



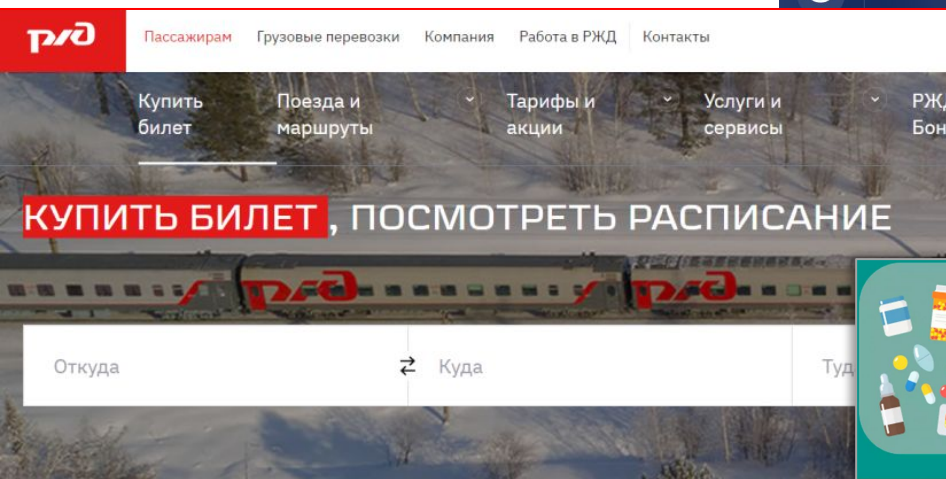
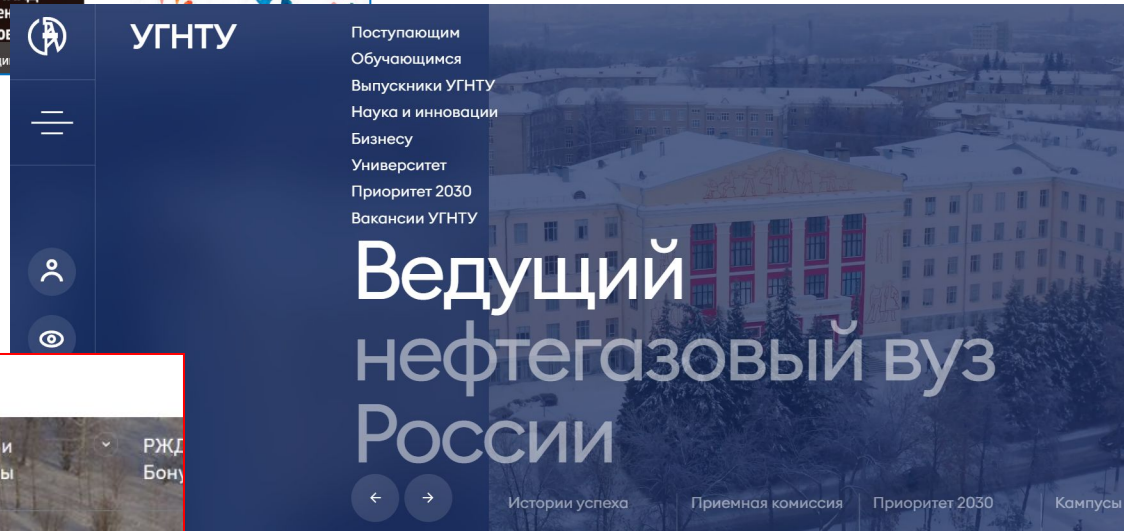
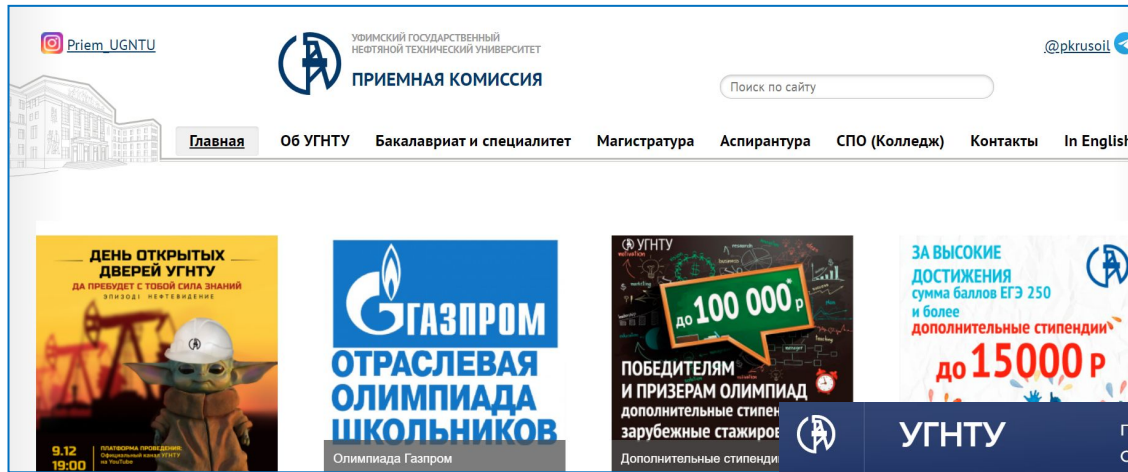
Базы данных



1. [Введение в базы данных. Общая характеристика основных понятий.](#)
2. [Термины БД.](#)
3. [Классификация БД.](#)
4. [Ограничения целостности данных.](#)
 - 1) [Задачи для закрепления пройденного материала.](#)
5. [Связи между реляционными таблицами.](#)
 - 1) [Задачи для закрепления пройденного материала.](#)
6. [Поддержка целостности данных при использовании команд UPDATE и DELETE.](#)
7. [Язык T-SQL. Команды, операторы. Формирование запросов к базе данных. Неопределенное значение NULL.](#)
 - 1) [Диалекты языка SQL \(расширения SQL\).](#)
 - 2) [Команды языка Transact SQL.](#)
 - 3) [Транзакция](#)
 - 4) [Значение NULL и UNKNOWN \(Transact-SQL\).](#)
 - 5) [Операторы.](#)
 - 6) [Задачи для закрепления пройденного материала.](#)
8. [Подзапросы SQL](#)
9. [Синтаксис оператора SELECT.](#)
10. [Агрегатные функции](#)
11. [Многотабличные запросы](#)
12. [Многотабличные запросы, оператор соединения JOIN](#)
13. [Типы данных](#)
14. [Проектирование БД](#)
 - 1) [Аномалии](#)
 - 2) [Нормальные формы](#)

Зачем нужно изучать базы данных?

1) Практически в каждом приложении реализована БД



2) Почти в каждой вакансии упоминается SQL (Structured query language — «язык структурированных запросов»)

Будьте первыми

Аналитик данных

Газпромбанк ✓

Уфа

Работать с отчетностью 2 линии поддержки: определение структуры потока обращений клиентов, отслеживание отклонений KPI, поиск закономерностей и зон роста.

...Query, Power Pivot, Power BI, SSAS Tabular, T-SQL (MS SQL Server) / SQL (Oracle). Понимает методы и подходы к анализу...

Откликнуться

1 декабря

Отклик без резюме

Будьте первыми

Старший аналитик (Regular Middle)

от 126 500 руб.

Можно работать из дома

Группа Компаний Астрал ✓

Уфа

Осуществлять сбор требований от Заказчиков/экспертов предметных областей. Проектировать интерфейс медицинской системы, формировать требования по интеграционному взаимодействию между системами на...

Знание реляционных БД, опыт написания простых SQL-запросов. Понимание структур XML, JSON и т.д. Опыт работы с REST на...

Откликнуться

1 декабря

Будьте первыми

Главный технолог / Бизнес-аналитик IT

АО МОСКОВСКИЙ ОБЛАСТНОЙ БАНК ✓

Уфа

Формирование требований по доработкам контрольных процедур на этапе формирования витрины CRE. Ведение базы ошибок, возникающих при отправке данных в БКИ...

Знание ПО Credit Registry. Аналитический склад ума и умение алгоритмизировать процессы. Хорошее владение PL/SQL, Power...

Откликнуться

Отклик без резюме

Junior Web-разработчик / Инженер-программист

ООО Витасмарт ✓

Уфа

Сопровождение системы учёта лиц, застрахованных по ОМС (C#.net, JS, Oracle). Доработка уже существующих и созданных приложений...

SQL (Oracle). PL/SQL. Языки программирования C#, JS, html (css, jQuery). Будут плюсом: навыки (опыт работы) в WEB-разработке.

Откликнуться

Показать контакты

Отклик без резюме

Будьте первыми

Разработчик программного обеспечения (Python)

ООО Фродекс ✓

Уфа

Компания "Фродекс" - разработчик системы обнаружения мошеннических платежей и противодействия отмыванию денег. Каждый день мы проверяем сотни тысяч транзакций.

Понимание микросервисной архитектуры и serverless-подхода. Опыт работы с SQL и NoSQL базами данных (PostgreSQL, Redis).

Откликнуться

PL/pgSQL-разработчик со знанием frontend (middle), удалённо

от 100 000 руб.

Можно работать из дома

ООО БизнесПомощь ✓

Уфа

В настоящее время мы разрабатываем многофункциональную CRM-платформу для эффективной работы с нашими клиентами и партнёрами, ведения внутренней документации и т.д.

Рабочий стек и инструменты: PostgreSQL, PgAdmin, pl/pgsql, SQL, JSON и JSONB, Bootstrap, собственная админка, Postman. Мы рассчитываем, что вы...

Откликнуться

Показать контакты

1 декабря

QA Engineer

80 000 – 140 000 руб.

Можно работать из дома

ООО Финном Технологии ✓

Уфа

Тестировать в стартапе в области финтеха. Выполнять функциональное и регрессионное тестирование. Разрабатывать тестовые сценарии и пополнять тестовую документацию.

Иметь опыт в написании тест-кейсов. Базовые знания клиент-серверных приложений. SQL на базовом уровне для анализа ошибок и данных.

Работодатель сейчас онлайн

3) Базы данных позволяют хранить большие объемы данных

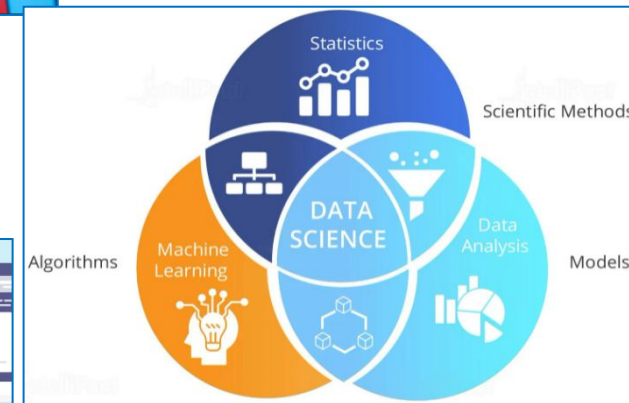


4) Возможность анализ накопленных данных.



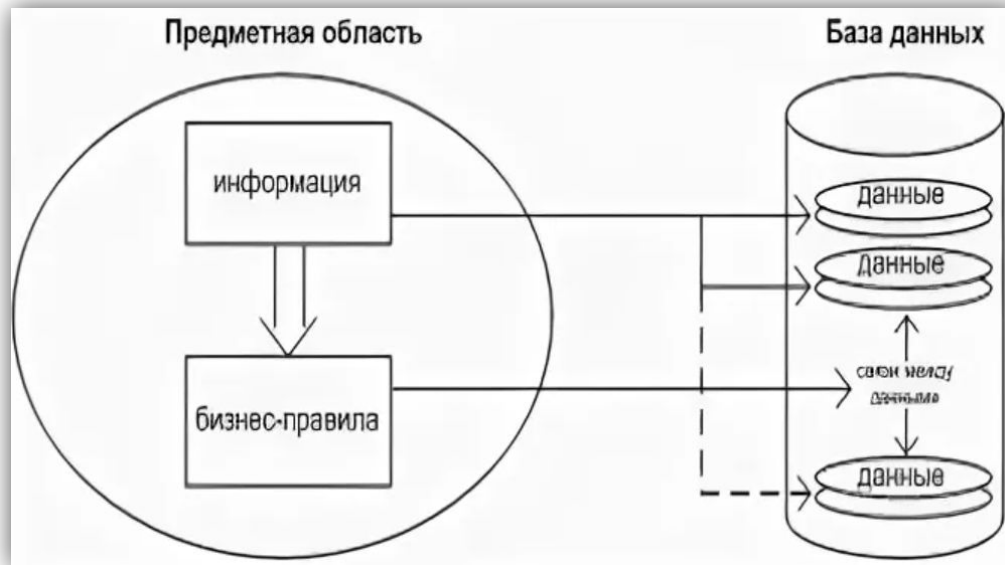
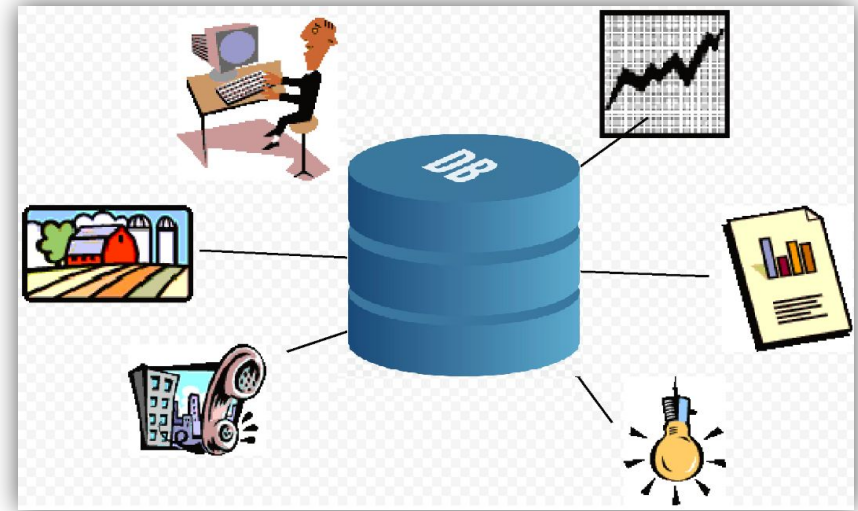
Профессии, требующие знания БД

1. Разработчик программного обеспечения.
2. Аналитик данных (Data Analyst).
3. Data Scientist.
4. QA инженер (Quality Assurance обеспечение качества).
5. Project Manager.
6. DevOps.

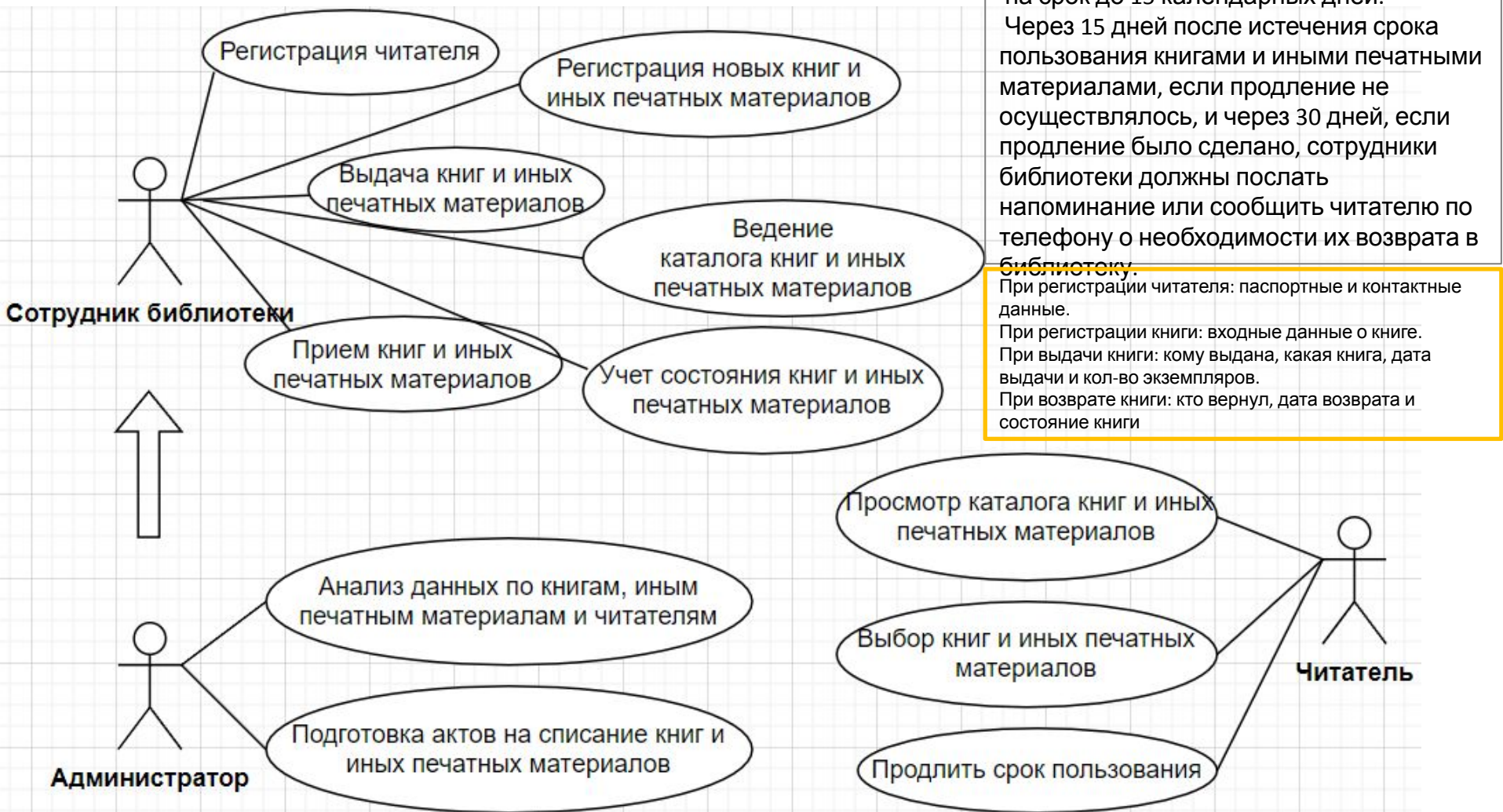


Основные понятия БД

- данные;
- предметная область;
- бизнес – правила.



