# Колледж Автономной некоммерческой образовательной организации высшего образования

«Научно-технологический университет «Сириус»

Пояснительная записка по результату выполнения работы в рамках курса «Технология разработки баз данных»

Тема: «Автоматизированная система для медецинских учреждений»

Работу подготовил:	
Студент группы	K0709-22
	Аргун В. Г.
Проверил:	
преподаватель	Картавых Е.В.

### Оглавление

<b>1 Введение</b>
2 Описание предметной области
3 Проектирование БД
3.1 Первичный список отношений4
3.2 Анализ отношения «patients»4
3.2.1 Проверка на соответствие 1НФ4
<b>3.2.2 Проверка на соответствие 2НФ</b> 5
<b>3.2.3 Проверка на соответствие 3НФ</b> 5
<b>3.3 Анализ отношения «doctors»</b> 5
<b>3.3.1 Проверка на соответствие 1НФ</b> 5
<b>3.3.2 Проверка на соответствие 2НФ</b> 5
<b>3.3.3 Проверка на соответствие 3НФ</b> 5
<b>3.4 Анализ отношения «appointments»</b> 5
<b>3.4.1 Проверка на соответствие 1НФ</b> 5
3.4.2 Проверка на соответствие 2НФ6
3.4.3 Проверка на соответствие ЗНФ6
3.5 Анализ отношения «doctor_specialties»6
3.5.1 Проверка на соответствие 1НФ6
3.5.2 Проверка на соответствие 2НФ6
3.5.3 Проверка на соответствие ЗНФ6
<b>3.6 Анализ отношения «diagnoses»</b> 6
3.6.1 Проверка на соответствие 1НФ6
3.6.2 Проверка на соответствие 2НФ7
3.6.3 Проверка на соответствие ЗНФ7
4 Таблицы базы данных7
5 Связи
6 Пример данных
7 Заключение11

# 1 Введение

В данной работе разработана структура базы данных для хранения информации медицинского учреждения. База данных содержит сущности для учёта пациентов, врачей, приёмов, специальностей врача и результатов диагностики. Цель проекта – обеспечить целостность данных, устранить избыточность посредством нормализации (приведение отношений к ЗНФ) и повысить производительность системы за счёт использования UUID, индексов и строгих ограничений.

# 2 Описание предметной области

При первоначальном анализе предметной области были выявлены следующие сущности:

- Пациент (patients): человек, получающий медицинскую помощь.
  - о Имя (текст)
  - о Фамилия (текст)
  - о Дата рождения (дата)
  - о Пол (цифра)
  - о Контактный телефон (текст)
  - о Адрес (текст)
- Врач (doctors): медицинский работник, оказывающий помощь пациентам.
  - о Имя (текст)
  - Фамилия (текст)
  - о Контактные данные (текст)
  - Email (текст)
  - Дата приёма на работу (дата)
- Приём (appointments): запись о визите пациента к врачу.
  - о Дата (дата)
  - о Время (время)
  - о Статус (текст)
- Диагноз (diagnoses): сущность для хранения результатов диагностики.
  - Код диагноза (текст)
  - о Описание (текст)
  - о Связанный приём (идентификатор)
- Специальности врача (doctor\_specialties): перечень специальностей, которыми обладает врач.
  - о Специальность (текст)

# 3 Проектирование БД

# 3.1 Первичный список отношений

Исходя из описания предметной области, сформирован следующий первичный список отношений:

### 1. patients

- a. patient\_id
- b. first\_name
- c. last\_name
- d. date\_of\_birth
- e. gender
- f. phone
- g. address

#### 2. doctors

- a. doctor\_id
- b. first\_name
- c. last\_name
- d. phone
- e. email
- f. hire\_date

### 3. appointments

- a. appointment\_id
- b. patient\_id
- c. doctor\_id
- d. appointment\_datetime
- e. status

### 4. doctor\_specialties

- a. doctor\_specialty\_id
- b. doctor\_id
- c. specialty

### 5. diagnoses

- a. diagnosis\_id
- b. appointment\_id
- c. diagnosis\_code
- d. description

### 3.2 Анализ отношения «patients»

### 3.2.1 Проверка на соответствие 1НФ

#### Начальное состояние:

В исходной версии поле *phone* могло содержать несколько номеров (например, «+7 123..., +7 456...»), а *gender* задавалось как строка, что допускало произвольный ввод.

