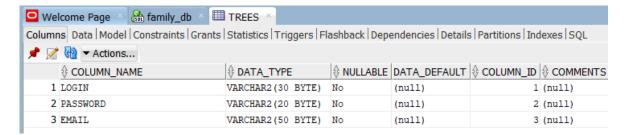


Рисунок 5.6 – Таблица Trees

6. Тестовые данные

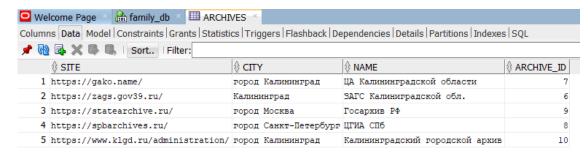


Рисунок 6.1 – данные для таблицы Archives

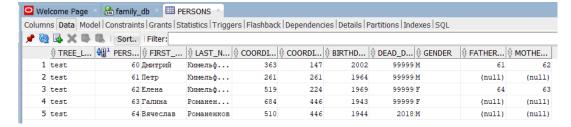


Рисунок 6.2— данные для таблицы Persons

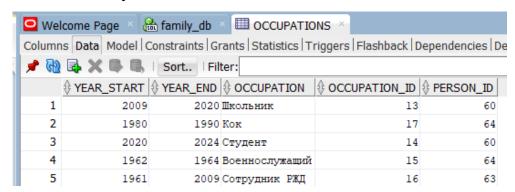


Рисунок 6.3 – данные для таблицы Occupations

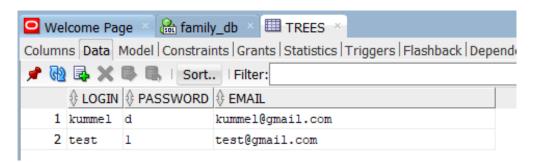


Рисунок 6.4 – данные для таблицы Trees

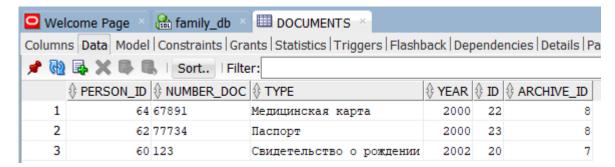


Рисунок 6.5 – данные для таблицы Documents

Таким образом, можно перейти к разработке клиента под базу данных, с помощью которого можно будет взаимодействовать с СУБД.

7. Клиент-приложение

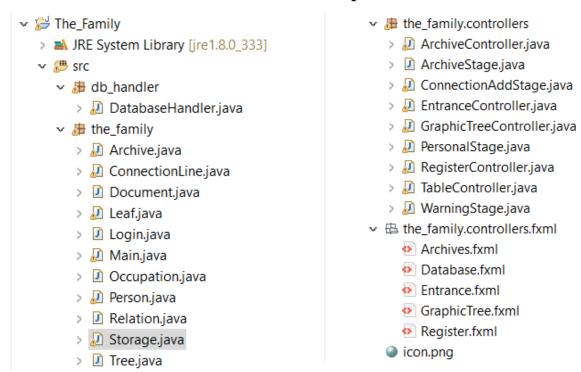


Рисунок 7.1 – Иерархия классов и пакетов в проекте В приложение №2 можно ознакомиться с диаграммой классов.

8. Тестирование

8.1 Дымовое тестирование

Суть дымового тестирования заключается в проверке готовности приложения к основному тестированию. Оно представляет собой короткий цикл тестов, подтверждающий, что приложение успешно запускается и выполняет основные функции.

