# Университет ИТМО Факультет программной инженерии и компьютерной техники

# Информационные системы и базы данных

Лабораторная работа №4

Выполнила: Машина Е.А.

Группа Р33113

Преподаватель: Николаев В.В.

# Задание

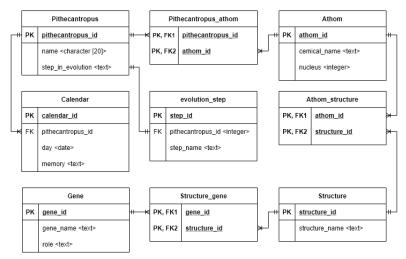
Для отношений, полученных при построении предметной области из лабораторной работы N1, выполните следующие действия:

- опишите функциональные зависимости для отношений полученной схемы (минимальное множество);
- приведите отношения в 3NF (как минимум). Постройте схему 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;

### Текст

Само по себе то, что он видел, не могло бы так повлиять на питекантропа, для этого нужно было еще усилить его способность к восприятию. За последние дни в жизни Смотрящего на Луну были пробелы; об этих периодах он ничего не мог бы вспомнить — именно тогда самые атомы его примитивного мозга перестраивались в новые структуры. Если он выживет, эти структуры будут увековечены — его гены передадут их грядущим поколениям.

#### Выполнение



- 1. Функциональные зависимости:
  - Pithecanthropus.pihecantropus\_id -> Pithecanthropus.name;
  - Pithecanthropus.pihecantropus\_id -> Pithecanthropus.step\_in\_evolution;
  - Calendar .calendar\_id -> Calendar.day;
  - Calendar.calendar\_id -> Calendar.memory;
  - Calendar\_id -> Calendar.pitecantropus\_id;
  - Evolution\_step.step\_id -> Evolution\_step.step\_name;
  - Evolution\_step.step\_id -> Evolution\_step .pihecantropus\_id;
  - Atom.athom id -> Atom.chemicel name;
  - Atom.chemical\_name -> Atom\_nucleus;
  - Structure.structure\_id -> Structure.name;
  - Gene.gene\_id -> Gene.gene\_name;
  - Gene.gene\_name -> Gene.role.

#### 2. Преобразование в 3NF

**1NF:** отношение, на пересечении каждой строки и столбца — одно значение. Все мои таблицы удовлетворяют данным условиям.

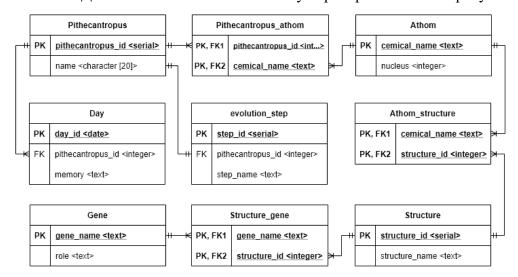
**2NF:** отношение в  $1H\Phi$ , каждый атрибут которого, отличный от атрибута первичного ключа, является полностью функционально независимым от любого потенциального ключа. То есть: нет частичных зависимостей от первичного и потенциальных ключей.

Чтобы привести к 2НФ — убрать частичные зависимости от первичного ключа:

- удалить частично-зависимые атрибуты
- новое отношение: удаленные атрибуты + копия детерминанты

Все таблицы уже удовлетворяют условиям 2NF, а следовательно, и в данном случае преобразований не требуется.

**3NF:** отношение в 1НФ и 2НФ, при этом не имеет атрибутов, которые не входят в первичный ключ и находятся в транзитивной функциональной зависимости от первичного ключа. (Должны избавиться от атрибутов, которые зависят не от первичного ключа). Таких атрибутов в моей БД тоже нет. Соответственно и тут преобразований не требуется.



- 3. Определение 3НФ не охватывает отношения со следующими условиями:
  - 1. Отношение имеет два или более потенциальных ключа.
  - 2. Оба ключа являются сложными.
  - 3. Потенциальные ключи отношения перекрываются, то есть имеют хотя бы один общий атрибут.

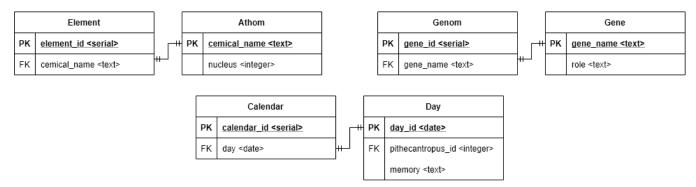
Для отношений, не удовлетворяющих хотя бы одному из этих условий, ЗНФ и НФБК эквивалентны. В частности, для отношения с простыми ключами разница между ЗНФ и НФБК отсутствует.

То есть в моем случае, 3NF=BCNF, так как все ключи - одинарные Оправданные пути деморализации.

# Изменения (денормализация):

Изменены таблицы Athom, Gene и Calendar (теперь это логичнее называть Day) до этого заряд ядра транзитивно зависел от первичного ключа (athom\_id), название и роль гена зависели от первичного ключа (gene\_id), аналогично memory и date зависели от calendar\_id.

Я разделила их на два отношения (на примере атома): Атом (<u>id</u> и название) и Элемент (<u>название</u>, число протонов я ядре). Затем я поняла, что не имеет смысла отдельно хранить id с названием и удалила эту таблицу вообще. Аналогично с днём и геном.



# Вывод

В результате выполнения данной лабораторной работы я познакомилась с понятиями «функциональной зависимости», нормализации и денормализации.

И пришла к выводу, что при денормализации важно сохранить баланс между повышением скорости работы базы и увеличением риска появления противоречивых данных, между облегчением жизни программистам, пишущим Select'ы, и усложнением задачи тех, кто обеспечивает наполнение базы и обновление данных. Поэтому проводить денормализацию базы надо очень аккуратно, очень выборочно, только там, где без этого никак не обойтись. Если заранее нельзя подсчитать плюсы и минусы денормализации, то изначально необходимо реализовать модель с нормализованными таблицами, и лишь затем, для оптимизации проблемных запросов проводить денормализацию.