### ниу итмо

Факультет программной инженерии и компьютерной техники



## Лабораторная работа №2

по дисциплине «Информационные системы и базы данных»

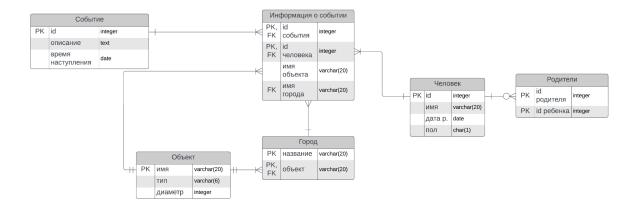
Выполнил: Баранов Вячеслав Григорьевич, Группа Р33301 Преподаватель: Николаев Владимир Вячеславович

# Задание

Для отношений, полученных при построении предметной области из лабораторной работы №1, выполните следующие действия:

- опишите функциональные зависимости для отношений полученной схемы (минимальное множество)
- Приведите отношения в 3NF (как минимум). Постройте схему на основе полученных отношений
- Опишите изменения в функциональных зависимостях, произошедшие после преобразования в 3NF
- преобразуйте отношения в BCNF. Докажите, что полученные отношения представлены в BCNF
- какие денормализации будут полезны для вашей схемы? Приведите подробное описание

### Схема Лаб. №1



### Функциональные зависимости (минимальное множество)

### Событие:

- $id \rightarrow oпиcaниe$
- id → время наступления

#### Человек:

- $id \rightarrow non$
- id → имя
- id  $\rightarrow$  дата рождения

#### Объект:

- $\bullet \quad \mathsf{RMN} \to \mathsf{TML}$
- имя → диаметр

#### Информация о событии:

• id события, id человека -> имя объекта, имя города

### 1-я нормальная форма

Условие: на пересечении каждой строки и столбца ровно одно значения У модели все значения атрибутов всех сущностей имею не более одного значения (атомарны) на пересечении строк и столбцов,, значит модель находится в 1НФ.

### 2-я нормальная форма

#### Условие:

- Отношения в 1НФ
- Атрибуты, не входящие в первичный ключ, в полной функциональной зависимости от первичного ключа отношения

#### Доказательство:

Детерминантом всех функциональных зависимостей является один атрибут – первичный ключ. Значит модель находятся в 2НФ

## 3-я нормальная форма

#### Условие:

- Отношения в 2НФ
- все атрибуты, которые не входят в первичный ключ, не находятся в транзитивной функциональной зависимости от первичного ключа.

#### Доказательство:

В множестве зависимостей нет транзитивных функциональных зависимостей (т.е ни одно неключевое поле не находится в функциональной зависимости от другого неключевого поля), следовательно модель находится в ЗНФ

## Нормальная Форма Бойса-Кодда

#### Условие:

- 3HΦ
- Детерминант потенциальный ключ

#### Доказательство:

Поскольку в каждой таблице потенциальный ключ только один и модель находится в ЗНФ, то модель находится в БКНФ

### Денормализация

Для моей модели может быть полезна следующая денормализация: вместо того, чтобы использовать отдельную таблицу "Родители" можно хранить іd родителя в таблице "Человек". Это ускорит запросы к БД, так как не нужно использовать дополнительные джойны

# Вывод

Я изучил аномалии, которые могут возникать в ненормализованных моделях, принципы нормализации. Проверил, что модель моей БД, соответствует 1НФ, 2НФ, 3НФ и НФБК, а также изучил возможности её денормализации.