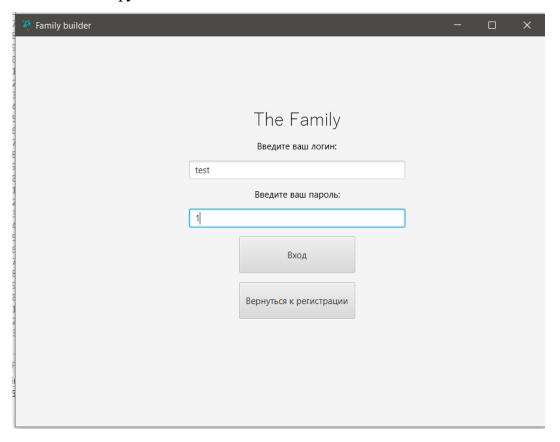


Рисунок 8.1 – Авторизация

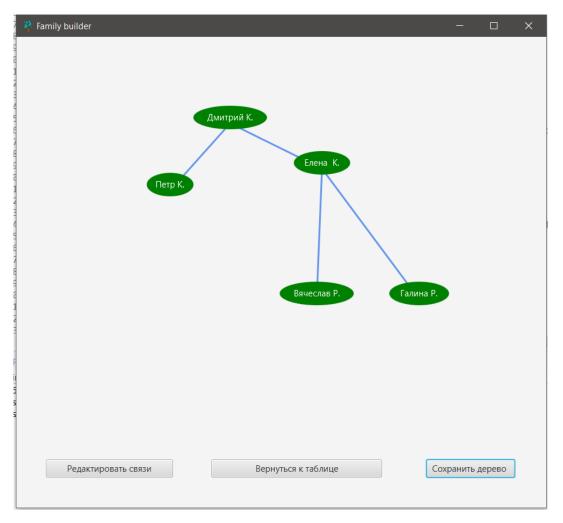


Рисунок 8.2 – Отображение дерева

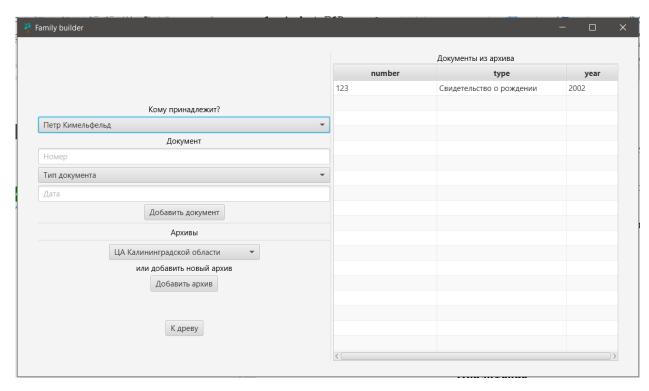


Рисунок 8.3 – Документы и архивы

8.2 Сессионое тестирование

Алгоритм сессионного тестирования:

- 1. Определить конкретную цель
- 2. Выделить ограниченный промежуток времени на исследование
- 3. Проверить целевую функциональность в течение выделенного времени

Выберем цель: проверить как сохраняются родители между авторизациями.

8.3 Позитивные и негативные тесты

Позитивные тесты заключаются в проверке того, что программа делает то, что должна и работает правильно.

Негативные тесты заключаются в проверке ввода некорректных данных и работе с ними.

Сделаем 2 теста.

1) Введем свидетельство рождения или свидетельство смерти о персоне, которое не совпадет со сведениями о человеке

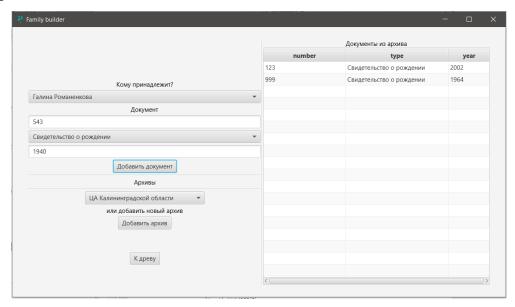


Рисунок 8.4 – Несовпадение документа с данными

В данном кейсе происходит проверка данных с тем, что указано о человеке. Оно не позволяет заполнить документ о персоне.

