# ~ Базы Данных ~

Автор: Пицик Харитон

# Лекция 4 сентября 2025г.

# О курсе

Курс называется "Базы\_Данных\_ФИИТ\_ПИ\_ИВТ". Кодовые слова:

- "2025 311 1";
- "2025\_311\_2".

Правила курса: автоматом можно получить только 2 и 5. Для оценки 5:

• Все задания в срок (Темы 2-9, факультатив—дополнительный);

(последним заданием курса является разработка интерфейса);

• Самый сложный момент — построение реалиционных структур данных (примеры в курсе сознательно не дописаны, т.е. представлена

только некоторая идея, а далее — разработка самостоятельная);

- Допуск к экзамну: 7 заданий (на последних парах НЕ будут принимать много задач);
- На курсе есть книги, хороший источник русский сайт postgres pro;
- Нет штрафа за количество попыток.

#### Книги

- Дейт "Введение в СУБД" 6-е издание;
- Пушников "СУБД".

#### Очень общие понятия

**Определение.** База данных (БД) — набор постоянных данных, которые используются прикладными системами для какого-либо предприятия.

**Определение.** Система управления базами данных (СУБД) — программно-аппаратный комплекс - обеспечивает сохранность, целостность данных, доступ пользователей к данным.

**Определение.** Система баз данных — это, по сути, не что иное, как компьютеризированная система хранения записей. Саму же базу данных можно рассматривать как подобие электронной картотеки, т.е. хранилище для некоторого набора занесенных в компьютер файлов данных. (где файл — абстрактный набор данных) (Определение по *К.Дейту*).

Первые БД были созданы на основе файловых систем. Для каждой прикладной программы предоставлялся свой набор данных, оформленный в виде файла со своей структурой. Проблема:  $\Phi C$  не знает конкретной структуры файла: структура записи файла известна только программе, которая с ним работает.

### Базовые понятия реляционных БД

Основные понятия — тип данных, домен, атрибут, кортеж, первичный ключ и отношение.

**Определение.** Понятие *тип данных* в реляционной модели данных полностью соответствует понятию типа данных в языках программирования. Обычно в современных РБД допускается хранение символьных числовых данных, битовых строк, специализированных числовых данных (например, деньги), а также специальных "темпоральных" данных (дата, время, временной интервал).

Определение. Понятие *домена* более специфично для баз данных, хотя и имеет некоторые аналогии с подтипами в некоторых ЯП. Стоит понимать домен как допустимого потенциального множества значений данного типа. Например, в число значений домена "Имена" могут входить только те строки, которые могут изображать имя. Данные считаются *сравнимыми* только в том случае, если они относятся к одному домену.

**Определение.** Фундаментальным понятием реляционной модели данных является понятие *отношения*. *Атрибут отношения* есть пара вида

< Имя\_атрибута : Имя\_домена >

Имена атрибутов должны быть уникальны в пределах отношения. Часто имена атрибутов в отношениях совпадают с именами соответствующих доменов.

Отношение R, определенное на множестве доменов  $D_1,...,D_n$  (не обязательно различных), содержит 2 части: заголовок и тело. Заголовок отношения содержит фиксированное количество атрибутов отношения:

$$(< A_1 : D_1 >, ..., < A_n : D_n >)$$

*Тело отношения* содержит множество кортежей отношения. Каждый *кортеж отношения* представляет собой множество пар вида

 $(< A_1: Val_1>, ..., < A_n: Val_n>)$  таких что значение  $Val_i$  атрибута  $A_i$  принадлежит домену  $D_i$ . Отношение обычно записывают как

$$R(< A_1: D_1>,...,< A_n: D_n>)$$
 или  $R(A_1,...,A_n)$  или просто  $R.$ 

Определение. Реляционной базой данных называется набор отношений.

Определение. Схемой РБД называется набор заголовков отношений, входящих в БД.

#### Свойства отношений

- 1. *В отношении нет одинаковых кортежей*. Тело отношений есть множество кортежей и, как всякое множество, не может содержать неразличимые элементы. Таблицы в отличие от отношений могут содержать одинаковые строки;
- 2. *Кортежи не упорядочены (сверху вниз)*. Порядок атрибутов в таблице не несёт никакой смысловой нагрузки;
- 3. Атрибуты не упорядочены (слева направо). Т.к. каждый атрибут имеет уникальное имя в пределах отношения, то порядок атрибутов не имеет значения;
- 4. *Все значения атрибутов атомарны*. В ячейки таблиц можно поместить что угодно массивы, структуры, и даже другие таблицы.

## Первая нормальная форма.

Труднее всего дать определение вещей, которые всем понятны. Именно такая ситуация с определением отношения в *Первой Нормальной Форме* (1НФ).

*Объяснение.* Говорят, что отношение R находится в 1НФ, если оно удовлетворяет определению 2. **ДОПИСАТЬ ОПРЕДЕЛЕНИЕ** 

#### Целостность реляционных данных.

Существует два ограничения, которые должны выполняться любой рБД. Это:

- Целостность сущностей;
- Целостность внешних ключей.

Прежде чем говорить о целостности сущностей, опишем использование null-значений в pБД.

 $\Pi$ арадокс 1. null значение не равно самому себе. Выражение null=null даёт значение НЕИЗВЕСТНО.

Парадокс 2. Также неверно, что null значене не равно самому себе. Выражение null <> null также принимает значение НЕИЗВЕСТНО.

*Парадокс 3.* а or (not a) не обязательно ИСТИНА. Значит, в трехзначной логике не работает принцип исключительного третьего (любое высказывание либо истинно, либо ложно).

Важно: если атрибут существеннен для построения БД, то он никогда не может принимать null.

#### Потенциальные ключи

**Определение.** Пусть дано отношение R. Подмножество атрибутов K отношения R будем называть *потенциальным ключом*, если K обладает следующими свойствами:

- В отношении R не может быть двух различных кортежей, с одинаковым значением K;
- Никакое подмножество в K не обладает свойством уникальности.

Потенциальный ключ, состоящий из одного атрибута, называется простым, а из нескольких атрибутов — составным. Традиционно, один из потенциальных ключей объявляется первичным, а остальные — альтернативными.

<u>Замечание.</u> Поняти потенциального ключа является *семантическим* понятием и отражает некоторый смысл (трактоку) понятий из конкретной предметной области.

Также сущесвует т.н. фиктивный ключ.