



БД:Теория:Глава 1

(Эта глава основана на материалах Лекции 1: "ИСБД. Введение" и частично Лекции 3: "Нормализация", чтобы заложить фундамент перед созданием БД)

Часть 1: Зачем нужны Базы Данных?

Представьте, что вам нужно хранить информацию о студентах вашей группы: их имена, фамилии, даты рождения, оценки. Как бы вы это сделали без баз данных?

Самый простой вариант — использовать обычные файлы, например, текстовые файлы или таблицы Excel.

```
// Пример хранения в текстовом файле student_data.txt
1;Иванов;Иван;2004-05-15
2;Петров;Петр;2004-03-10
3;Сидорова;Анна;2003-11-20
```

```
// Пример хранения в Excel (упрощенно)
| ID | Фамилия | Имя | Дата рождения |
| --- | --- | --- | --- |
| 1 | Иванов | Иван | 2004-05-15 |
| 2 | Петров | Петр | 2004-03-10 |
| 3 | Сидорова | Анна | 2003-11-20 |
```

На первый взгляд, это работает. Но что если:

- Структура данных изменится? Допустим, нужно добавить номер группы. Вам придется вручную изменить все файлы и все программы, которые эти файлы читают. Это негибко.
- Несколько человек захотят одновременно изменить данные? Например, два куратора одновременно захотят обновить оценки. Как понять, чьи изменения правильные? Как избежать потери данных? Работать многопользовательски с простыми файлами сложно и опасно.
- Данные повторяются? Если у вас есть отдельный файл для оценок, вам придется дублировать имена студентов. А если студент сменит фамилию? Придется менять ее во всех файлах, где она есть. Это избыточность и риск несогласованности данных (в одном файле фамилия старая, в другом — новая).

Чтобы решить эти проблемы, придумали Базы Данных (БД).

Решение: Хранить *данные* (информацию о студентах, оценках) и *метаданные* (описание структуры данных: какие есть поля, какие у них типы) вместе.

Часть 2: Что такое База Данных и СУБД?

- База Данных (БД) — это, по сути, набор файлов, которые хранят данные, но также содержат описание структуры этих данных (метаданные). Эти файлы управляются специальным программным обеспечением.
- Система Управления Базами Данных (СУБД) — это то самое программное обеспечение, которое управляет базой данных. СУБД отвечает за:

- Хранение данных.
- Предоставление доступа к данным.
- Обеспечение целостности и согласованности данных.
- Поддержка языка для работы с данными (например, SQL).
- Управление одновременным доступом нескольких пользователей.
- Резервное копирование и восстановление.

Примеры СУБД: PostgreSQL (с которой мы будем работать), MySQL, Oracle Database, Microsoft SQL Server, SQLite.

Часть 3: Классификация СУБД

СУБД бывают разными. Их можно классифицировать по нескольким признакам:

1. По степени распределенности:

- Локальные: Все данные и сама СУБД находятся на одном компьютере.
- Распределенные: Данные и/или СУБД могут быть разнесены по нескольким компьютерам, объединенным в сеть.

2. По способу доступа к БД:

- Файл-серверные: Данные лежат на сервере в виде файлов, а сама СУБД (логика обработки) работает на компьютере пользователя (клиенте). Клиент загружает нужные файлы для обработки. Примеры: MS Access (в некоторых режимах), dBase, FoxPro. Это не очень эффективно для больших объемов данных и многих пользователей.
- Клиент-серверные: Данные и основная логика СУБД находятся на сервере. Клиент отправляет запросы на сервер, сервер их обрабатывает и возвращает только результат. Это самая распространенная архитектура для большинства современных СУБД. Примеры: PostgreSQL, Oracle, MS SQL Server.
- Встраиваемые: СУБД является частью другого приложения, как библиотека. Она хранит данные только этого приложения и не требует отдельной установки. Примеры: SQLite, BerkeleyDB.