#### Действия для приведения к 1НФ:

• Преобразовать поле *phone* к хранению одного номера.

• Поле *gender* изменить на числовой тип (SMALLINT) с ограничением (0 – неопределён, 1 – Male, 2 – Female).

### 3.2.2 Проверка на соответствие 2НФ

Первичный ключ – patient\_id. Все неключевые атрибуты (first\_name, last\_name, date\_of\_birth, gender, phone, address) зависят полностью от него. Так как ключ одиночный, частичных зависимостей нет.

### 3.2.3 Проверка на соответствие ЗНФ

Отсутствуют транзитивные зависимости – каждый атрибут напрямую зависит от *patient\_id*, и нет атрибутов, зависящих друг от друга. Отношение удовлетворяет ЗНФ.

### 3.3 Анализ отношения «doctors»

### 3.3.1 Проверка на соответствие 1НФ

#### Начальное состояние:

Первоначально предполагалось хранить список специальностей врача в одном поле (например, «Cardiology, Neurology»), что нарушало атомарность данных.

### Действия для приведения к 1НФ:

- Исключить поле специальностей из *doctors* и хранить только базовые данные: first\_name, last\_name, phone, email, hire\_date.
- Вынести специальности во внешнюю таблицу (doctor\_specialties).

### 3.3.2 Проверка на соответствие 2НФ

Первичный ключ – doctor\_id. Все остальные поля (first\_name, last\_name, phone, email, hire\_date) зависят полностью от него. Нет частичных зависимостей.

### 3.3.3 Проверка на соответствие ЗНФ

Нет транзитивных зависимостей: все поля напрямую зависят от *doctor\_id*. Отношение удовлетворяет 3НФ.

### 3.4 Анализ отношения «appointments»

### 3.4.1 Проверка на соответствие 1НФ

### Начальное состояние:

Изначально в таблице *appointments* присутствовало поле *reason*, которое могло содержать составные данные (например, «Боль в груди, кашель»), а *status* задавался как произвольная строка.

### Действия для приведения к 1НФ:

- Удалить поле reason (не имело однозначной смысловой нагрузки).
- Преобразовать поле *status* в SMALLINT с набором значений (0 запланирован, 1 завершён, 2 отменён, 3 перенесён).

### 3.4.2 Проверка на соответствие 2НФ

Первичный ключ – appointment\_id. Все поля (patient\_id, doctor\_id, appointment\_datetime, status) зависят целиком от него, поскольку ключ одиночный.

### 3.4.3 Проверка на соответствие ЗНФ

Отсутствуют транзитивные зависимости: ни один неключевой атрибут не зависит от другого неключевого атрибута. Отношение удовлетворяет ЗНФ.

### 3.5 Анализ отношения «doctor\_specialties»

### 3.5.1 Проверка на соответствие 1НФ

### Начальное состояние:

Предполагалось хранить несколько специальностей врача в одной строке. Это нарушало принцип атомарности.

### Действия для приведения к 1НФ:

• Создать отдельную таблицу doctor\_specialties, где каждая запись содержит одну специальность, связанную с конкретным врачом (doctor\_id).

### 3.5.2 Проверка на соответствие 2НФ

Первичный ключ – doctor\_specialty\_id. Поля (doctor\_id, specialty) зависят полностью от него. Нет частичных зависимостей.

### 3.5.3 Проверка на соответствие ЗНФ

Нет транзитивных зависимостей: specialty напрямую зависит от doctor\_specialty\_id. Отношение удовлетворяет 3НФ.

# 3.6 Анализ отношения «diagnoses»

### 3.6.1 Проверка на соответствие 1НФ

#### Начальное состояние:

Изначально планировалось хранить диагнозы в таблице *appointments*, что затрудняло хранение нескольких диагнозов для одного приёма и вело к избыточности.

### Действия для приведения к 1НФ:

• Вынести диагнозы в отдельную таблицу diagnoses, где поля (diagnosis\_code, description) являются атомарными, а appointment\_id – внешний ключ на appointments.

### 3.6.2 Проверка на соответствие 2НФ

Первичный ключ – *diagnosis\_id*. Поля (appointment\_id, diagnosis\_code, description) зависят полностью от него. Нет частичных зависимостей.

### 3.6.3 Проверка на соответствие ЗНФ

Отсутствуют транзитивные зависимости: все неключевые атрибуты напрямую зависят от diagnosis\_id. Отношение удовлетворяет 3НФ.