области «Муниципальная библиотека»

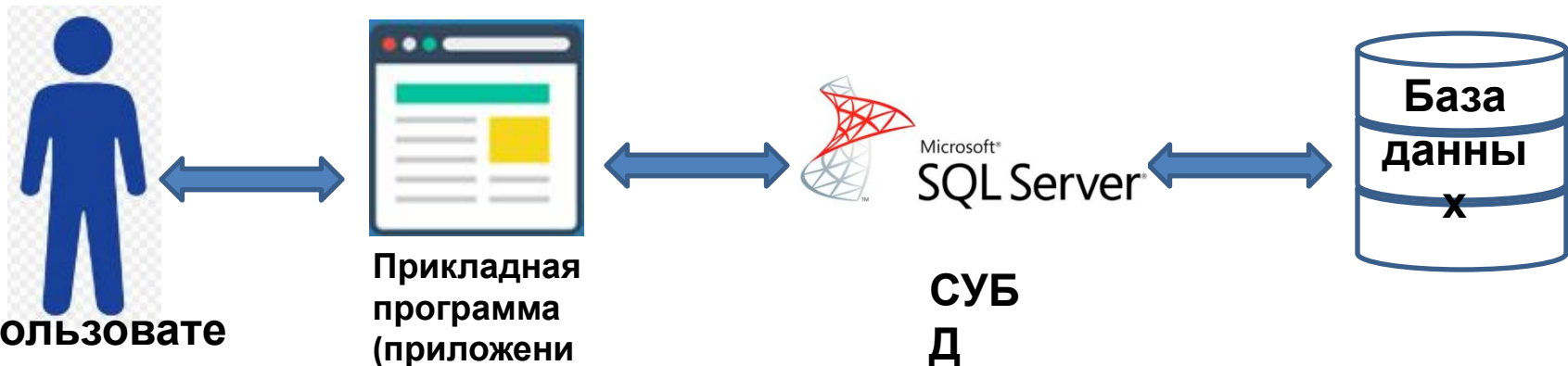


Основные термины

База данных (БД) (Database, BD) – это организованная совокупность данных о некоторой предметной области, предназначенная для длительного хранения и постоянного применения.



Система управления базой данных (СУБД) (Database Management System, DBMS) – это программное обеспечение для работы с БД, т.е. совокупность языковых и программных средств, предназначенных для создания, ведения и совместного использования БД многими пользователями.



Задачи, которые решает СУБД

1. Надежное хранение данных.
2. Быстрый поиск нужной информации.
3. Многопользовательский доступ.
4. Разграничение прав доступа.
5. Доступ к базе данных по сети.
6. Понятный для работы с данными язык SQL (Structured Query Language).



Например, нужно вывести фамилии и имена сотрудников проживающих в городе Уфа из таблицы Сотрудники:

```
SQLQuery1.sql -...OX\admin (53))*
SELECT Surname, Name, City
FROM Cooperator
WHERE City = 'Уфа'
```

| | Surname | Name | City |
|---|-------------|-----------|------|
| 1 | Иванов | Егор | Уфа |
| 2 | Егорова | Анастасия | Уфа |
| 3 | Федоровская | Анита | Уфа |



Информационная система

Информационная система – это система, реализующая автоматизированный сбор, хранение, поиск, извлечение и модификацию данных и включающая технические средства обработки данных, программное обеспечение и соответствующий персонал.



Информационная система = БД + СУБД

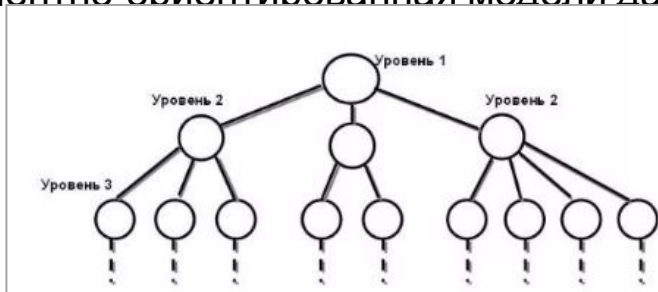
Классификация баз данных

1) По модели данных

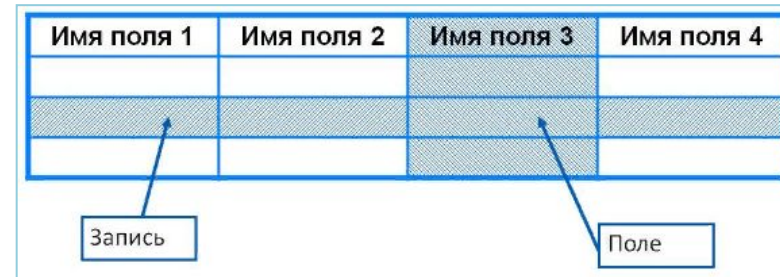
Модель данных – это метод (принцип) логической организации данных, используемый СУБД.

По способу установления связей между данными исторически сложились 3-и классические модели: **иерархическая, сетевая, реляционная**.

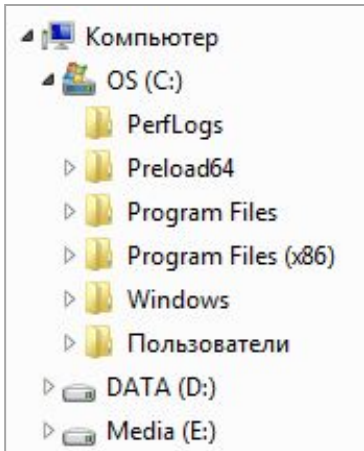
Далее появились постреляционная, многомерная, объектно-ориентированная, объектно-реляционная, документно-ориентированная модели данных и др.



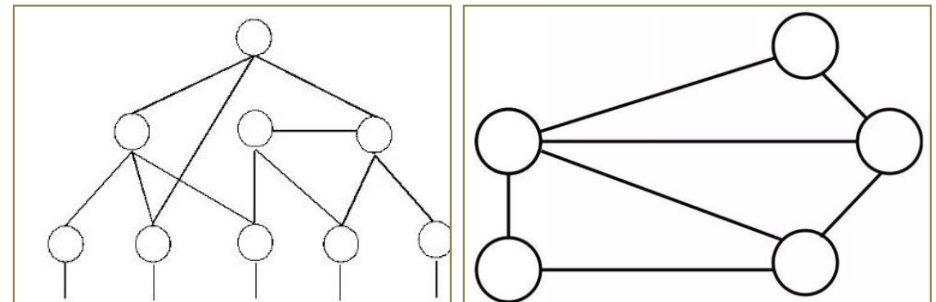
Графическое представление иерархической модели данных



Структура таблицы реляционной БД



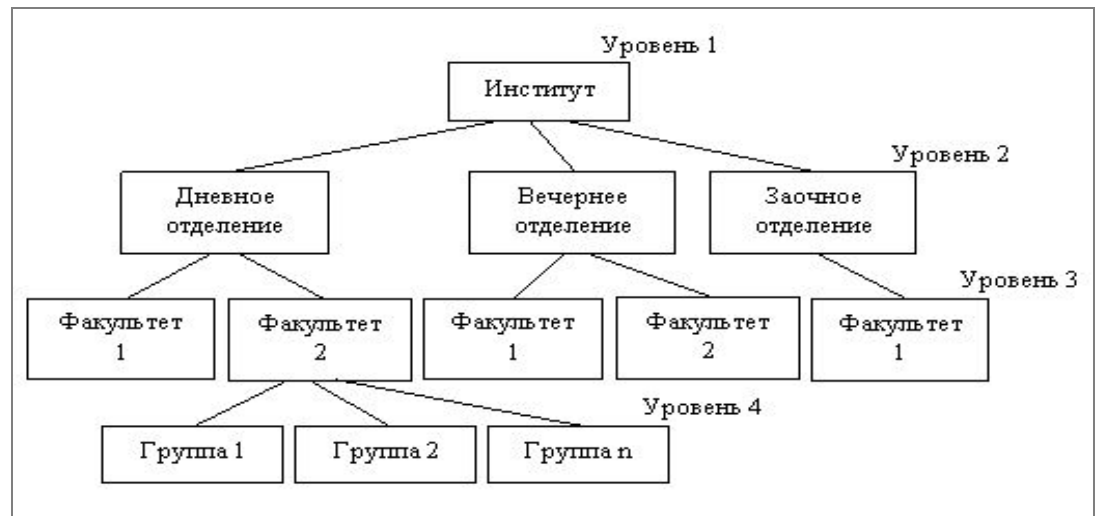
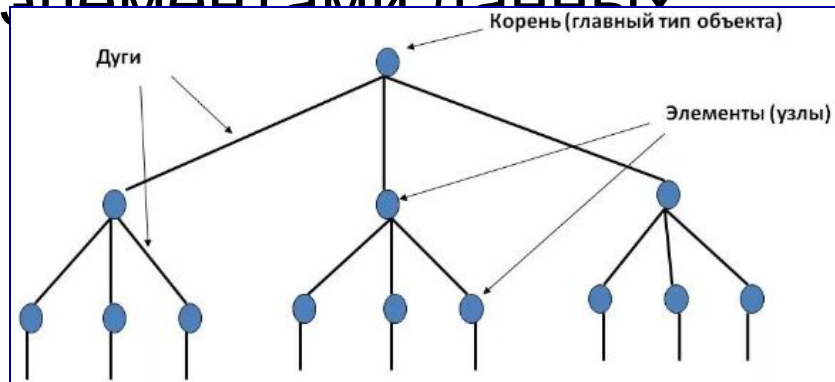
Иерархическая модель схожа по принципу построения с файловой системой



Графические представления сетевой модели данных

Иерархическая модель данных

Иерархическая модель данных имеет форму дерева с дугами-связями и узлами-элементами данных.



Сетевая модель данных

Сетевую модель данных можно рассматривать как расширенную версию иерархической модели.

Основное различие между иерархической и сетевой моделью состоит в том, что в сетевой модели запись может иметь связи со многими другими записями, а не только с одной родительской.



Реляционная модель данных

Реляционная база данных – это набор простых таблиц (отношений, сущностей), между которыми установлены связи с помощью ключей.

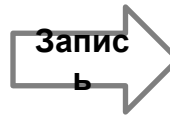
- Edgar Frank Codd.
- Основные концепции модели опубликована в 1970 г.
- Модель основывается на понятии «отношения» (Relation).

Запись - это строка таблицы.

Поле - это столбец таблицы.

Имя поля содержит название столбца вынесенное в заголовок.

Поле (имя + тип (свойства: размер, формат и др.))



| | Имя поля | | |
|--|----------|--|--|
| | | | |
| | | | |
| | | | |

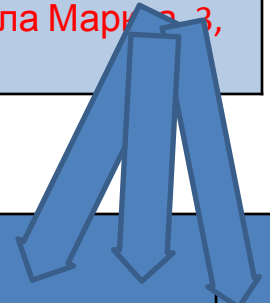
таблица «Предприятие»

| Код | Наименование | Отрасль | Вид деятельности | Дата основания |
|-----|--|-----------------------|-------------------------------------|----------------|
| 1 | Уфимское моторостроительное производственное объединение | авиадвигателестроение | производство авиационных двигателей | 01.01.1925 |
| 2 | Туймазинский картонно-бумажный комбинат | целлюлозно-бумажная | производство и продажа бумаги | 01.01.1962 |
| 3 | Учалинский горно-обогатительный комбинат | горное дело | добыча и производства | 01.01.1961 |

Атомарные значения полей

Фрагмент БД ВУЗа, таблица «Студент»

| Код | Фамилия | Имя | Отчество | Год рождения | Пол | Индекс | Город | Адрес |
|-----|--------------|------|----------|--------------|---------|--------|-------|-------------------------|
| 1 | Иванов | Иван | Иванович | 2001 | мужской | 450075 | Уфа | бульвар Славы, 2, кв.12 |
| 2 | Сидоров | Петр | Петрович | 2001 | мужской | 450064 | Уфа | Мира, 7, кв.10 |
| 3 | Синицын а | Инна | Петровна | 2002 | женский | 450008 | Уфа | Карла Маркса 3, кв.4 |



Фрагмент БД Издательства, таблица «Подписчик»

| Код | Фамилия | Имя | Отчество | Год рождения | Пол | Индекс | Город | Улица | Дом | Квартира |
|-----|----------|------|----------|--------------|---------|--------|-------|---------------|-----|----------|
| 1 | Иванов | Иван | Иванович | 2001 | мужской | 450075 | Уфа | бульвар Славы | 2 | 12 |
| 2 | Сидоров | Петр | Петрович | 2001 | мужской | 450064 | Уфа | Мира | 7 | 10 |
| 3 | Синицына | Инна | Петровна | 2002 | женский | 450008 | Уфа | Карла Маркса | 3 | 4 |

Документно-ориентированная модель данных

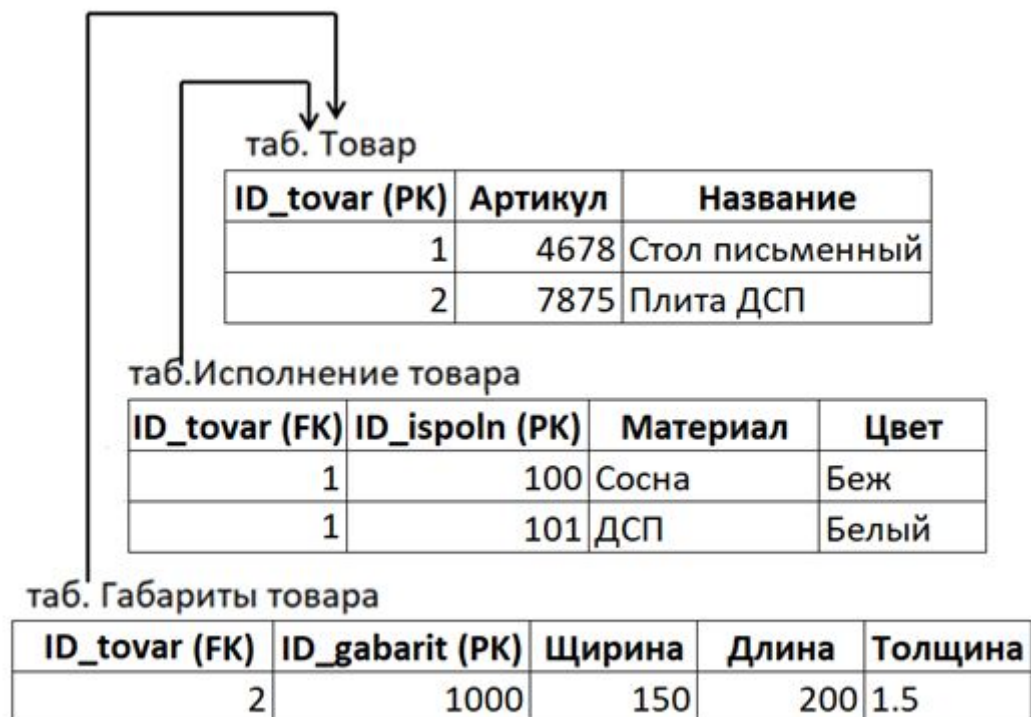
данных

Коллекция "Товары"

```
{
  Id: 1,
  Артикул: "4678",
  Название: "Стол письменный",
  Исполнения: [
    {Материал: "Сосна",
     Цвет: "Беж"},
    {Материал: "ДСП",
     Цвет: "Белый"},
  ]
}
```

```
{
  Id: 2,
  Артикул: "7875",
  Название: "Плита ДСП",
  Габариты: {
    Ширина: 150,
    Длина: 200,
    Толщина: 1.5
  }
}
```

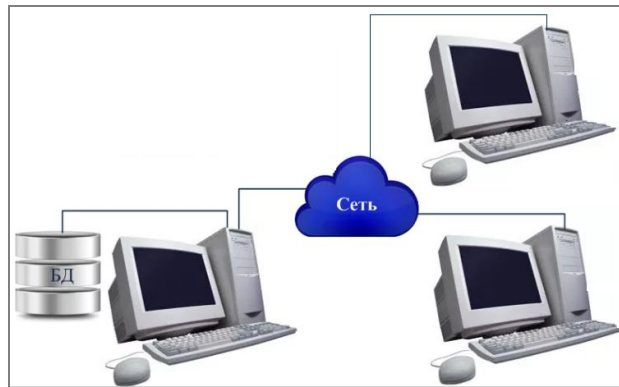
Реляционная модель данных



2) по способу хранения данных

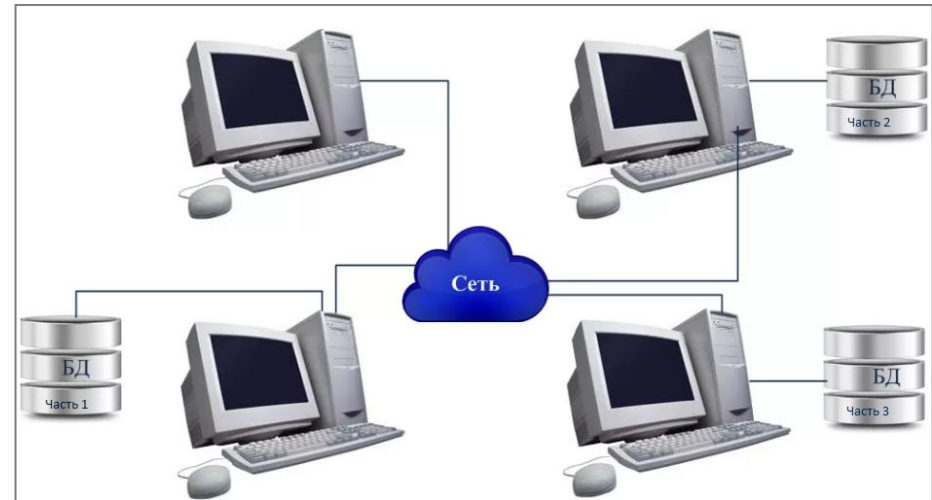
Базы данных

Централизованные (БД хранится на одном сервере)



