

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования

«Национальный исследовательский университет ИТМО»

Факультет ПИ и КТ

Лабораторная работа №3 по дисциплине: «Базы данных»

Выполнил:

Болорболд Аригуун,

группа Р3111

Преподаватель:

Николаев Владимир Вячеславович

Практик:

<u>Чупанов Аликылыч Алибекович</u>



Санкт-Петербург 2023

#### 1. Задание:

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

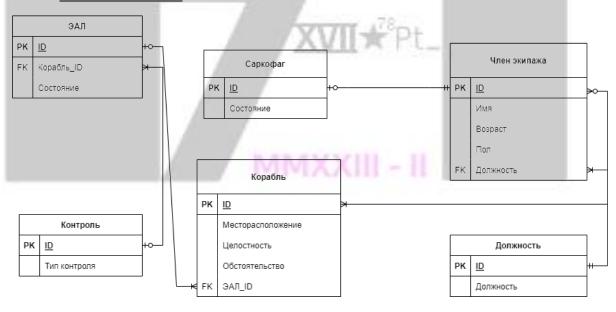
- опишите функциональные зависимости для отношений полученной схемы (минимальное множество);
- приведите отношения в 3NF (как минимум). Постройте схему на основе NF (как минимум). Постройте схему на основе полученных отношений;
- опишите изменения в функциональных зависимостях, произошедшие после преобразования в 3NF (как минимум). Постройте схему на основе NF;
- преобразуйте отношения в BCNF. Докажите, что полученные отношения представлены в BCNF;

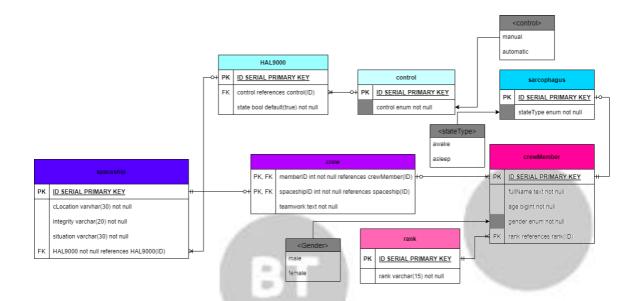
Если ваша схема находится уже в BCNF, докажите это.

Какие денормализации будут полезны для вашей схемы? Приведите подробное описание;

Придумайте функцию, связанную с вашей предметной областью, согласуйте ее с преподавателем и реализуйте на языке PL/pgSQL.

#### 2. Выполнение:





### Типы сущностей:

### Стержневые:

Член экипажа — имя, возраст, должность, пол, пробуждение;

Корабль — месторасположение, целостность, обстоятельство;

Саркофаг - состояние;

ЭАЛ - состояние;

Ассоциативные:

Экипаж – командная работа;

Характеристические:

Контроль – тип контроля, описание.

Должность – тип должности.

## Минимальное количество функциональных зависимостей:

crewMember:

id → fullName

id → age

id → gender

 $id \rightarrow rank$ 

spaceship:

id → cLocation

id → integrity

id → situation

id → HAL9000

sarcophagus:

id → stateType

HAL9000:

id → state

crew:

memberID, spaceshipID → teamwork

control:

id → control

rank:

id → rank

# Первая нормальная форма:

Для каждой ячейки таблицы всегда одно значение — условие нормализация выполняется.

# Вторая нормальная форма:

Все сущности, кроме **crew**, имеет один первичный ключ, хотя там присутствует составной ключ. Значит — условие нормализации выполняется.

### Третья нормальная форма:

Между таблицами отсутствуют любые транзитивные зависимости. Значит — условие нормализации выполняется.

# Нормальная форма Бойса-Кодда:

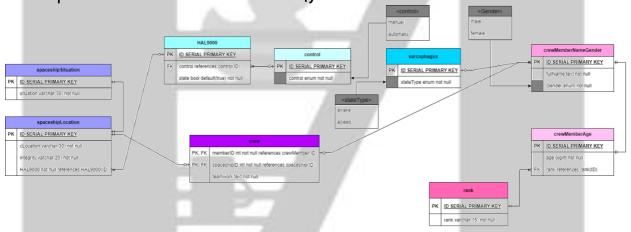
Все детерминанты (атрибут, который можно использовать для определения значений, назначенных другим атрибутам в той же строке) являются первичными и потенциальными ключами. Значит — условие нормализации выполняется.