# 4 Таблицы базы данных

Ниже приведён скрипт для создания всех таблиц в базе данных:

```
CREATE EXTENSION IF NOT EXISTS "uuid-ossp";
CREATE TABLE patients (
   patient id UUID PRIMARY KEY DEFAULT uuid generate v4(),
    first name VARCHAR(50) NOT NULL,
    last name VARCHAR(50) NOT NULL,
    date of birth DATE NOT NULL,
    gender SMALLINT NOT NULL CHECK (gender IN (0, 1, 2)),
   phone VARCHAR(20),
    address VARCHAR (255)
);
CREATE TABLE doctors (
    doctor id UUID PRIMARY KEY DEFAULT uuid generate v4(),
    first name VARCHAR(50) NOT NULL,
    last name VARCHAR(50) NOT NULL,
   phone VARCHAR(20),
   email VARCHAR(100),
   hire date DATE
);
```

```
CREATE TABLE appointments (
    appointment id UUID PRIMARY KEY DEFAULT uuid generate v4(),
   patient id UUID NOT NULL,
   doctor_id UUID NOT NULL,
   appointment_datetime TIMESTAMP NOT NULL,
   status SMALLINT NOT NULL CHECK (status IN (0, 1, 2, 3))
);
CREATE TABLE doctor specialties (
   doctor_specialty_id UUID PRIMARY KEY DEFAULT uuid_generate_v4(),
   doctor_id UUID NOT NULL,
   specialty VARCHAR(100) NOT NULL
);
CREATE TABLE diagnoses (
   diagnosis_id UUID PRIMARY KEY DEFAULT uuid_generate_v4(),
   appointment id UUID NOT NULL,
   diagnosis code VARCHAR(20) NOT NULL,
   description TEXT
);
```

### 5 Связи

В базе данных имеются следующие связи между отношениями:

### 1. Связь между пациентом и приёмом

Это связь один ко многим. Один пациент может иметь несколько приёмов, а один приём связан только с одним пациентом. Связь реализуется через внешний ключ patient\_id в таблице appointments:

**ALTER TABLE appointments** 

ADD FOREIGN KEY (patient\_id) REFERENCES patients(patient\_id);

### 2. Связь между врачом и приёмом

Это связь один ко многим. Один врач может вести несколько приёмов, а каждый приём проводится одним врачом. Связь реализуется через внешний ключ doctor\_id в таблице appointments:

**ALTER TABLE appointments** 

ADD FOREIGN KEY (doctor\_id) REFERENCES doctors(doctor\_id);

### 3. Связь между врачом и специальностью врача

Это связь один ко многим. Один врач может обладать несколькими специальностями, а одна запись в таблице doctor\_specialties относится к конкретному врачу. Реализуется через внешний ключ doctor\_id в таблице doctor\_specialties:

ALTER TABLE doctor\_specialties

ADD FOREIGN KEY (doctor\_id) REFERENCES doctors(doctor\_id);

### 4. Связь между приёмом и диагнозом

Это связь один ко многим. Один приём может иметь несколько диагнозов, а один диагноз связан только с одним приёмом. Реализуется через внешний ключ appointment\_id в таблице diagnoses:

**ALTER TABLE diagnoses** 

ADD FOREIGN KEY (appointment\_id) REFERENCES appointments(appointment\_id);

Таким образом, все таблицы участвуют в связях. Если бы остались отношения, не связанные с другими таблицами, это требовало бы отдельного обоснования.

# 6 Пример данных

#### 1. Пример данных для таблицы patients

#### 2. Пример данных для таблицы doctors

### 3. Пример данных для таблицы appointments

### 4. Пример данных для таблицы doctor\_specialties

### 5. Пример данных для таблицы diagnoses

### 7 Заключение

Описана и создана структура базы данных для хранения информации медицинского учреждения. База данных содержит **5** отношений. Все отношения нормализованы до третьей нормальной формы. Между отношениями установлены и реализованы связи с использованием ограничения **FOREIGN KEY**. Всего таких связей **4**. В разделе 6 приведён пример заполнения данных.

В процессе выполнения работы были получены навыки по нормализации (1НФ, 2НФ, 3НФ), проектированию таблиц с учётом требований предметной области и настройке ограничений целостности (CHECK, FOREIGN KEY). Это решение обеспечивает целостность и масштабируемость, а при необходимости легко расширяется новыми сущностями.