Распределенные

(составные части единой БД хранятся на нескольких серверах, объединенных в сеть)



3) по способу доступа к БД

Базы данных

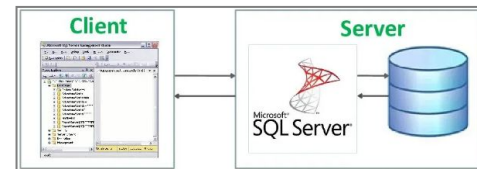
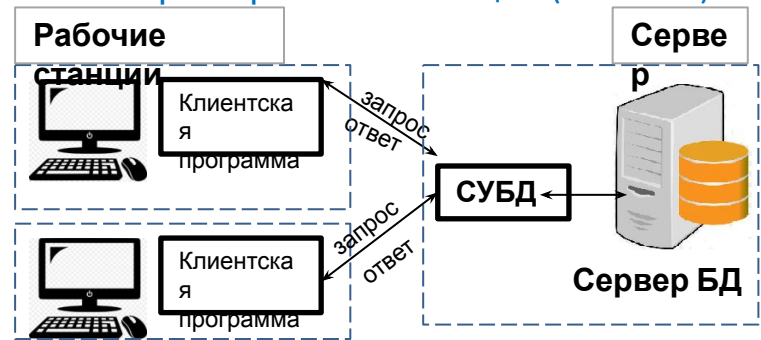
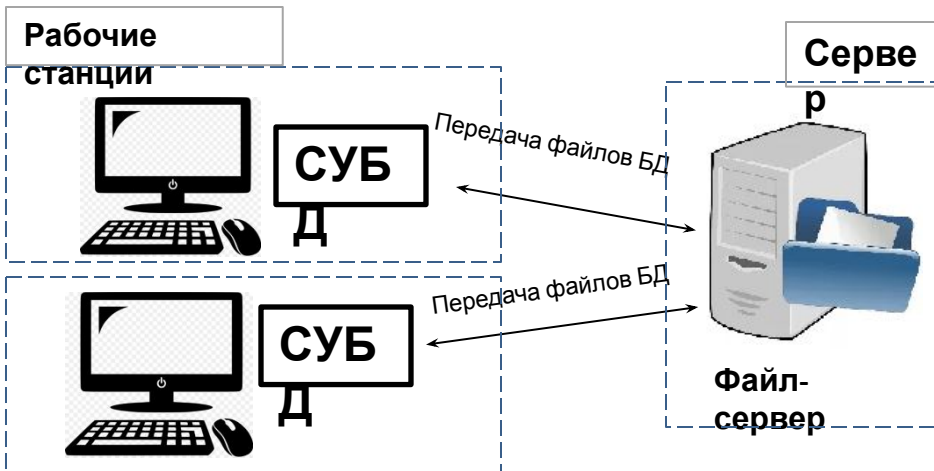
Локальные
(БД, СУБД и клиентские программы установлены на рабочей станции (PC))



Файл –серверные
(БД находится на сервере сети (файловом сервере), а СУБД и клиентские программы на рабочей станции)

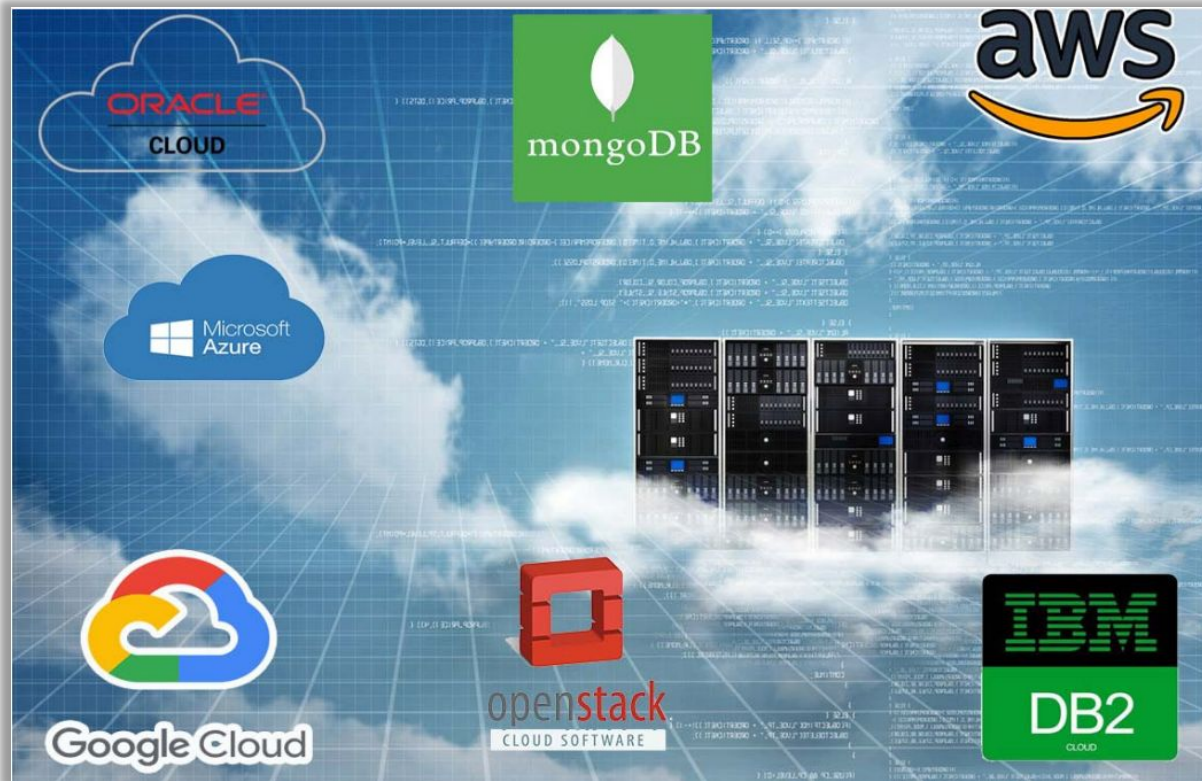
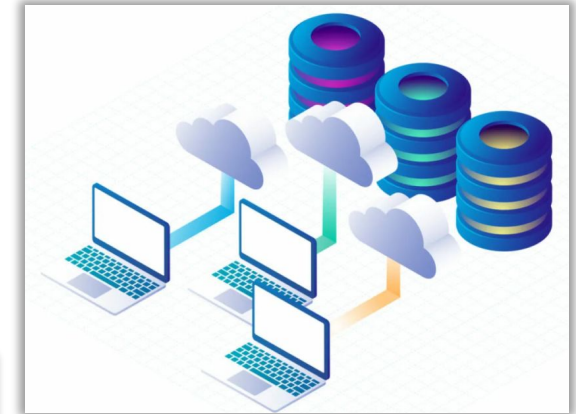
Удаленные (сетевые)

Клиент-серверные
(БД и СУБД находятся на сервере (сервер БД), а клиентские программы на рабочих станциях).
С рабочей станции (клиента) отправляются запросы на сервер (используется специальный язык запросов SQL), полученные результаты выводятся на экране рабочей станции (клиенте)



Облачные платформы

Облачные платформы предоставляют возможность разработки, выполнения приложений и хранения данных на серверах, расположенных в распределенных дата-центрах.



Главные законы об информации и информационной безопасности

149-ФЗ Об информационной безопасности — устанавливает основные права и обязанности, касающиеся информации и информационной безопасности.

152-ФЗ — описывает правила работы с персональными данными.

98-ФЗ — определяет, что относится к коммерческой тайне компаний.

68-ФЗ — дает определение электронной подписи и описывает, как и когда ее можно применять, какой юридической силой она обладает.

187-ФЗ — описывает правила защиты IT-инфраструктуры на предприятиях, работающих в сферах, критически важных для государства. К таким сферам относятся здравоохранение, наука, оборона, связь, транспорт, энергетика, банки и некоторая промышленность.

**Федеральная служба по
техническому и
экспортному контролю**

Государственный орган



Государственный реестр
сертифицированных средств
защиты информации

Программа курса «Базы данных»

освоите язык запросов доступа к базам данных;

сможете обеспечить целостность данных в базах данных;

научитесь оптимизировать запросы;

научитесь проектировать базы данных;

научитесь создавать приложение для работы с базами данных.

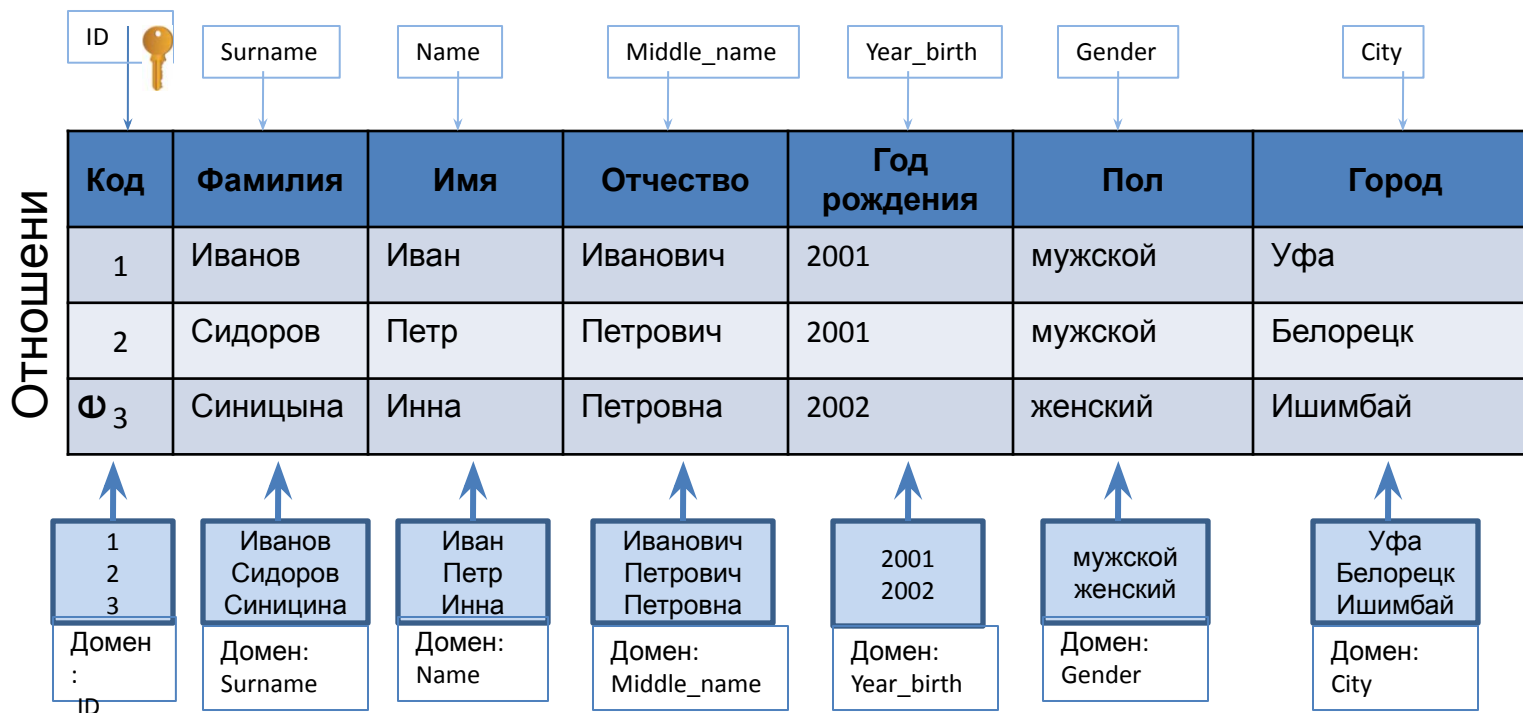
Примеры СУБД

1. MS Access, MS SQL Server от компании Microsoft Corporation.
2. Oracle, MySQL от компании Oracle Corporation.
3. PostgreSQL от компании PostgreSQL Global Development Group
 - а) Postgres Pro от российской компании Postgres Professional.
4. и др.



Основные элементы реляционной БД

| Термины реляционной модели | Термины «табличные» и языка SQL | Термины обработки данных |
|-------------------------------------|---------------------------------|---|
| Отношение | Таблица | Файл |
| Кортеж | Строка | Запись |
| Атрибут | Столбец | Поле |
| Домен | Множество допустимых значений | Базовый или пользовательский тип данных (с условиями) |
| Мощность (кардинальность) отношения | Количество строк | Количество записей |
| Степень отношения | Количество столбцов | Количество полей |



Ключи

Первичный ключ (сокращенно РК - Primary Key) – это поле (или совокупность полей), значения которого не могут повторяться.



| таблица «Студент» | | | | | | |
|-------------------|------|----------|---------------|---------|-----------------------|---------------------------------|
| Фамилия | Имя | Отчество | Дата рождения | Пол | Номер зачетной книжки | Адрес |
| Иванов | Иван | Иванович | 01.01.2001 | мужской | 12345678 | 450075, Уфа, б-р Славы, 2 |
| Сидоров | Петр | Петрович | 02.02.2001 | мужской | 89123456 | 450900 д. Жилино, Семейная, 7 |
| Синицына | Инна | Петровна | 03.03.2002 | женский | 56789012 | 450008 Уфа, пл. Карла Маркса, 3 |



**Первичный
ключ**

Простой, составной ключ

Простой первичный ключ состоит из одного поля.

Составной первичный ключ состоит из более чем одного поля.

| таблица «Студент» | | | | | | |
|-------------------|------|----------|---------------|---------|-----------------------|---------------------------------|
| Фамилия | Имя | Отчество | Дата рождения | Пол | Номер зачетной книжки | Адрес |
| Иванов | Иван | Иванович | 01.01.2001 | мужской | 12345678 | 450075, Уфа, б-р Славы, 2 |
| Сидоров | Петр | Петрович | 02.02.2001 | мужской | 89123456 | 450900 д. Жилино, Семейная, 7 |
| Синицын а | Инна | Петровна | 03.03.2002 | женский | 56789012 | 450008 Уфа, пл. Карла Маркса, 3 |

Составной первичный
ключ

Простой первичный
ключ

| таблица «Студент» | | | | | |
|-------------------|------|----------|---------------|---------|---------------------------------|
| Фамилия | Имя | Отчество | Дата рождения | Пол | Адрес |
| Иванов | Иван | Иванович | 01.01.2001 | мужской | 450075, Уфа, б-р Славы, 2 |
| Сидоров | Петр | Петрович | 02.02.2001 | мужской | 450900 д. Жилино, Семейная, 7 |
| Синицын а | Инна | Петровна | 03.03.2002 | женский | 450008 Уфа, пл. Карла Маркса, 3 |

Ключи по способу задания

Логический (естественный) первичный ключ – поле, данные в котором логически связаны с информационным содержанием записи и уникально ее идентифицируют. **Логический первичный**

ключ

таблица «Пользователь»

| Имя | E-mail | Пароль |
|-------|----------------|--------|
| Иван | ivan@mail.ru | A@s123 |
| Семен | semen@bk.ru | @A345s |
| Инна | Inna@yandex.ru | f5@As |

Суррогатный (искусственный) первичный ключ - поле добавленное искусственным путем для однозначной идентификации записей.

Суррогатный первичный
ключ

таблица «Пользователь»

| Код пользователя | Имя | E-mail | Пароль |
|------------------|-------|----------------|--------|
| 5 | Иван | ivan@mail.ru | A@s123 |
| 6 | Семен | semen@bk.ru | @A345s |
| 7 | Инна | Inna@yandex.ru | f5@As |

Ключи

Внешний ключ (сокращенно FK - Foreign Key) – поле (совокупность полей) таблицы, связанное с первичным ключом другой таблицы.

Первичный ключ (PK) ↓

Главная таблица ↓

| Таблица «Город» | | | |
|-----------------|-------------|---------------|--------------------------|
| Код города | Название | Год основания | Площадь, км ² |
| 1 | Уфа | 1574 | 708 |
| 2 | Москва | 1147 | 2 561 |
| 3 | Калининград | 1255 | 224 |
| NULL | Самара | 1586 | 541 |

Первичный ключ (PK) ↓

Внешний ключ (FK) ↓

Подчиненная таблица ↓

| Таблица «Улица» | | |
|-----------------|------------|---------------|
| Код улицы | Код города | Название |
| 100 | 1 | бульвар Славы |
| 101 | 1 | Карла Маркса |
| 102 | 3 | Карла Маркса |
| 103 | 2 | Арбат |
| 104 | 2 | Тверская |
| 105 | 3 | Янтарная |
| 106 | 4 | Свердловская |

Ошибка!
Значение первичного ключа не может быть NULL

Ошибка! Нет значения PK в главной таблице

Ключи

Потенциальный ключ (Candidate key) - простой или составной ключ, который уникально идентифицирует каждую запись таблицы.

Потенциальный ключ удовлетворяет требованиям уникальности и минимальности (не сократимости).

Если отношение имеет более одного потенциального ключа, то один из них рассматривается как первичный, остальные являются **альтернативными (Alternative key)**.

| таблица «Пользователь» | | | | |
|-------------------------|-------|-------|----------------|--------|
| Код пользовател я | Имя | Логин | E-mail | Пароль |
| 5 | Иван | Ivan | ivan@mail.ru | A@s123 |
| 6 | Семен | Semen | semen@bk.ru | @A345s |
| 7 | Инна | Inna | Inna@yandex.ru | f5@As |

Потенциальные ключи:

- 1) Код пользователя (например, первичный ключ).
- 2) Логин.
- 3) E-mail.
- 4) Имя + Пароль (если не задано условие на уникальность пароля).

Не потенциальные ключи (т.к. не отвечают требованию минимальности):

- 5) Имя + Логин.
- 6) Имя + E-mail.

Ограничения целостности данных

Целостностью данных можно назвать механизм поддержания соответствия базы данных предметной области.

Ограничения целостности – это требования предназначенные для предупреждения добавления в базу данных невозможных, невероятных данных, т.е. обеспечивают защиту от возможных ошибок пользователя.