3. По модели данных: (Способ организации данных)

- Иерархические: Данные организованы в виде дерева. (Сейчас почти не используются).
- Сетевые: Более сложная структура, похожая на граф. Частный случай - графовые СУБД (Neo4j, OrientDB).
- Объектно-ориентированные: Данные хранятся как объекты (в смысле ООП). Пример: InterSystems Caché.
- Реляционные (RDBMS): Данные хранятся в виде таблиц (отношений). Это самая популярная модель. Примеры: PostgreSQL, MySQL, Oracle.
- Объектно-реляционные (ORDBMS): Реляционная модель с добавлением объектных возможностей. Пример: PostgreSQL часто относят и к этому типу.
- NoSQL ("Not Only SQL") - Различные модели, оптимизированные для конкретных задач (ключ-значение, документо-ориентированные, колоночные). Примеры: Redis, MongoDB, Cassandra. (Мы их подробно рассматривать не будем).

Мы с вами будем фокусироваться на клиент-серверных реляционных (и объектно-реляционных) СУБД, используя PostgreSQL.

Часть 4: Реляционная модель данных

Основоположником реляционной модели считается Эдгар Кодд (сотрудник IBM, 1960-е - 1970-е). Его идея: любые данные можно представить в виде совокупности отношений.

- Отношение (Relation) — это формальное название для таблицы особого вида в реляционной модели.
- У отношения есть атрибуты (Attributes) — это столбцы таблицы.
- У отношения есть кортежи (Tuples) — это строки таблицы.
- У каждого атрибута есть имя (уникальное в пределах отношения).
- Каждый атрибут определяется доменом.
 - Домен (Domain) — это множество допустимых значений для атрибута (например, домен "целые числа", домен "строки", домен "даты"). Смысл домена в том, что значения из одного домена можно сравнивать между собой.

Основные правила (свойства) отношений:

1. Отношение состоит из заголовка (набор атрибутов) и тела (набор кортежей). Заголовок фиксирован, тело меняется со временем.
2. Каждый кортеж — это набор пар "атрибут-значение", по одной паре для каждого атрибута из заголовка.
3. Значение для каждой пары "атрибут-значение" берется из домена, связанного с этим атрибутом.
4. Нет двух одинаковых кортежей (строк) в отношении. Каждая строка уникальна.
5. Порядок кортежей (строк) не имеет значения.
6. Порядок атрибутов (столбцов) не имеет значения. (Хотя на практике при отображении мы их видим в определенном порядке).
7. Все значения атрибутов атомарны. Это значит, что на пересечении строки и столбца должно быть ровно одно значение из домена (или специальное значение NULL). Не может быть списков или других сложных структур внутри одной ячейки (это основа Первой Нормальной Формы, о которой мы поговорим позже).

Пример таблицы (Отношения) STUDENT:

ID (integer)	Surname (text)	Name (text)	Birthday (date)	Location (text)
1	Иванов	Василий	1980-12-01	г. Москва
2	Георгиев	Сергей	1992-03-12	г. Санкт-Петербург
3	Васильев	Андрей	1987-10-14	г. Оренбург
7	Романов	Кирилл	1991-12-01	NULL

Терминология:

- Переменная отношения / Имя таблицы: STUDENT
- Атрибут / Столбец / Поле: ID, Surname, Name, Birthday, Location
- Кортеж / Стока / Запись: Стока с ID=1, строка с ID=2, и т.д.
- Заголовок: Набор имен атрибутов (ID, Surname, Name, Birthday, Location) и их доменов.
- Тело: Набор кортежей (все строки таблицы).
- Степень отношения (Arity/Degree): Число атрибутов (в примере = 5).
- Кардинальное число (Cardinality): Число кортежей (в примере = 4).
- Домен: Для ID - целые числа, для Surname/Name/Location - текст, для Birthday - даты.

- **Значение NULL:** Означает "значение неизвестно" или "неприменимо". В примере у Кирилла Романова местоположение неизвестно.

Часть 5: Ключи и Целостность

Ключи:

- **Потенциальный ключ (Candidate Key):** Минимальный набор атрибутов, значения которых уникально определяют кортеж в отношении. Минимальный — значит, что нельзя убрать ни один атрибут из набора без потери уникальности. В таблице STUDENT потенциальным ключом является { ID }. Возможно, { Surname, Name, Birthday } тоже мог бы быть потенциальным ключом, если мы уверены в его уникальности.
- **Первичный ключ (Primary Key, PK):** Один из потенциальных ключей, выбранный в качестве основного идентификатора кортежей в таблице. Обычно выбирают самый простой и стабильный ключ. В таблице STUDENT первичным ключом логично выбрать { ID }. Первичный ключ не может содержать NULL-значений.
- **Внешний ключ (Foreign Key, FK):** Набор атрибутов в одном отношении, значения которых должны соответствовать значениям *первичного ключа* в другом (или этом же) отношении. Используется для организации связей между таблицами.