2) Создадим существующий документ, который уже есть в БД либо принадлежит другому человеку

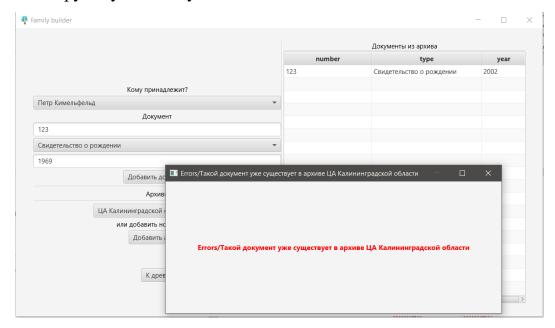


Рисунок 8.5 – Ошибка, предупреждающая об существующем документе

Приложение

Приложение № 1 – Скрипт для создания таблиц в Oracle Database

```
CREATE TABLE archives (
         VARCHAR2(100 BYTE),
  site
         VARCHAR2(100) NOT NULL,
  city
  name
           VARCHAR2(100 BYTE) NOT NULL,
  archive_id NUMBER(5) NOT NULL
);
ALTER TABLE archives ADD CONSTRAINT archive_pk PRIMARY KEY ( archive_id );
ALTER TABLE archives ADD CONSTRAINT archive_site_un UNIQUE ( site );
ALTER TABLE archives ADD CONSTRAINT archive_name_un UNIQUE ( name );
CREATE TABLE documents (
  person_id NUMBER(5),
  number_doc VARCHAR2(100) NOT NULL,
          VARCHAR2(50) NOT NULL,
  type
          NUMBER(5) NOT NULL,
 year
         NUMBER(5) NOT NULL,
  id
  archive_id NUMBER(5)
);
ALTER TABLE documents ADD CONSTRAINT document pk PRIMARY KEY (id);
ALTER TABLE documents ADD CONSTRAINT document number type un UNIQUE (number doc,
                                  type);
CREATE TABLE occupations (
 year_start NUMBER(5),
 year_end
              NUMBER(5),
 occupation VARCHAR2(100 BYTE) NOT NULL,
 occupation id NUMBER(5) NOT NULL,
  person id
              NUMBER(5)
);
ALTER TABLE occupations ADD CONSTRAINT occupation_pk PRIMARY KEY ( occupation_id );
CREATE TABLE persons (
             VARCHAR2(30),
  tree_login
```

```
person id
              NUMBER(5) NOT NULL,
             VARCHAR2(100 BYTE) NOT NULL,
  first name
  last name
             VARCHAR2(100 BYTE) NOT NULL,
  cordinate_x NUMBER NOT NULL,
  cordinate_y NUMBER NOT NULL,
  birthday_date NUMBER(5),
  dead_date
              NUMBER(5),
  gender
             BLOB NOT NULL,
  father id
             NUMBER(5),
  mother_id
              NUMBER(5)
);
ALTER TABLE persons ADD CONSTRAINT person_pk PRIMARY KEY ( person_id );
CREATE TABLE trees (
  login
       VARCHAR2(30) NOT NULL,
  password VARCHAR2(20) NOT NULL,
  email
        VARCHAR2(50) NOT NULL
);
ALTER TABLE trees ADD CONSTRAINT tree_pk PRIMARY KEY ( login );
ALTER TABLE trees ADD CONSTRAINT tree_email_login_un UNIQUE (email,
                              login);
ALTER TABLE documents
 ADD CONSTRAINT document_archive_fk FOREIGN KEY ( archive_id )
    REFERENCES archives (archive_id);
ALTER TABLE documents
 ADD CONSTRAINT document_person_fk FOREIGN KEY ( person_id )
    REFERENCES persons ( person_id );
ALTER TABLE occupations
 ADD CONSTRAINT occupation_person_fk FOREIGN KEY ( person_id )
    REFERENCES persons ( person_id );
ALTER TABLE persons
 ADD CONSTRAINT person_person_fk FOREIGN KEY ( father_id )
    REFERENCES persons ( person_id );
ALTER TABLE persons
```

```
ADD CONSTRAINT person_person_fkv2 FOREIGN KEY ( mother_id )

REFERENCES persons ( person_id );

ALTER TABLE persons

ADD CONSTRAINT person_tree_fk FOREIGN KEY ( tree_login )

REFERENCES trees ( login );

CREATE OR REPLACE TRIGGER fknto_documents BEFORE

UPDATE OF person_id ON documents

FOR EACH ROW

BEGIN

IF :old.person_id IS NOT NULL THEN

raise_application_error(-20225, 'Non Transferable FK constraint document_person_FK on table documents is violated');

END IF;

END;
```

Приложение №2 – Диаграмма классов