Базовые требования обеспечения целостности:

1) **Ссылочную целостность (или целостность ссылок)** обеспечивается системой первичных и внешних ключей. Правило: значение внешнего ключа подчиненной таблицы должно соответствовать одному из значений первичного ключа главной таблицы или иметь значение *NULL*.

2) **Целостность сущностей.** Правило: любая таблица (отношение) должна иметь первичный ключ. Поле первичного ключа не должно содержать пустые значения (*NULL*).

3) **Целостность домена¹.** Правило: все значения некоторого поля должны принадлежат множеству допустимых значений.

Целостность домена обеспечивается заданием условий на значения (CHECK), запретом пустых значений (NOT NULL), заданием значения по умолчанию (DEFAULT), хранимыми процедурами, триггерами.

Например, при создании структуры таблицы можно сразу указать возможное количество цифр в поле Номер телефона.

¹Домен (в реляционной модели данных) – множество допустимых значений поля.

Задачи

1) Какие поля в таб.1 и таб.2 могут быть первичными ключами?

Определите названия ключей по типу и по способу задания.

| Дата | Время | Температура воды | Температура воздуха | Скорость ветра | Волны |
|------------|-------|------------------|---------------------|----------------|-------|
| 01.06.2019 | 9:00 | 19 | 29 | 8 | 2 |
| 26.07.2019 | 9:00 | 22 | 30 | 7 | 2 |
| 23.08.2019 | 10:00 | 24 | 36 | 9 | 3 |
| 23.08.2019 | 14:00 | 26 | 38 | 2 | 1 |

| Фамилия | Имя | Адрес | Телефон |
|-----------|------|-------------------|------------|
| Иванов | Иван | г.Уфа, Айская,11 | 9271112233 |
| Евдокимов | Петр | г.Сибай, Ленина,2 | 9167779900 |
| Петров | Иван | г.Уфа, Мира,10 | 9064455612 |

Задачи

2) Какие из приведенных ниже полей могут стать простым естественным первичным ключом?

- фамилия;
- имя;
- номер и серия паспорта;
- номер дома;
- город проживания;
- адрес электронной почты;
- дата выполнения работы;
- марка стиральной машины.

3) Сколько строительных компаний в городе Москва?

4) Сколько строительных компаний в городе Уфа?

таблица

«Город»

| Код города | Название |
|------------|-----------|
| 1 | Пермь |
| 2 | Москва |
| 3 | Челябинск |
| 4 | Уфа |

таблица «Строительная

| Код | Название | Код города |
|-----|---------------|------------|
| 100 | ЖилСтрой | 3 |
| 101 | Новострой | 2 |
| 102 | Трест №3 | 4 |
| 103 | ИнвестСтрой | 1 |
| 104 | Кооператив №1 | 2 |
| 105 | Трест№1 | 4 |
| 106 | СтройКапитал | 4 |

Задачи

- 5) Определите какие материалы отправлены в каждый из городов?
- 6) Сколько единиц огнеупорных кирпичей отправлено в каждый город?
- 7) Посчитайте общую стоимость материалов, отправленных в каждый город.

таблица

| «Город» Код | Название |
|----------------|-----------|
| 1 | Пермь |
| 2 | Москва |
| 3 | Челябинск |
| 4 | Уфа |

таблица «Строительная

| Код | Название | Код города |
|-----|---------------|------------|
| 100 | ЖилСтрой | 3 |
| 101 | Новострой | 2 |
| 102 | Трест №3 | 4 |
| 103 | ИнвестСтрой | 1 |
| 104 | Кооператив №1 | 2 |
| 105 | Трест№1 | 4 |
| 106 | СтройКапитал | 4 |

таблица

| «Материал» Артикул | Название | Цена за единицу, руб |
|-----------------------|---------------------|----------------------|
| 1234 | Кирпич огнеупорный | 10 |
| 4352 | Кирпич облицовочный | 8 |
| 1265 | Опора бруса | 100 |
| 763 | Панель | 1200 |
| 8412 | Плитка настенная | 50 |

таблица

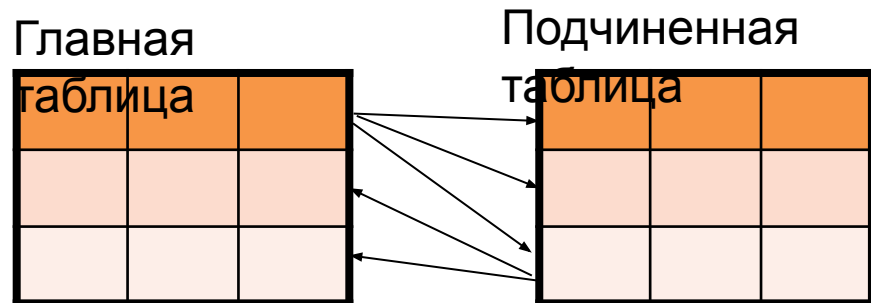
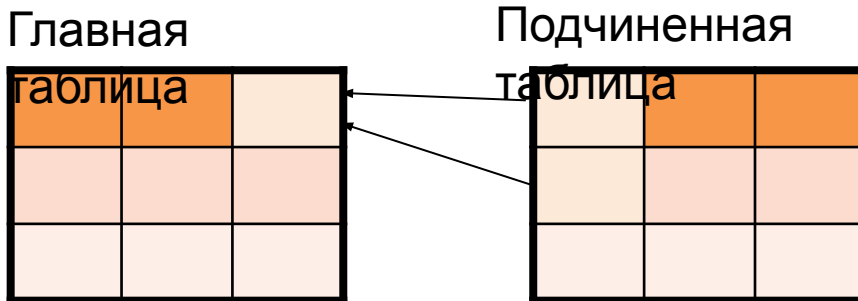
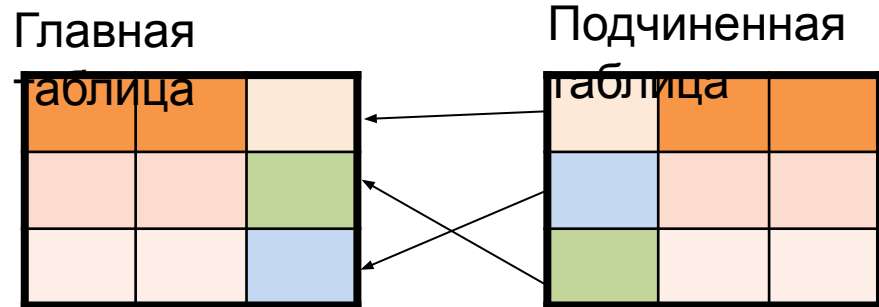
| «Накладная» Накладная | Код компании | Артикул | Количество, ед. |
|--------------------------|--------------|---------|-----------------|
| 912 | 101 | 1234 | 1000 |
| 751 | 100 | 1234 | 2000 |
| 784 | 102 | 8412 | 1000 |
| 132 | 100 | 763 | 100 |
| 542 | 104 | 1234 | 500 |
| 321 | 101 | 1265 | 100 |

Виды связей между реляционными таблицами

Реляционная база данных — это совокупность двумерных взаимосвязанных таблиц.

Виды связей между таблицами:

- 1) Один к одному (1:1, 1-1).
- 2) Один ко многим (1:M, 1 - ∞).
- 3) Многие ко многим (M:M, ∞ - ∞).



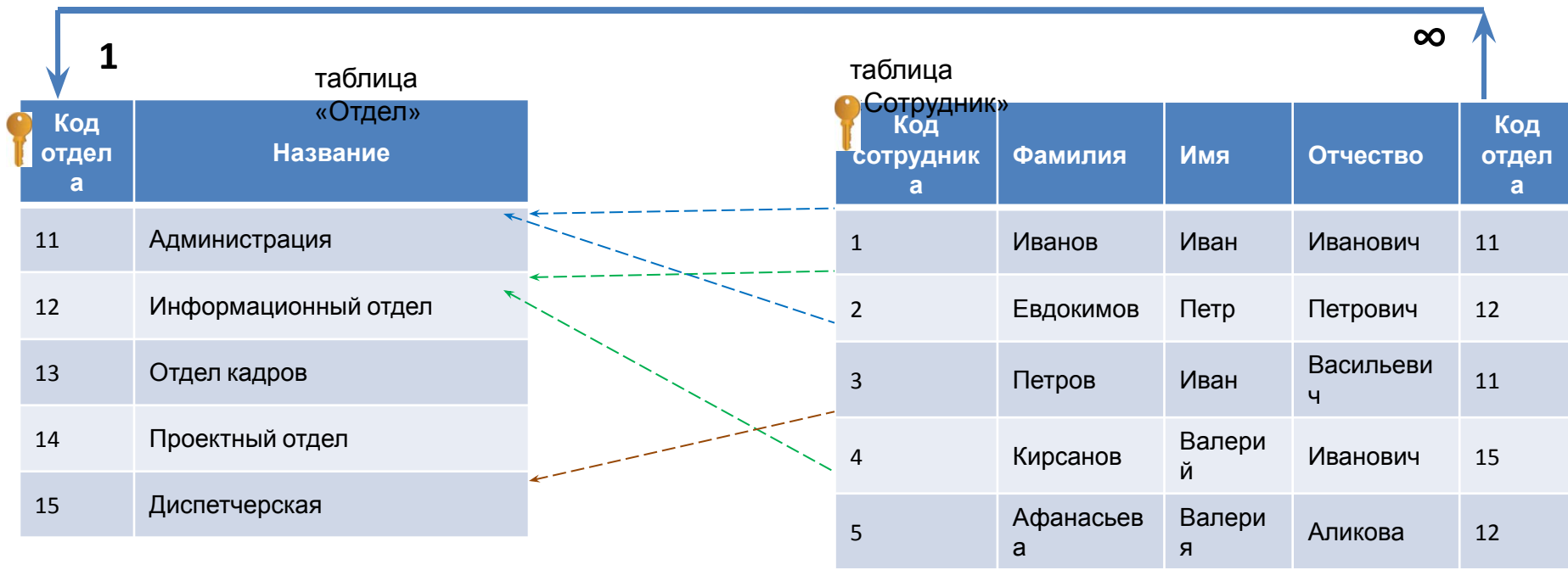
Вид связи один к одному

Связь **один к одному** означает, что одной записи в главной таблице соответствует только одна запись в подчиненной.



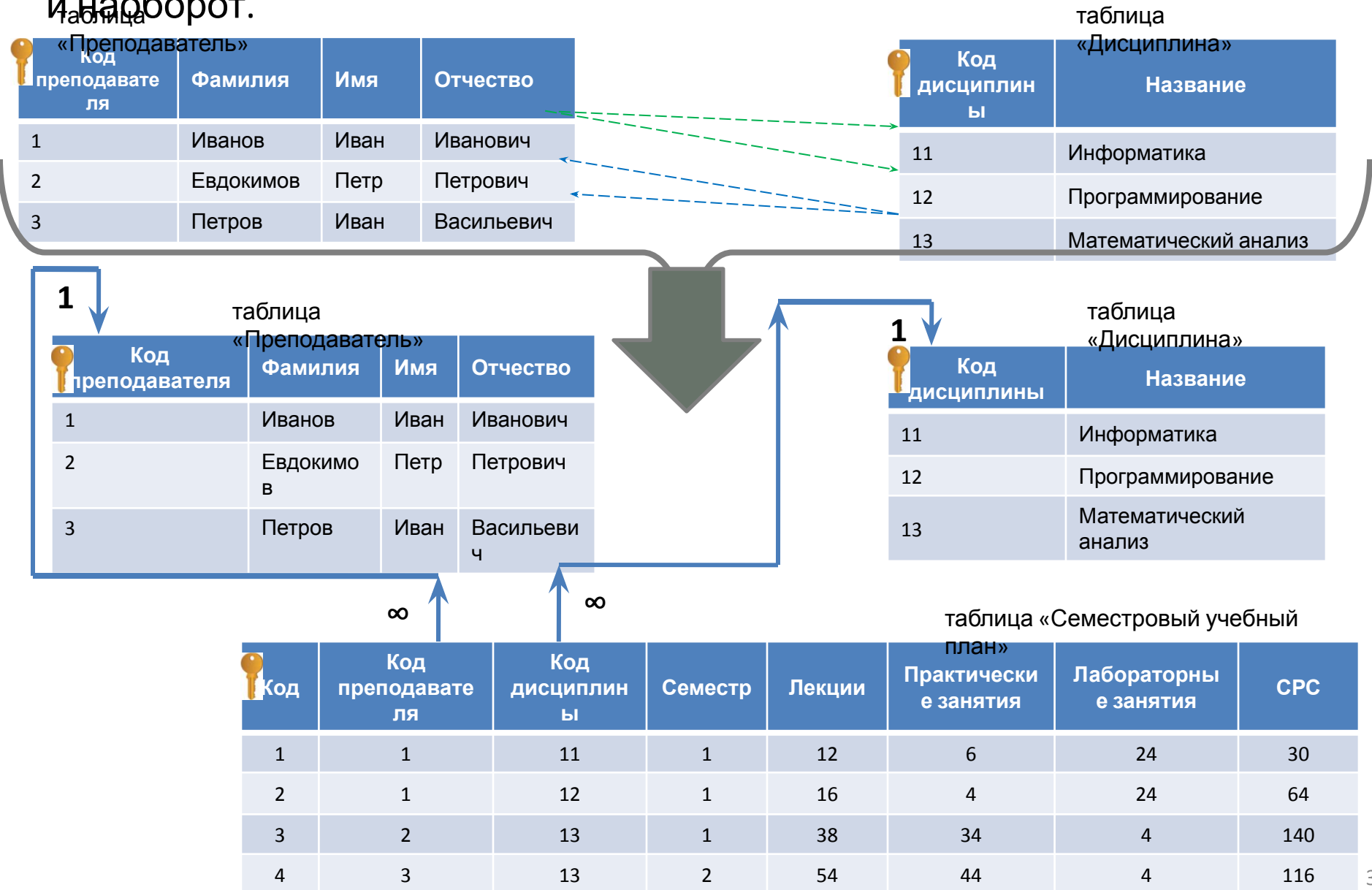
Вид связи один ко многим

Связь **один ко многим** означает, что одной записи в главной таблице может соответствовать множество записей в подчиненной таблице.



Вид связи многие ко многим

Связь **многие ко многим** означает, что одной записи в главной таблице может соответствовать множество записей в подчиненной, и наоборот.



Задачи

1) Какие виды связи заданы между таблицами? Определите отношения подчиненности между таблицами?

Фрагмент БД «Информация по парфюмерной продукции»

таблица «Бренд»

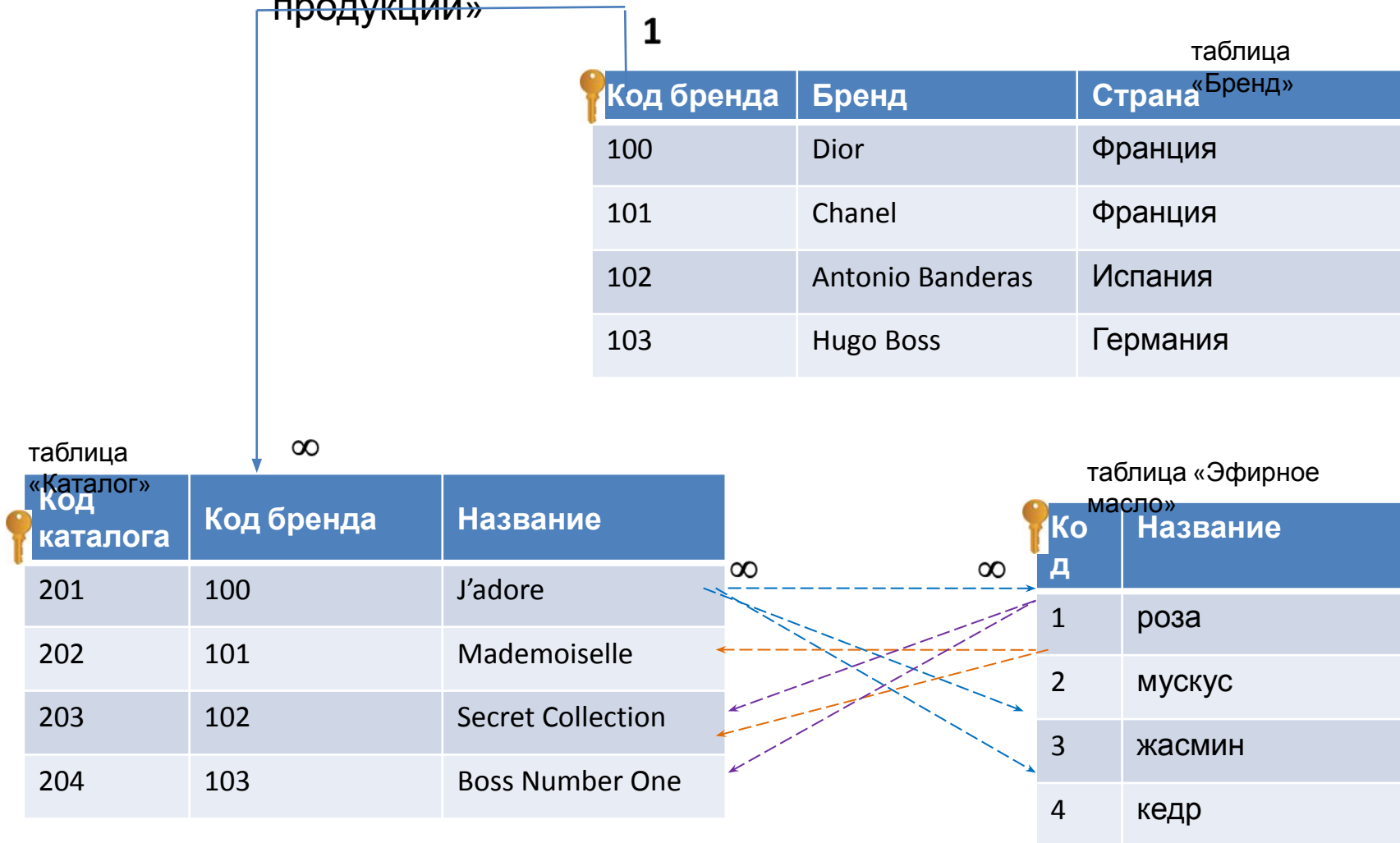
| Код бренда | Бренд | Страна |
|------------|------------------|----------|
| 100 | Dior | Франция |
| 101 | Chanel | Франция |
| 102 | Antonio Banderas | Испания |
| 103 | Hugo Boss | Германия |

таблица «Каталог»

| Код каталога | Код бренда | Название |
|--------------|------------|-------------------|
| 201 | 100 | J'adore |
| 202 | 101 | Mademoiselle |
| 203 | 102 | Secret Collection |
| 204 | 103 | Boss Number One |

таблица «Эфирное масло»

| Код | Название |
|-----|----------|
| 1 | роза |
| 2 | мускус |
| 3 | жасмин |
| 4 | кедр |



Задачи

2) Какие виды связи заданы между таблицами? Определите отношения подчиненности между таблицами?