Пример с Внешним Ключом:

Таблица GROUP

ID (integer, PK)	Name (text)	class_leader (integer, FK -> STUDENT.ID)
34	P3100	3
37	P3112	2
354	R4230	NULL

Таблица STUDENT (добавим gr_id)

ID (integer, PK)	name (text)	surname (text)	gr_id (integer, FK -> GROUP.ID)
1	Григорий	Иванов	34
2	Григорий	Иванов	34
3	Иван	Сидоров	37

Здесь gr_id в таблице STUDENT — внешний ключ, ссылающийся на ID в таблице GROUP. class_leader в GROUP — внешний ключ, ссылающийся на ID в STUDENT.

Целостность данных (Data Integrity):

Целостность — это корректность и согласованность данных в любой момент времени. Выделяют три группы правил:

1. Целостность сущностей (Entity Integrity): Ни один атрибут, входящий в состав *первичного ключа*, не может принимать значение NULL. Это гарантирует, что каждая строка имеет уникальный идентификатор.
2. Целостность по ссылкам (Referential Integrity): Значение *внешнего ключа* должно либо:
 - Соответствовать значению существующего *первичного ключа* в связанной таблице.
 - Быть полностью NULL (если это разрешено для данного внешнего ключа). Это гарантирует, что ссылки между таблицами не ведут "в никуда". Например, нельзя

студенту присвоить gr_id = 100, если группы с ID = 100 не существует в таблице GROUP.

3. Целостность, определяемая пользователем (User-defined Integrity): Любые другие бизнес-правила, специфичные для предметной области, которые не покрываются первыми двумя типами. Примеры:

- Уникальность каких-либо атрибутов (не являющихся первичным ключом).
- Ограничение на диапазон значений (оценка от 2 до 5).
- Принадлежность значения определенному набору (пол "М" или "Ж").

Эти правила целостности реализуются в СУБД с помощью ограничений (constraints), о которых мы подробно поговорим при создании таблиц.

Пример нарушения целостности (из слайда с ошибками):

Таблица STUDENT

id	name	surname	gr_id	Проблема
1	Григорий	Иванов	34	OK
2	Иван	Сидоров	34	OK
2	Петр	Петров	37	Нарушение целостности сущностей (PK): id=2 повторяется
2	Иван	Сидоров	34	Нарушение целостности сущностей (PK): id=2 повторяется; Дубликат строки: Полностью совпадает со второй строкой (тоже нарушение)

Таблица GROUP

id	name	class_leader	Проблема
'Vasya'	P3100	3	Нарушение домена/типа: id должен быть числом (PK), а не строкой
37	P3112	2	OK
34	R4230	4	Нарушение ссылочной целостности (FK): Студента с ID=4 нет в STUDENT

Часть 6: Язык SQL (Введение)

SQL (Structured Query Language) — структурированный язык запросов. Это **декларативный** язык, то есть мы описываем, что хотим получить или сделать, а не **как** это сделать. СУБД сама определяет оптимальный способ выполнения нашего запроса.

SQL используется для:

- Определения данных (Data Definition Language, DDL): Создание, изменение, удаление структуры БД (таблиц, индексов, представлений и т.д.).
 - CREATE: Создать объект.
 - ALTER: Изменить объект.
 - DROP: Удалить объект.
- Манипулирования данными (Data Manipulation Language, DML): Работа с данными внутри таблиц.
 - SELECT: Выборка (чтение) данных.
 - INSERT: Вставка (добавление) новых данных.
 - UPDATE: Обновление (изменение) существующих данных.

- **DELETE:** Удаление данных.
- Управления доступом к данным (Data Control Language, DCL): Предоставление и отзыв прав доступа пользователям.
 - **GRANT:** Предоставить права.
 - **REVOKE:** Отозвать права.

Мы начнем с DDL для создания таблиц, а затем перейдем к DML для работы с данными.

Источник — https://xn--b1amah.xn--80aalyho.xn--d1acj3b/mediawiki/index.php?title=БД:Теория:Глава_1&oldid=15