### Четвёртая нормальная форма:

В таблицах все нетривиальные многозначные зависимости являются функциональными. Есть независимые подмножества, но они не зависят от ключевого подмножества. Значит — условие нормализации выполняется.

### Пятая нормальная форма:

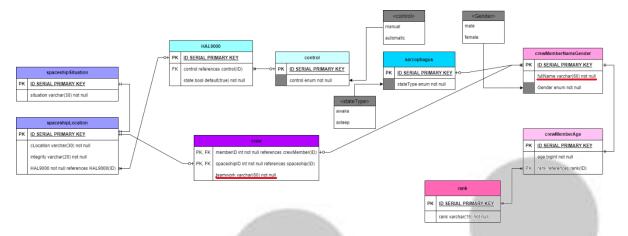
5НФ — нормальная форма, когда каждая нетривиальная зависимость соединения в ней определяется потенциальным ключом (ключами) этого отношения. Для удовлетворения 5НФ мне пришлось обособить таблицу на несколько:



Только после такой операции данная область представления находится в 5НФ. Значит — условие нормализации выполняется.

## Доменно-ключевая нормальная форма:

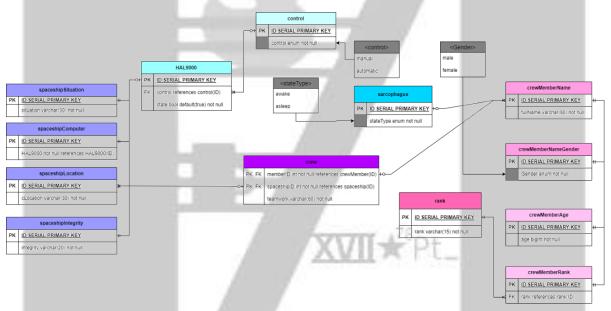
Для удовлетворения ДКНФ необходимо, что все столбцы (в этом случае домены) имели наложенные ограничения (по типу данных, по длине данных, по значению данных):



Для их реализации ещё нужно использовать триггеры. Только после такого преобразования данная область представления находится в 5НФ. Значит — условие нормализации выполняется.

### Шестая нормальная форма:

Для удовлетворения 6НФ требуется провести декомпозицию **до предела:** 



Не произошла потеря данных. Значит — условие нормализации выполняется. Но так как этот база данных не является хронологической, приведение к 6НФ имеет даже отрицательные последовательности, так как оно приведёт к значительному снижению производительности. Кроме этого, такая нормализация сделает работу с базой данных очень сложной за счет многократного увеличения количества таблиц.

#### Денормализация:

- 1) Можно внести <u>control</u> и <u>rank</u> в соответствующие зависящие таблицы. Значит, эти таблицы уже не нужны и благодаря этому уменьшается количество связей, и значит, количество запросов.
- 2) Можно внести HAL9000 в таблицу spaceship и sarcophagus в crewMember, то есть удаляются внесённые таблицы.

### Триггер и функция, связанная с предметной областью:

#### Результат:

#### До:

```
studs=> select * from crewmember
studs-> ;
id | fullname | age
 1 | Боумен
              41
 2 | Уайтхед | 39
 3 | Камински | 35
 4 | Хантер
              36
 5 | Аригуун | 18
 6 | Дима
                               MMXXIII - II
 7 | Камиль
              1 19
 8 | Вика
              1 18
(8 строк)
```

```
studs=> update spaceship
studs-> set integrity = 'взорван'
studs-> where id = 1;
```

#### После:

Вывод: нормализация играет большую роль в теории реляционных баз данных, так как она способствует преследованию какого-нибудь стандарта. Без таких стандартов не было бы понятия о том, как должны быть устроены базы данные с точки зрение оптимизации и скорости выполнения запросов. Думаю, мне пора оптимизировать и запросы.

MMXXIII - II