Фрагмент БД «Дипломное проектирование»

1

таблица «Группа»

| Код группы | Группа | Количество |
|------------|---------|------------|
| 1 | БУС-20 | 20 |
| 2 | БПО-20 | 24 |
| 3 | БПОи-20 | 12 |

1

таблица «Кафедра»

| Код кафедры | Кафедра | Количество |
|-------------|---------|------------|
| 1 | ЭЭП | 16 |
| 2 | ВТИК | 32 |
| 3 | АТПП | 32 |

таблица

| Код | Фамилия | Имя | Отчество | Код группы | Код дип. руководителя |
|-----|----------|-------|-------------|------------|-----------------------|
| 1 | Тимошин | Антон | Валерьевич | 2 | 1 |
| 2 | Манников | Илья | Анатольевич | 2 | 2 |
| 3 | Ерохина | Анна | Витальевна | 3 | 2 |

1

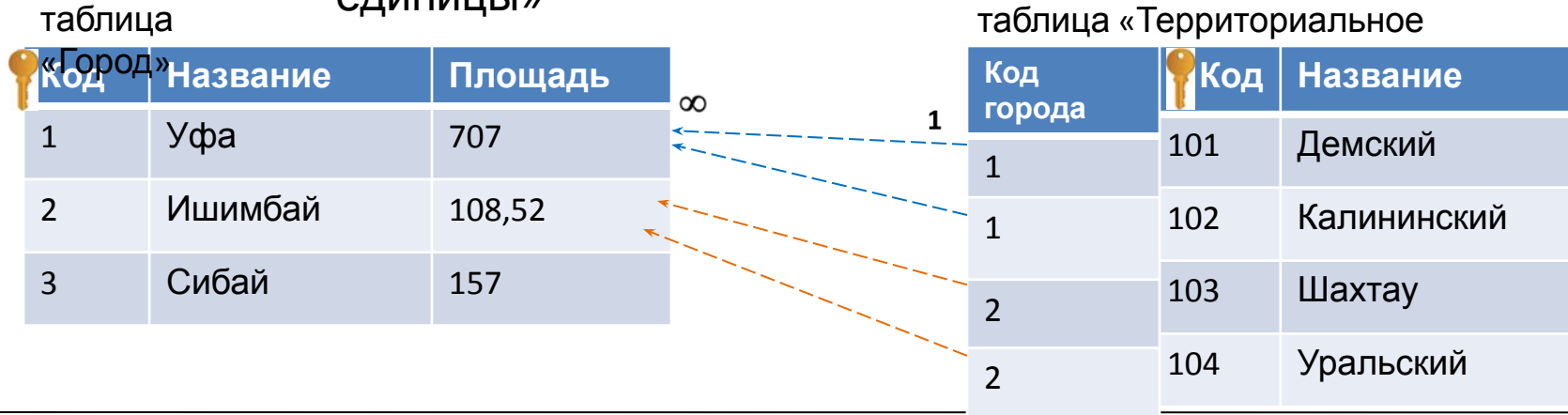
таблица «Дипломный руководитель»

| Код | Фамилия | Имя | Отчество | Код кафедры |
|-----|---------|------|------------|-------------|
| 1 | Иванов | Иван | Иванович | 1 |
| 2 | Ершов | Петр | Петрович | 2 |
| 3 | Петров | Иван | Васильевич | 2 |

Задачи

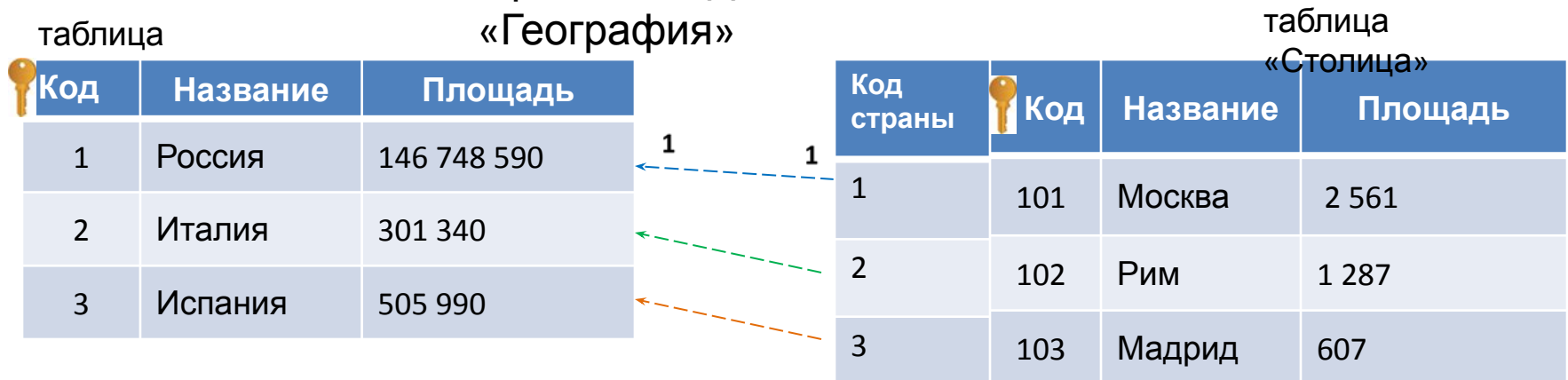
3) Какая из двух таблиц главная, какая подчинённая? Какой вид связи между таблицей 1 и таблицей 2?

Фрагмент БД «Административные единицы»



4) Какая из двух таблиц главная, какая подчинённая? Какой вид связи между таблицей 1 и таблицей 2?

Фрагмент БД «География»



Поддержка целостности сущностей и целостности ссылок.

Синтаксис :

1) <поле и тип данных> **PRIMARY KEY**

2) **FOREIGN KEY** <поле> **REFERENCES** <главная таблица> [<первичный ключ>]

Пример, фрагмент БД «Дипломное проектирование»

table. Diploma_supervisor

| Diploma_supervisor_id | Surname | Name | Middle_name | Birthday |
|-----------------------|---------|------|-------------|------------|
| 1 | Иванов | Иван | Иванович | 01.01.1900 |
| 2 | Ершов | Петр | Петрович | 01.02.1991 |
| 3 | Петров | Иван | Васильевич | 02.02.1995 |

```
CREATE TABLE Diploma_supervisor
(Diploma_supervisor_id INTEGER PRIMARY KEY IDENTITY(1,1),
Surname VARCHAR(20) NOT NULL,
Name VARCHAR(20) NOT NULL,
Middle_name VARCHAR(20),
Birthday DATE)
```

table. Student

| Student_id | Surname | Name | Middle_name | Diploma_supervisor_id |
|------------|----------|-------|-------------|-----------------------|
| 1 | Тимошин | Антон | Валерьевич | 1 |
| 2 | Манников | Илья | Анатольевич | 2 |
| 3 | Ерохина | Анна | Витальевна | 2 |

CREATE TABLE Student

```
(Student_id INTEGER PRIMARY KEY IDENTITY(1,1),
```

```
Surname VARCHAR(20) NOT NULL,
```

```
Name VARCHAR(20) NOT NULL,
```

```
Middle_name VARCHAR(20),
```

```
Diploma_supervisor_id INTEGER,
```

```
CONSTRAINT Key_foreign
```

```
FOREIGN KEY (Diploma_supervisor_id) REFERENCES Diploma_supervisor (Diploma_supervisor_id))
```

ALTER TABLE Student

```
ADD CONSTRAINT Key_foreign FOREIGN KEY(Diploma_supervisor_id) REFERENCES Diploma_supervisor (Diploma_supervisor_id)
```

Поддержка целостности данных при использовании команд UPDATE и DELETE

FOREIGN KEY () REFERENCES [[]

[**ON DELETE** { **NO ACTION** | SET NULL | CASCADE | SET DEFAULT }]

[**ON UPDATE** { **NO ACTION** | SET NULL | CASCADE | SET DEFAULT }]

table. Diploma_supervisor

| Diploma_supervisor_id | Surname | Name | Middle_name | Birthday |
|-----------------------|---------|------|-------------|------------|
| 1 | Иванов | Иван | Иванович | 01.01.1900 |
| 2 | Ершов | Петр | Петрович | 01.02.1991 |
| 3 | Петров | Иван | Васильевич | 02.02.1995 |



Ошибка

table. Student

| Student_id | Surname | Name | Middle_name | Diploma_supervisor_id |
|------------|----------|-------|-------------|-----------------------|
| 1 | Тимошин | Антон | Валерьевич | 1 |
| 2 | Манников | Илья | Анатольевич | 2 |
| 3 | Ерохина | Анна | Витальевна | 2 |

CREATE TABLE **Student**

(Student_id INTEGER **PRIMARY KEY IDENTITY(1,1)**,

Surname VARCHAR(20) **NOT NULL**,

Name VARCHAR(20) **NOT NULL**,

Middle_name VARCHAR(20),

Diploma_supervisor_id INTEGER,

CONSTRAINT Key_foreign

FOREIGN KEY(Diploma_supervisor_id) **REFERENCES** Diploma_supervisor(Diploma_supervisor_id) **ON DELETE NO ACTION**)

Поддержка целостности данных при использовании команд UPDATE и DELETE

FOREIGN KEY () REFERENCES [[]

[**ON DELETE** {NO ACTION | **SET NULL** | CASCADE | SET DEFAULT}]

[ON UPDATE {NO ACTION | SET NULL | CASCADE | SET DEFAULT}]

table. Diploma_supervisor

| Diploma_supervisor_id | Surname | Name | Middle_name | Birthday |
|-----------------------|---------|------|-------------|------------|
| 1 | Иванов | Иван | Иванович | 01.01.1900 |
| 2 | Ершов | Петр | Петрович | 01.02.1991 |
| 3 | Петров | Иван | Васильевич | 02.02.1995 |

table. Student

| Student_id | Surname | Name | Middle_name | Diploma_supervisor_id |
|------------|----------|-------|----------------|-----------------------|
| 1 | Тимошин | Антон | Валерьевич | 1 |
| 2 | Манников | Илья | Анатолеви ч | <i>NULL</i> |
| 3 | Ерохина | Анна | Витальевна | <i>NULL</i> |

CREATE TABLE **Student**

(Student_id INTEGER **PRIMARY KEY IDENTITY(1,1)**,

Surname VARCHAR(20) **NOT NULL**,

Name VARCHAR(20) **NOT NULL**,

Middle_name VARCHAR(20),

Diploma_supervisor_id INTEGER,

CONSTRAINT Key_foreign

FOREIGN KEY(Diploma_supervisor_id) **REFERENCES** Diploma_supervisor(Diploma_supervisor_id) **ON DELETE SET NULL**)

Поддержка целостности данных при использовании команд UPDATE и DELETE

FOREIGN KEY () REFERENCES [[]

[ON DELETE {NO ACTION | SET NULL| **CASCADE** | SET DEFAULT}]

[ON UPDATE {NO ACTION | SET NULL| CASCADE | SET DEFAULT}]

table. Department

| Dept_id | Department | Telephone |
|----------------|----------------------------|------------------|
| 100 | Администрация | 12345 |
| 101 | Информационный отдел | 54321 |
| 102 | Отдел кадров | 23431 |
| 103 | Проектный отдел | 45673 |

table. Cooperator

| Cooperator_id | Surname | Name | Middle_name | Dept_id |
|---------------|---------------------|--------------------|-----------------------|----------------|
| 1 | Иванов | Иван | Иванович | 100 |
| 2 | Сидоров | Петр | Петрович | 101 |
| 3 | Синицына | Инна | Петровна | 102 |
| 4 | Егоров | Валерий | Игнатьевич | 103 |
| 5 | Воронина | Наталья | Игоревна | 103 |

CREATE TABLE **Cooperator**

(Cooperator_id INTEGER **PRIMARY KEY IDENTITY(1,1)**,

Surname VARCHAR(20) **NOT NULL**,

Name VARCHAR(20) **NOT NULL**,

Middle_name VARCHAR(20),

Dept_id INTEGER,

CONSTRAINT Key_foreign

FOREIGN KEY(Dept_id) **REFERENCES** Department(Dept_id) **ON DELETE CASCADE**)

Поддержка целостности данных при использовании команд UPDATE и DELETE

FOREIGN KEY () REFERENCES [[]

[**ON DELETE** {NO ACTION | SET NULL| CASCADE | **SET DEFAULT**}]

[ON UPDATE {NO ACTION | SET NULL| CASCADE | SET DEFAULT}]

table. Department

| Dept_id | Department | Telephone |
|---------|----------------------|-----------|
| 100 | Администрация | 12345 |
| 101 | Информационный отдел | 54321 |
| 102 | Отдел кадров | 23431 |
| 103 | Проектный отдел | 45673 |
| 1000 | Резерв | 11108 |

table. Cooperator

| Cooperator_id | Surname | Name | Middle_name | Dept_id |
|---------------|----------|---------|-------------|-----------------|
| 1 | Иванов | Иван | Иванович | 100 |
| 2 | Сидоров | Петр | Петрович | 101 |
| 3 | Синицына | Инна | Петровна | 102 |
| 4 | Егоров | Валерий | Игнатъевич | 1003 |
| 5 | Воронина | Наталья | Игоревна | 1080 |

CREATE TABLE **Cooperator**

(Cooperator_id INTEGER **PRIMARY KEY**,

Surname VARCHAR(20) **NOT NULL**,

Name VARCHAR(20) **NOT NULL**,

Middle_name VARCHAR(20),

Dept_id INTEGER **DEFAULT 1000**,

CONSTRAINT Key_ foreign

FOREIGN KEY(Dept_id) **REFERENCES** Department(Dept_id) **ON DELETE SET DEFAULT**)

Язык SQL



SQL
Stuctured Query Language

Язык SQL, предназначенный для взаимодействия с данными в БД.

Появился в середине 70-х (первые публикации 1074 г.).

Первый принятый стандарт SQL/86 разработан Американским национальным институтом стандартов (ANSI) и одобрен Международной организацией по стандартизации (ISO) в 1986г.

Последняя редакция стандарта: SQL:2016

В каждой СУБД применяется свой диалект языка.



Диалекты языка SQL (расширения SQL)

- 1) Transact-SQL (или T-SQL) — СУБД MS SQL Server (Microsoft)
- 2) Jet SQL – СУБД Access (Microsoft).
- 3) PL/SQL (Procedural Language/SQL) — СУБД Oracle (Oracle).
- 4) PL/pgSQL (Procedural Language/postgreSQL) — СУБД PostgreSQL (PostgreSQL Global Development Group).
- 5) и др.



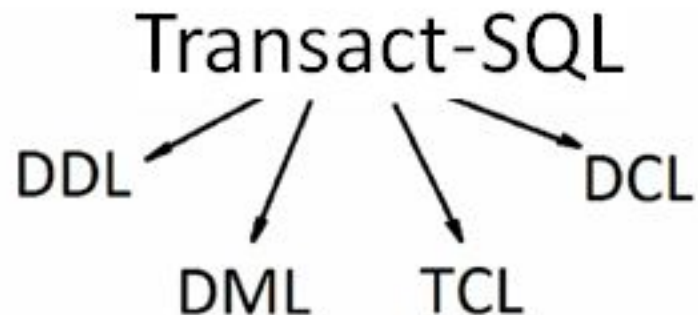
PostgreSQL



ORACLE[®]
DATABASE



Команды



Команды языка определения данных
(DDL - Data Definition Language)

CREATE, ALTER, DROP, TRUNCATE

Команды языка манипулирования данными
(DML - Data Manipulation Language)

INSERT, UPDATE, DELETE, SELECT

Команды языка управления транзакциями
(TCL - Transaction Control Language)

SAVE TRANSACTION, COMMIT,
ROLLBACK

Команды языка управления данными
(DCL - Data Control Language)

GRANT, REVOKE, DENY

Команды языка определения данных (DDL - Data Definition Language)

| Команда | Смысл | Действие |
|------------------|---------------------------|---|
| CREATE DATABASE | Создать БД | Создает новую базу данных, определив основные параметр для нее |
| ALTER DATEBASE | Изменить БД | Изменяет набор основных объектов в базе данных, ограничений, касающихся всей базу данных |
| DROP DATEBASE | Удалить БД | Удаляет существующую БД, только в том случае, если есть права на выполнение данного действия |
| CREATE TABLE | Создать таблицу | Создает новую таблицу |
| ALTER TABLE | Изменить таблицу | Изменяет структуру существующей таблицы или ограничения целостности |
| DROP TABLE | Удалить таблицу | Удаляет таблицу из БД |
| TRUNCATE TABLE | Удалить данные из таблицы | Удаляет данные в таблице, но сохраняет ее структуру и индексы |
| CREATE VIEW | Создать представление | Создает виртуальную таблицу, соответствующую некоторому SQL-запросу |
| ALTER VIEW | Изменить представление | Изменяет ранее созданное представление |
| CREATE INDEX | Создать индекс | Создает индекс для некоторой таблицы с целью обеспечения быстрого доступа по атрибутам, входящим в индекс |
| ALTER INDEX | Изменить индекс | Изменяет существующий индекс таблицы или представления |
| DROP INDEX | Удалить индекс | Удаляет ранее созданный индекс |
| CREATE PROCEDURE | Создать процедуру | Создает хранимую процедуру и сохраняет как объект базы данных |
| ALTER PROCEDURE | Изменить процедуру | Изменяет ранее созданную процедуру |
| DROP PROCEDURE | Удалить процедуру | Удаляет процедуру из БД |
| CREATE FUNCTION | Создать функцию | Создает определенную пользователем функцию и сохраняет как объект базы данных |
| ALTER FUNCTION | Изменить функцию | Изменяет существующую функцию |
| DROP FUNCTION | Удалить функцию | Удаляет функцию из БД |
| CREATE TRIGGER | Создать триггер | Создает триггер, как предварительно определенное действие или последовательность действий, автоматически осуществляемых при выполнении операций обновления, добавления или удаления данных. |
| ALTER TRIGGER | Изменить триггер | Изменяет определение триггера |
| DROP TRIGGER | Удалить триггер | Удаляет ранее созданный триггер |

Примеры применения команд DDL

Создание таблицы «Плата за электроэнергию»

```
CREATE TABLE Rent_for_light  
(Id INT PRIMARY KEY IDENTITY(1,1),  
Region VARCHAR(20),  
N_Month TINYINT CHECK (N_Month>0 AND N_Month<13),  
Unit_cost REAL /* плата за единицу электрической энергии, кВт*/  
)
```

Table. Rent_for_light

| Id | Region | N_Month | Unit_cost |
|-------------|-------------|-------------|-------------|
| <i>NULL</i> | <i>NULL</i> | <i>NULL</i> | <i>NULL</i> |

```
ALTER TABLE Rent_for_light  
ADD Regional_coefficient REAL
```

Table. Rent_for_light

| Id | Region | N_Month | Unit_cost | Regional_coefficient |
|-------------|-------------|-------------|-------------|----------------------|
| <i>NULL</i> | <i>NULL</i> | <i>NULL</i> | <i>NULL</i> | <i>NULL</i> |

```
TRUNCATE TABLE Rent_for_light
```

```
DROP TABLE Rent_for_light
```

Команды языка манипулирования данными (DML - Data Manipulation Language)

| Команда | Смысл | Действие |
|---------|-----------------|--|
| INSERT | Вставить строку | Вставляет одну или несколько строк в базовую таблицу. Допустимы модификации команды, при которых сразу несколько строк могут быть перенесены из одной таблицы или запроса в базовую таблицу |
| UPDATE | Обновить строку | Обновляет значения одного или нескольких столбцов в одной или нескольких строках, соответствующих условиям фильтрации |
| DELETE | Удалить строку | Удаляет одну или несколько строк, соответствующих условиям фильтрации, из базовой таблицы. Применение команды согласуется с принципами поддержки целостности, поэтому эта команда не всегда может быть выполнена корректно, даже если синтаксически она записана правильно |
| SELECT | Выбрать строки | Команда, позволяющая сформировать результирующее отношение, соответствующее запросу |

Примеры применения команд DML

```
INSERT INTO Rent_for_light
VALUES ('Республика Башкортостан', 1, 20, 0.1), ('Республика Татарстан', 1, 25, 0.1)
```

| Id | Region | N_Month | Unit_cost | Regional_coefficient |
|----|-------------------------|---------|-----------|----------------------|
| 1 | Республика Башкортостан | 1 | 20 | 0.1 |
| 2 | Республика Татарстан | 1 | 25 | 0.1 |

```
UPDATE Rent_for_light
SET Regional_coefficient = Regional_coefficient *2
WHERE Region ='Республика Татарстан'
```

| Id | Region | N_Month | Unit_cost | Regional_coefficient |
|----|-------------------------|---------|-----------|----------------------|
| 1 | Республика Башкортостан | 1 | 20 | 0.1 |
| 2 | Республика Татарстан | 1 | 25 | 0.2 |

```
SELECT Region, Unit_cost
FROM Rent_for_light
```

| Region | Unit_cost |
|-------------------------|-----------|
| Республика Башкортостан | 20 |
| Республика Татарстан | 25 |

```
DELETE FROM Rent_for_light
WHERE Regional_coefficient>0.1
```

| Id | Region | N_Month | Unit_cost | Regional_coefficient |
|----|-------------------------|---------|-----------|----------------------|
| 1 | Республика Башкортостан | 1 | 20 | 0.1 |

Синтаксис SELECT

SELECT *column_name1, column_name2, ...*

поля для
вывода

FROM *table_name*

таблица, данные
которой нужно
вывести

WHERE *condition*

условие поиска, возвращает только
строки, соответствующие этому
условию

| Id | Region | N_Month | Unit_cost | Regional_coefficient |
|----|-------------------------|---------|-----------|----------------------|
| 1 | Республика Башкортостан | 1 | 20 | 0.1 |
| 2 | Республика Татарстан | 1 | 25 | 0.2 |

```
SELECT Region , N_Month, Unit_cost , Regional_coefficient  
FROM Rent_for_light  
WHERE Regional_coefficient>0.1
```

| Region | N_Month | Unit_cost | Regional_coefficient |
|----------------------|---------|-----------|----------------------|
| Республика Татарстан | 1 | 25 | 0.2 |

Транзакция

Транзакция – это последовательность операций с данными, выполняющаяся как единое целое.

Транзакции повышают надежность баз данных.



Пример транзакции

таблица «Счет в

банке»

| Код  | Номер счета | Баланс | Код_клиента (FK) |
|---|-------------|--------|------------------|
| 1 | 101 | 1000 | 1 |
| 2 | 102 | 2000 | 2 |
| 3 | 109 | 500 | 4 |

Нужно перевести от одного клиента банка (с номером счета 101) другому клиенту банка (с номером счета 109) денежную сумму в размере 500 руб.

- 1) **UPDATE** Bank_account
 SET Balance = Balance - 500
 WHERE Number_account = 101

- 2) **UPDATE** Bank_account
 SET Balance = Balance + 500
 WHERE Number_account = 109

Транзакции и целостность баз данных

Количество операций, входящих в транзакцию, может быть от одной и более. Разработчик решает, какие команды должны выполняться как одна транзакция, а какие могут быть разбиты на несколько последовательно выполняемых транзакций.

Транзакция обладает следующими важными свойствами (**ACID**), которые гарантируют правильность и надежность работы системы:

1) **A**tomicity (атомарность).

Каждая транзакция в БД должна быть выполнена полностью либо не выполнена совсем. Не допускается частичное выполнение.



2) **C**onsistency

(согласованность) должно быть согласованное состояние БД до и после выполнения транзакции.

3) **I**solation (изолированность).

Результаты транзакции не должны быть видны другим транзакциям, пока она не завершится.



4) **D**urability (устойчивость, долговечность) внесенные в БД в результате выполнения транзакции должны быть зафиксированы.

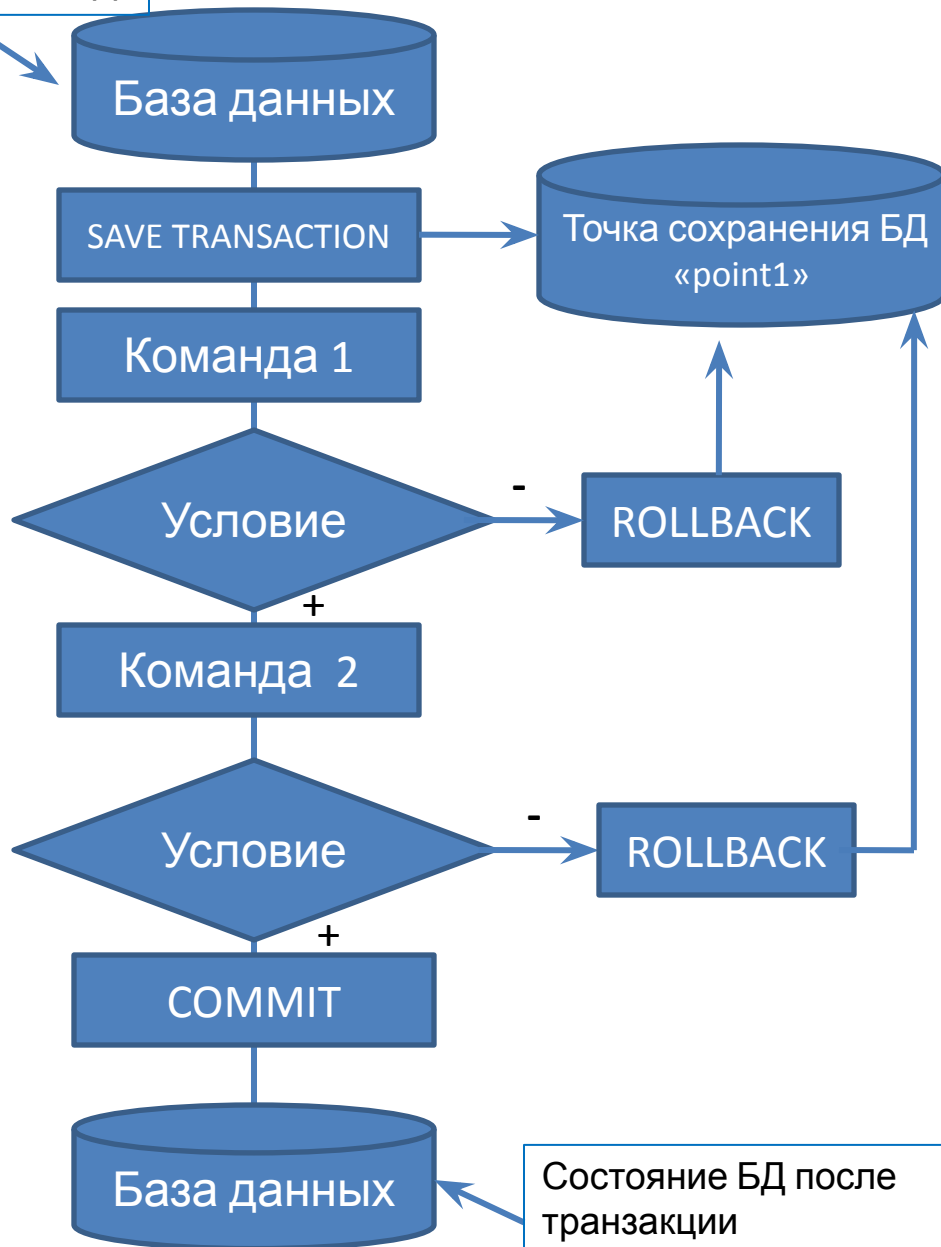


Команды языка управления транзакциями (TCL - Transaction Control Language)

| Команда | Смысл | Действие |
|------------------|---|---|
| SAVE TRANSACTION | Сохранить промежуточную точку выполнения транзакции | Сохранить промежуточное состояние БД, пометить его для того, чтобы можно было в дальнейшем к нему вернуться |
| COMMIT | Завершить транзакцию | Завершить комплексную взаимосвязанную обработку информации, объединенную в транзакцию |
| ROLLBACK | Прерывание транзакции | Отменить изменения, проведенные в ходе выполнения транзакции |

Примеры применения команд TCL

Начальное состояние БД



```
BEGIN TRANSACTION  
SAVE TRANSACTION point1  
UPDATE Bank_account  
SET Balance= Balance - 500  
WHERE Number_account = 101  
IF (@@error != 0)  
ROLLBACK TRANSACTION point1  
UPDATE Bank_account  
SET Balance= Balance + 500  
WHERE Number_account = 109  
IF (@@error != 0)  
ROLLBACK TRANSACTION point1  
COMMIT
```

Состояние БД после транзакции (конечное состояние)

Команды языка управления данными (DCL - Data Control Language)

| Команда | Смысл | Действие |
|---------|--------------------|---|
| GRANT | Предоставить права | Предоставить права доступа на ряд действий над некоторым объектом БД |
| REVOKE | Лишить права | Лишить прав доступа к некоторому объекту или некоторым действиям над объектом |
| DENY | Запретить доступ | Запретить доступ к объектам базы данных |

Примеры применения команд DCL

GRANT SELECT ON Student TO User2;

REVOKE SELECT ON Student TO User2;

DENY CREATE DATABASE, CREATE TABLE TO User2.

Значение NULL

Значение NULL - универсальное значение, не зависящее от типа данных поля. Данное значение

свидетельствует об отсутствии значения у поля, это не то же самое, что число «0».

Поле с значением NULL - это поле, которое было оставлено пустым во время создания записи!

таблица «Информация об

| Код абитуриента  | Фамилия | Имя | Отчество | Дата рождения | Номер телефона | ... |
|---|----------|---------|------------|---------------|----------------|-----|
| 101 | Синицына | Инна | Петровна | 01.01.2000 | 12345678910 | |
| 102 | Егоров | Валерий | Игнатьевич | 01.02.2001 | NULL | |
| 103 | Воронина | Наталья | Игоревна | 11.02.2001 | 34567890123 | |

таблица «Результат экзамена»

| Код  | Код абитуриента | Наименование экзамена | Результат | Номер свидетельства |
|---|-----------------|-----------------------|-----------|---------------------|
| 1 | 101 | ЕГЭ Математика | 89 | 1234567 |
| 2 | 102 | ЕГЭ Математика | 90 | 2334556 |
| 3 | 102 | ЕГЭ Физика | NULL | NULL |
| 4 | 101 | ЕГЭ Физика | NULL | NULL |
| 5 | 101 | ЕГЭ Русский язык | NULL | NULL |

Использование значения NULL в условиях поиска

IS NULL – предикат, применяется для выявления равенства значения некоторого поля неопределенному значению (NULL).

IS NOT NULL– предикат, применяется для выявления неравенства значения некоторого поля неопределенному значению (NULL).

```
1) SELECT column_names
   FROM table_name
   WHERE column_name IS NULL;
```

```
2) SELECT column_names
   FROM table_name
   WHERE column_name IS NOT NULL;
```

Пример 1:

```
SELECT *
   FROM Information
   WHERE Telephone IS NULL;
```

Пример 2:

```
SELECT *
   FROM Information
   WHERE Telephone IS NOT NULL;
```

Ошибка: WHERE Telephone = NULL или WHERE Telephone = NOT NULL

т.к. любая операция сравнения с NULL (даже с самим с собой «NULL = NULL»), в результате сравнения выдает значение UNKNOWN (неизвестность).

Оператор SQL состоит из:

- 1) зарезервированных слов;
- 2) пользовательских названий.

Пользовательские названия могут быть идентификаторами или именами различных объектов базы данных.

Идентификаторы в Transact SQL должны состоять из символов алфавита, цифр или символа «_», начинаться с буквы и не могут содержать пробелы.

Возможно включение других символов (@, #, \$ в СУБД SQL Server и #, \$ в СУБД Oracle).

[] — идентификатор группировки слов в переменную.

Для обращения к таблице или полю таблицы можно указать составное имя:

**Название_БД.имя_владельца.название_таблицы.название_поля или
название_таблицы.название_поля**

Каждая из этих характеристик отделяется от предыдущей точкой:

database.downer.table_name.column_name;

Промежуточные значения – имя владельца можно не указывать, если это не приводит к конфликтам имен.

**Выбор базы данных для
использования:**

USE <название БД>

Например, use Sudent_Ivanov

Комментарии в языке Transact - SQL:

1. /*Текст комментария*/ –для записи многострочных комментариев.
2. --Текст комментария –для однострочных комментариев.

Подзапросы SQL (вложенные SQL запросы)

Вложенный запрос (подзапрос или внутренний запрос) — это запрос, вложенный в другой запрос.

Подзапрос может использоваться:

- в инструкции SELECT;
- в инструкции FROM;
- в условии WHERE.

Подзапрос может быть вложен в инструкции SELECT, INSERT, UPDATE или DELETE, а также в другой подзапрос.

Пример структуры вложенного запроса:

```
SELECT <поле или список полей>  
FROM <таблица или список таблиц>  
WHERE [поле] [[значение] оператор_сравнения | логический_оператор (SELECT <поле>  
FROM <таблица>)]
```

Например, нужно узнать оценки сотрудника Иванова:

```
SELECT *  
FROM Evaluation  
WHERE Cooperator_id =(SELECT Cooperator_id  
FROM Cooperator  
WHERE Surname = 'Иванов')
```


Синтаксис оператора SELECT (продолжение)

`SELECT [ALL | DISTINCT | TOP <число>[PERCENT]] <поле или список полей>`

`FROM <таблица или список таблиц>`

`[WHERE <условие выборки >]`

`[GROUP BY <поле или список полей >]`

`[HAVING <условие выборки для группы строк>]`

`[ORDER BY <поле_1> [ASC | DESC] [, <поле_n > [ASC | DESC]]]`

Таблица

«Продукция»

| Код | Наименование | Производитель | Стоимость за ед. | Количество, шт. |
|-----|--------------|---------------|------------------|-----------------|
| 1 | Мяч | Torneo | 999 | 10 |
| 2 | Лыжи | Fischer | 5900 | 2 |
| 3 | Коньки | Nordway | 999 | 5 |
| 4 | Лыжи | Salomon | 5000 | 8 |
| 5 | Сноуборд | Termit | 8900 | 4 |
| 6 | Лыжи | Madshus | 3600 | 3 |

Нужно вывести список наименований имеющейся продукции:

```
SELECT DISTINCT Product_name AS Наименование  
FROM Product
```



| Наименование |
|--------------|
| Мяч |
| Лыжи |
| Коньки |
| Сноуборд |

Нужно вывести первые три дорогие продукции:

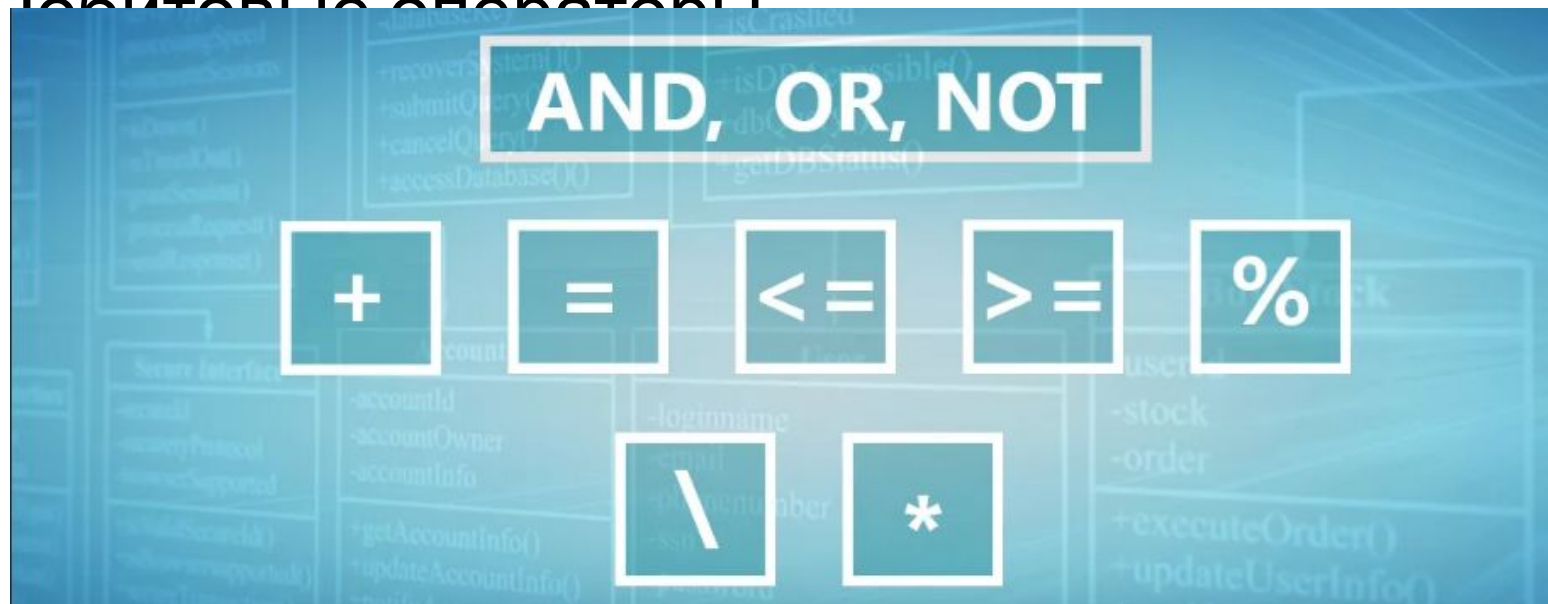
```
SELECT TOP 3 *  
FROM Product  
ORDER BY Price DESC
```



| ID | Product_name | Manufacturer | Price | Number |
|----|--------------|--------------|-------|--------|
| 5 | Сноуборд | Termit | 8900 | 4 |
| 2 | Лыжи | Fischer | 5900 | 2 |
| 4 | Лыжи | Salomon | 5000 | 8 |

Операторы:

1. Арифметические операторы.
2. Операторы присваивания.
3. Операторы сравнения.
4. Логические операторы.
5. Унарные операторы.
6. Побитовые операторы.



Арифметические операторы

Арифметические операторы выполняют математические операции над двумя значениями числовых типов данных или символьных.

Результатом выполнения любой арифметической операции со значением *NULL*, всегда будет *NULL*.

| Арифметический оператор | Действие |
|-------------------------|---|
| + | Сложение |
| - | Вычитание |
| / | Деление |
| * | Умножение |
| % | Остаток от деления. Возвращает остаток от деления в виде целого числа |

Арифметические операторы. Сложение

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | ... |
|----|----------|------|--------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | 3000 | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | |
| 3 | Синицына | Инна | 5000 | |

```
Select Surname, Name, Salary+1000  
From Cooperator
```

| Surname | Name | Отсутствие т имя столбца |
|----------|------|--------------------------------|
| Иванов | Иван | 4000 |
| Сидоров | Петр | 3500 |
| Синицына | Инна | 6000 |

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | Increase | ... |
|----|----------|------|--------|----------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | 3000 | 1000,50 | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | NULL | |
| 3 | Синицына | Инна | 5000 | 2000 | |

```
Select Surname, Name, Salary+ Increase  
From Cooperator
```

| Surname | Name | Отсутствие т имя столбца |
|----------|------|--------------------------------|
| Иванов | Иван | 4000,50 |
| Сидоров | Петр | NULL |
| Синицына | Инна | 7000 |

Операторы присваивания

Оператор присваивания «=» присваивает значение переменной.

В качестве оператора для присваивания псевдонимов таблицам или заголовкам столбцов применяется ключевое слово **AS** (alias).

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | ... |
|----|----------|------|--------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | 3000 | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | |
| 3 | Синицына | Инна | 5000 | |

```
UPDATE Cooperator  
SET Salary=1000
```

| ID | Surname | Name | Salary | ... |
|----|--------------|------|--------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | 1000 | |
| 2 | Сидоров | Петр | 1000 | |
| 3 | Синицын а | Инна | 1000 | |

Базовая таблица после обновления

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | ... |
|----|----------|------|--------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | 3000 | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | |
| 3 | Синицына | Инна | 5000 | |

```
SELECT Surname AS Фамилия, Name AS Имя, Salary AS  
Стипендия  
FROM Cooperator
```

| Фамилия | Имя | Зарплата |
|----------|------|----------|
| Иванов | Иван | 3000 |
| Сидоров | Петр | 2500 |
| Синицына | Инна | 5000 |

Результат выполненного запроса

Операторы сравнения

Операторы сравнения проверяют равенство или неравенство двух выражений. Результатом операции является булево значение – TRUE или FALSE.

СУБД сверяет все значения выбранного столбца с заданным и, если результат сравнения возвращает TRUE – выводит результат.

| Оператор | Описание |
|----------|--|
| = | если левый аргумент равен правому |
| > | если левый аргумент больше правого |
| < | если левый аргумент меньше правого |
| >= | если левый аргумент больше или равен правому |
| <= | если левый аргумент меньше или равен правому |
| <> | если левый аргумент не равен правому |

Операторы сравнения

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | ... |
|----|----------|------|--------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | 3000 | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | |
| 3 | Синицына | Инна | 5000 | |

```
SELECT Surname AS [Фамилия Сотрудника], Name AS [Имя сотрудника]
FROM Cooperator
WHERE Salary >3000
```

| Фамилия сотрудника | Имя сотрудника |
|--------------------|----------------|
| Синицына | Инна |

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | ... |
|----|----------|------|--------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | 3000 | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | |
| 3 | Синицына | Инна | 5000 | |

```
SELECT Surname AS [Фамилия Сотрудника], Name AS [Имя сотрудника]
FROM Cooperator
WHERE Salary >=3000
```

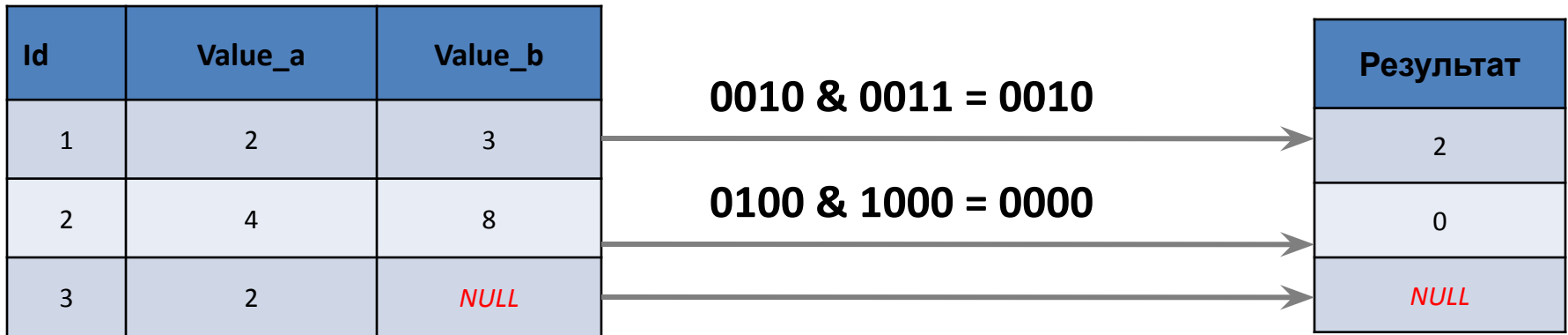
| Фамилия сотрудника | Имя сотрудника |
|--------------------|----------------|
| Иванов | Иван |
| Синицына | Инна |

Побитовые операторы

Побитовые операторы выполняют побитовые действия над двумя выражениями с любым типом данных, относящихся к целочисленному.

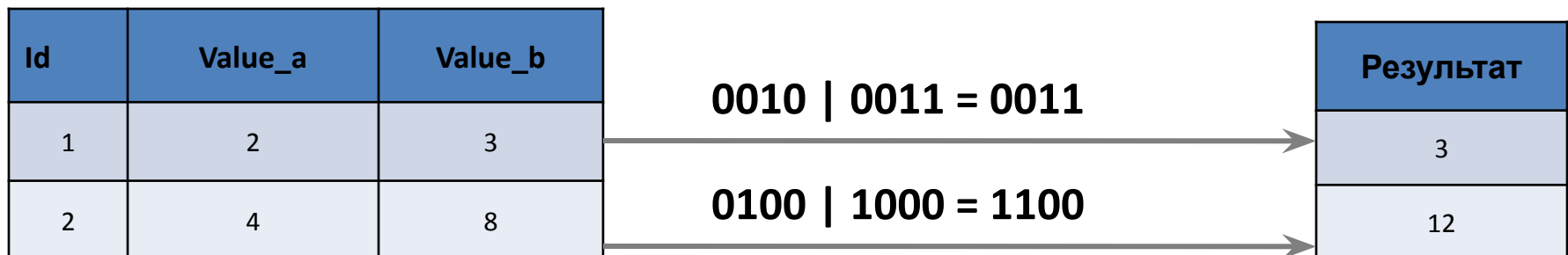
| Оператор | Название | Описание |
|----------|---------------------------|---|
| & | Побитовое И | Если оба бита в определённой позиции равны 1, результат равен 1 |
| | Побитовое ИЛИ | Если хотя бы один бит в определённой позиции равен 1, результат равен 1 |
| ^ | Побитовое исключающее ИЛИ | При разных значениях бит в определённой позиции результат равен 1. |
| ~ | Побитовое НЕ | Меняет значение бита в каждой позиции на противоположное. |

Побитовое И



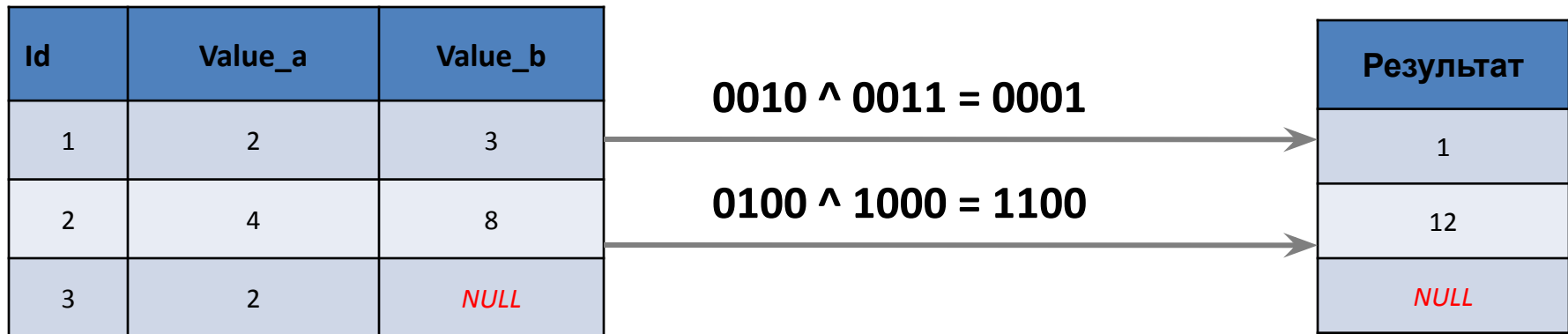
`SELECT Value_a & Value_b AS Результат
FROM Table1`

Побитовое ИЛИ



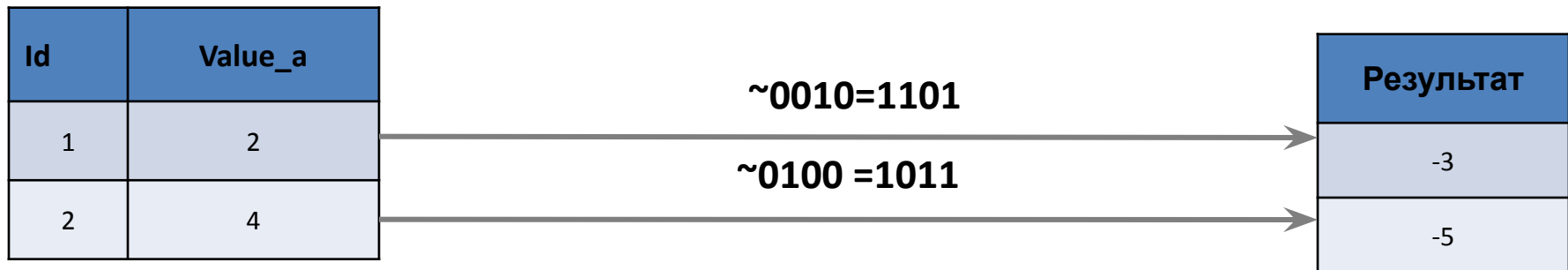
`SELECT Value_a | Value_b AS Результат
FROM Table1`

Побитовое «исключающее ИЛИ»



```
SELECT Value_a ^ Value_b AS Результат  
FROM Table1
```

Побитовое НЕ



```
SELECT ~Value_a AS Результат  
FROM Table1
```

Логические операторы

Логические операторы проверяют истину некоторого условия. Логические операторы возвращают булево значение **TRUE** или **FALSE**.

| Логический оператор | Описание |
|---------------------|--|
| AND | TRUE, если оба булевых выражения дают результат TRUE |
| OR | TRUE, если любое булево выражение равно TRUE |
| NOT | Обращает значение любого другого булева оператора |
| IN | TRUE, если операнд равен одному выражению из списка или одной или нескольким строкам, возвращаемым подзапросом |
| LIKE | TRUE, если операнд совпадает с шаблоном |
| BETWEEN | TRUE, если операнд находится внутри диапазона |
| EXISTS | TRUE, если подзапрос возвращает хотя бы одну строку |
| ALL | TRUE, если весь набор сравнений дает результат TRUE |
| ANY | TRUE, если хотя бы одно сравнение из набора дает результат TRUE |
| SOME | TRUE, если несколько сравнений из набора дают результат TRUE |

Оператор AND (И)

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | City | ... |
|----|--------------|-------|--------|---------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | NULL | Уфа | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | Ишимбай | |
| 3 | Синицын а | Инна | 5000 | Уфа | |
| 4 | Федоров а | Мария | 0 | Сибай | |

Результат

| Фамилия | Имя | Зарплата |
|----------|------|----------|
| Синицына | Инна | 5000 |

```
Select Surname AS Фамилия, Name AS Имя, Salary AS Зарплата  
From Cooperator  
WHERE Salary>0 AND City ='Уфа'
```

Оператор OR (ИЛИ)

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | City | ... |
|----|--------------|-------|-------------|---------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | <i>NULL</i> | Уфа | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | Ишимбай | |
| 3 | Синицын а | Инна | 5000 | Уфа | |
| 4 | Федоров а | Мария | 0 | Сибай | |

Результат

| Фамилия | Имя | Зарплата | Город |
|--------------|-------|-------------|-------|
| Иванов | Иван | <i>NULL</i> | Уфа |
| Синицын а | Инна | 5000 | Уфа |
| Федоров а | Мария | 0 | Сибай |

```
Select Surname AS Фамилия, Name AS Имя, Salary AS Зарплата, City AS Город
From Cooperator
WHERE City = 'Сибай' OR City = 'Уфа'
```

Оператор NOT (НЕ)

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | City | ... |
|----|--------------|-------|--------|---------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | NULL | Уфа | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | Ишимбай | |
| 3 | Синицын а | Инна | 5000 | Уфа | |
| 4 | Федоров а | Мария | 0 | Сибай | |

Результат

| Фамилия | Имя | Зарплата | Город |
|--------------|-------|----------|---------|
| Сидоров | Петр | 2500 | Ишимбай |
| Федоров а | Мария | 0 | Сибай |

```
Select Surname AS Фамилия, Name AS Имя, Salary AS Зарплата, City AS Город
From Cooperator
WHERE NOT City = 'Уфа'
```

Оператор IN

Операторы IN (равен любому из списка) и **NOT IN** (не равен ни одному из списка) используются для сравнения проверяемого значения поля с заданным списком. Этот список значений указывается в скобках справа от оператора IN.

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | City | ... |
|----|--------------|-------|--------|---------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | NULL | Уфа | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | Ишимбай | |
| 3 | Синицын а | Инна | 5000 | Уфа | |
| 4 | Федоров а | Мария | 0 | Сибай | |

Результат

| Фамилия | Имя | Зарплата | Город |
|--------------|-------|----------|-------|
| Иванов | Иван | NULL | Уфа |
| Синицын а | Инна | 5000 | Уфа |
| Федоров а | Мария | 0 | Сибай |

```
Select Surname AS Фамилия, Name AS Имя, Salary AS Зарплата, City AS Город
From Cooperator
WHERE City IN ('Уфа', 'Сибай')
```

Оператор NOT IN

Операторы IN (равен любому из списка) и **NOT IN** (не равен ни одному из списка) используются для сравнения проверяемого значения поля с заданным списком. Этот список значений указывается в скобках справа от оператора IN.

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | City | ... |
|----|--------------|-------|--------|---------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | NULL | Уфа | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | Ишимбай | |
| 3 | Синицын а | Инна | 5000 | Уфа | |
| 4 | Федоров а | Мария | 0 | Сибай | |

Результат

| Фамилия | Имя | Зарплата | Город |
|---------|------|----------|-------------|
| Сидоров | Петр | 2500 | Ишимба й |

```
Select Surname AS Фамилия, Name AS Имя, Salary AS Зарплата, City AS Город
From Cooperator
WHERE NOT City IN ('Уфа', 'Сибай')
```


Оператор LIKE

Оператор **LIKE** просматривает строковые значения полей с целью определения, входит ли заданная в операторе подстрока (образец поиска) в символьную строку-значение проверяемого поля.

Можно применять шаблон искомого образца строки, использующий следующие символы:

- символ подчеркивания «**_**», определяет возможность наличия в указанном месте одного любого символа;
- символ «**%**» допускает присутствие в указанном месте проверяемой строки последовательности любых символов произвольной длины.

Если необходимо включить в образец символы «**_**» или «**%**» для этого с помощью ключевого слова **ESCAPE** нужно определить так называемый escape-символ, чаще для этой цели применяют символы "**@**" или "**~**".

Table. Cooperator

| ID | Surname | Name | Salary | City | ... |
|----|--------------|-------|--------|---------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | NULL | Уфа | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | Ишимбай | |
| 3 | Синицын а | Инна | 5000 | Уфа | |
| 4 | Федоров а | Мария | 0 | Сибай | |

Результат

| Фамилия | Имя | Зарплата |
|----------|------|----------|
| Синицына | Инна | 5000 |

```
Select Surname AS 'Фамилия', Name AS 'Имя', Salary AS 'Зарплата'  
From Cooperator  
WHERE Surname LIKE 'C%' AND Surname NOT LIKE '%@_%' ESCAPE '@'
```

Оператор BETWEEN

Оператор BETWEEN используется для проверки условия вхождения значения поля в заданный интервал, то есть вместо списка значений атрибута этот оператор задает границы его изменения.

Table. Student

| ID | Surname | Name | Salary | City | Birthday | ... |
|----|----------|-------|--------|---------|------------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | NULL | Уфа | 01.01.2004 | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | Ишимбай | 20.01.2003 | |
| 3 | Синицына | Инна | 5000 | Уфа | 3.01.2003 | |
| 4 | Федорова | Мария | 0 | Сибай | 02.02.2004 | |

Результат

| Surname | Name | City | Дата рождения |
|----------|-------|-------|---------------|
| Иванов | Иван | Уфа | 01.01.2004 |
| Федорова | Мария | Сибай | 02.02.2004 |

```
Select Surname AS Фамилия, Name AS Имя, City AS Город, Birthday AS [Дата рождения]
From Student
WHERE Birthday BETWEEN '01.01.2004' AND '31.12.2004'
```

Table. Student

| ID | Surname | Name | Salary | City | Birthday | ... |
|----|----------|-------|--------|---------|------------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | NULL | Уфа | 01.01.2004 | |
| 2 | Сидоров | Петр | 2500 | Ишимбай | 20.01.2003 | |
| 3 | Синицына | Инна | 5000 | Уфа | 3.03.2003 | |
| 4 | Федорова | Мария | 0 | Сибай | 02.02.2004 | |

Результат

| Surname | Name | City | Дата рождения |
|---------|------|---------|---------------|
| Сидоров | Петр | Ишимбай | 20.01.2003 |

```
Select Surname AS Фамилия, Name AS Имя, City AS Город, Birthday AS [Дата рождения]
From Student
WHERE Birthday BETWEEN '01.01.2003' AND '31.01.2003'
```

Оператор ANY (SOME)

Table. Student

| Student_Id | Surname | Name | City | Birthday | ... |
|------------|----------|-------|---------|------------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | Уфа | 01.01.2004 | |
| 2 | Сидоров | Петр | Ишимбай | 20.01.2003 | |
| 3 | Синицына | Инна | Уфа | 3.01.2003 | |
| 4 | Федорова | Мария | Сибай | 02.02.2004 | |

Table. Subject

| Subj_Id | Name | Hour | ... |
|---------|-----------------------|------|-----|
| 1 | Базы Данных | 60 | |
| 2 | Информатика | 40 | |
| 3 | Дискретная математика | 60 | |

Задание: Вывести студентов у которых есть тройки, т.е. есть хотя бы одна тройка

```
SELECT Surname, Name, Birthday
FROM Student s
WHERE Student_Id=ANY(SELECT Student_Id
                      FROM Exam_mark e
                      WHERE s.Student_Id=e.Student_Id AND Mark=3)
```

```
-----
SELECT Surname, Name, Birthday
FROM Student s
WHERE Student_Id IN(SELECT Student_Id
                    FROM Exam_mark e
                    WHERE s.Student_Id=e.Student_Id AND Mark=3)
```

Table. Exam_mark

| ID | Student_Id | Mark | Subj_Id | ... |
|----|------------|------|---------|-----|
| 1 | 1 | 3 | 1 | |
| 2 | 1 | 4 | 2 | |
| 3 | 2 | 5 | 2 | |

Результат

| Surname | Name | Birthday |
|---------|------|------------|
| Иванов | Иван | 01.01.2004 |

Задание: Вывести студентов у которых нет троек, т.е. нет ни одной тройки

```
SELECT Surname, Name, Birthday
FROM Student
WHERE NOT Student_Id=ANY(SELECT Student_Id
                          FROM Exam_mark
                          WHERE Mark=3)
AND Student_Id IN(SELECT Student_Id
                  FROM Exam_mark )
```

Результат

| Surname | Name | Birthday |
|---------|------|------------|
| Сидоров | Петр | 20.01.2003 |

FROM

Оператор ALL

Table. Student

|  Student_Id | Surname | Name | City | Birthday | ... |
|---|----------|-------|---------|------------|-----|
| 1 | Иванов | Иван | Уфа | 01.01.2004 | |
| 2 | Сидоров | Петр | Ишимбай | 20.01.2003 | |
| 3 | Синицына | Инна | Уфа | 3.01.2003 | |
| 4 | Федорова | Мария | Сибай | 02.02.2004 | |

Table. Subject

|  Subj_Id | Name | Hour | ... |
|---|-----------------------|------|-----|
| 1 | Базы Данных | 60 | |
| 2 | Информатика | 40 | |
| 3 | Дискретная математика | 60 | |


Задание: Вывести студентов у которых все оценки отличные, т.е. найти ОТЛИЧНИКОВ

```
SELECT Surname, Name, Birthday
FROM Student s
WHERE 5=All(SELECT Mark
            FROM Exam_mark e
            WHERE s.Student_Id=e.Student_Id)
AND s.Student_Id IN(SELECT Student_Id
                   FROM Exam_mark)
```

Результат

| Surname | Name | Birthday |
|---------|------|------------|
| Сидоров | Петр | 20.01.2003 |

Table. Exam_mark

|  ID | Student_Id | Mark | Subj_Id | ... |
|--|------------|------|---------|-----|
| 1 | 1 | 3 | 1 | |
| 2 | 1 | 4 | 2 | |
| 3 | 2 | 5 | 2 | |
| 4 | 3 | 3 | 2 | |
| 5 | 2 | 5 | 1 | |

Задание: Вывести студентов у которых все оценки выше

```
SELECT Surname, Name, Birthday
FROM Student s
WHERE 3<All(SELECT Mark
            FROM Exam_mark e
            WHERE s.Student_Id=e.Student_Id)
AND s.Student_Id IN(SELECT Student_Id
                   FROM Exam_mark )
```

Результат

| ID | Surname | Name | Birthday |
|----|---------|------|------------|
| 2 | Сидоров | Петр | 20.01.2003 |

Оператор EXISTS

Оператор **EXISTS** возвращает TRUE, если подзапрос возвращает хотя бы одну строку.

Задание: Вывести студентов которые сдавали экзамен

```
SELECT Surname, Name
FROM Student s
WHERE EXISTS (SELECT *
              FROM Exam_mark e
              WHERE s.Student_Id=e.Student_Id)
```

Задание: Вывести студентов у которых есть хоть одна тройка

```
SELECT Surname, Name
FROM Student s
WHERE EXISTS (SELECT e.Student_Id
              FROM Exam_mark e
              WHERE s.Student_Id=e.Student_Id AND e.Mark=3
              GROUP BY e.Student_Id)
```

Задание: Вывести студентов, которые не сдавали экзамены

```
SELECT Surname, Name
FROM Student s
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                  FROM Exam_mark e
                  WHERE s.Student_Id=e.Student_Id)
```

Задание: Вывести студентов у которых все оценки больше тройки

```
SELECT Surname, Name
FROM Student s
WHERE EXISTS (SELECT e.Student_Id
              FROM Exam_mark e
              WHERE s.Student_Id=e.Student_Id
              GROUP BY e.Student_Id
              HAVING MIN(e.Mark)> 3)
```

Унарные операторы

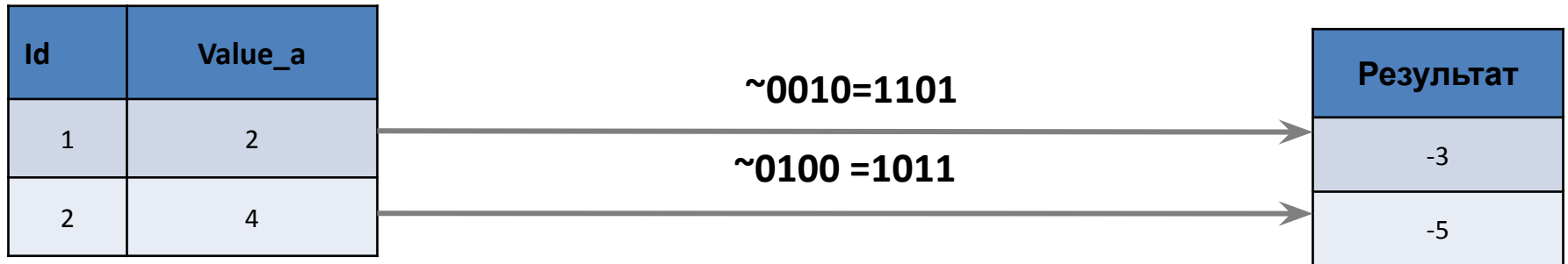
Унарные операторы выполняют операцию над одним выражением любого типа, относящимся к числу.

| Оператор | Действие |
|----------|--|
| + | Числовое значение становится положительным |
| - | Числовое значение становится отрицательным |
| ~ | Побитовое НЕ. Меняет значение бита в каждой позиции на противоположное. |

Примеры, унарные операторы



```
SELECT -Value_a AS Результат  
FROM Table1
```



```
SELECT ~Value_a AS Результат  
FROM Table1
```

Приоритет операторов

1. () – выражения в скобках.
2. +, -, ~ – унарные операторы.
3. *, /, % – арифметические операторы.
4. +, - – арифметические операторы.
5. =, >, <, >=, <=, <> – операторы сравнения.
6. ^ (побитное исключающее ИЛИ), & (побитное И), | (побитное ИЛИ).
7. NOT.
8. AND.
9. ALL, ANY, SOME, BETWEEN, IN, LIKE, OR.
10. = присваивание значения переменной.

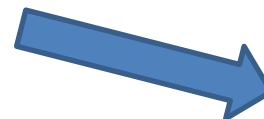
tab. Table1

| Id | a | b |
|----|---|---|
| 1 | 2 | 3 |
| 2 | 4 | 8 |

Пример. Вычислим сумму

```
SELECT a + b * 2 AS ИТОГО  
FROM Table1
```

```
SELECT ( a + b ) * 2 AS  
ИТОГО  
FROM Table1
```



| ИТОГО |
|-------|
| 8 |
| 20 |

| ИТОГО |
|-------|
| 10 |
| 24 |

Задачи

Table. Product

| ID | Product_name | Manufacturer | Price | Number | Date_of_delivery |
|----|--------------|--------------|-------|--------|------------------|
| 1 | Мяч | Torneo | 1000 | 10 | 11.01.2021 |
| 2 | Лыжи | Fischer | 5900 | 1 | 23.12.2020 |
| 3 | Коньки | Nordway | 1499 | 5 | 10.12.2020 |
| 4 | Лыжи | Salomon | 5000 | 8 | 1.12.2020 |
| 5 | Сноуборд | Termit | 8900 | 4 | 18.11.2020 |
| 6 | Лыжи | Madshus | 3000 | 3 | 10.11.2020 |

Какие данные будут получены в результате выполнения запросов? Какие операторы применялись в запросах?

1) SELECT *

FROM Product

WHERE Price<5000 OR NOT(Date_of_delivery<'20.12.2020')

2) SELECT Product_name, Price*Number

FROM Product

WHERE Date_of_delivery BETWEEN '20.12.2020' AND '01.02.2021'

3) SELECT *

FROM Product

WHERE NOT (Number>5) AND Product_name LIKE '_ы%'

4) SELECT Product_name, Price*Number

FROM Product

WHERE (Price*Number)>6000 AND Number IN(1,2,3)

Агрегатные функции

Агрегатные функции выполняют вычисления над значениями группы

| Функция | Описание |
|---------------------|---|
| SUM(поле таблицы) | Возвращает сумму значений |
| AVG(поле таблицы) | Возвращает среднее значение |
| MIN(поле таблицы) | Возвращает минимальное значение |
| MAX(поле таблицы) | Возвращает максимальное значение |
| COUNT(поле таблицы) | Возвращает количество записей без учета значения NULL |
| COUNT(*) | Возвращает количество записей с учетом значения NULL |

Общая структура запроса с агрегатной (или агрегатными) функциями и GROUP BY:
SELECT [<поле или список полей группировки>], <агрегатная функция 1> [, <агрегатная функция n>]

FROM <таблица>

[**GROUP BY** <поле или список полей группировки>]

[**HAVING** <условие выборки для группы строк>]


Агрегатная функция SUM

Table. Product

| ID | Product_name | Manufacturer | Price | Number |
|----|--------------|--------------|-------|--------|
| 1 | Мяч | Torneo | 999 | 10 |
| 2 | Лыжи | Fischer | 5900 | 2 |
| 3 | Коньки | Nordway | 1499 | 5 |
| 4 | Лыжи | Salomon | 5000 | 8 |
| 5 | Сноуборд | Termit | 8900 | NULL |
| 6 | Лыжи | Madshus | 3600 | 3 |

Посчитать сколько всего продукции в магазине:


```
SELECT SUM(Number) AS Сумма  
FROM Product
```



| Сумма |
|-------|
| 28 |

Посчитать на какую сумму, по каждому наименованию, имеется продукции в магазине:

```
SELECT Product_name AS 'Наименование продукции', SUM(Price* Number) AS Сумма  
FROM Product  
GROUP BY Product_name
```



| Наименование | Сумма |
|--------------|-------|
| Мяч | 9990 |
| Лыжи | 62600 |
| Коньки | 7495 |
| Сноуборд | NULL |

$(5900*2)+(5000*8)+(3600*3)$

WHERE Price IS NOT NULL AND Number IS NOT NULL

Агрегатная функция AVG

Table. Product

| ID | Product_name | Manufacturer | Price | Number |
|----|--------------|--------------|-------|--------|
| 1 | Мяч | Torneo | 999 | 10 |
| 2 | Лыжи | Fischer | 5900 | 2 |
| 3 | Коньки | Nordway | 1499 | 5 |
| 4 | Лыжи | Salomon | 5000 | 8 |
| 5 | Сноуборд | Termit | 8900 | NULL |
| 6 | Лыжи | Madshus | NULL | 3 |

Вычислить среднюю цену продукции в магазине:

```
SELECT AVG(Price) AS 'Средняя цена'  
FROM Product
```

Средняя цена

4316

Вывести продукцию, средняя цена которых по каждому наименованию превышает значение 1000:

```
SELECT Product_name AS 'Наименование продукции', AVG(Price) AS 'Средняя цена'  
FROM Product  
GROUP BY Product_name  
HAVING AVG(Price) > 1000
```

| Наименование | Средняя цена |
|--------------|--------------|
| Лыжи | 5450 |
| Коньки | 1499 |
| Сноуборд | 8900 |

$(5900+5000)/2$

Агрегатные функции MAX, MIN

Table. Product

| ID | Product_name | Manufacturer | Price | Number |
|----|--------------|--------------|-------|--------|
| 1 | Мяч | Torneo | 999 | 10 |
| 2 | Лыжи | Fischer | 5900 | 2 |
| 3 | Коньки | Nordway | 1499 | 2 |
| 4 | Лыжи | Salomon | 5000 | 8 |
| 5 | Сноуборд | Termit | 8900 | 4 |
| 6 | Лыжи | Madshus | NULL | 3 |

Вывести информацию о продукции, которой меньше всего на складе:

```
SELECT *  
FROM Product  
WHERE Number =(SELECT MIN(Number)  
FROM Product)
```



| ID | Product_name | Manufacturer | Price | Number |
|----|--------------|--------------|-------|--------|
| 2 | Лыжи | Fischer | 5900 | 2 |
| 3 | Коньки | Nordway | 1499 | 2 |

Вывести максимальную и минимальную цену по каждому наименованию продукции, а также посчитать разницу в цене между ними:

```
SELECT Product_name AS 'Наименование продукции', MIN(Price) AS 'Минимальная цена', MAX(Price) AS 'Максимальная цена', (MAX(Price) - MIN(Price)) AS 'Разница'
```

```
FROM Product
```

```
GROUP BY Product_name
```

```
ORDER BY 2
```



| Наименование | Минимальная цена | Максимальная цена | Разница |
|--------------|------------------|-------------------|---------|
| Мяч | 999 | 999 | 0 |
| Коньки | 1499 | 1499 | 0 |
| Лыжи | 5000 | 5900 | 900 |
| Сноуборд | 8900 | 8900 | 0 |

Агрегатная функция COUNT

Table. Product

| ID | Product_name | Manufacturer | Price | Number | Date_of_delivery |
|----|--------------|--------------|-------|--------|------------------|
| 1 | Мяч | Torneo | 999 | 10 | 01.02.2021 |
| 2 | Лыжи | Fischer | 5900 | 2 | 02.02.2021 |
| 3 | Коньки | Nordway | 1499 | 5 | 21.01.2021 |
| 4 | Лыжи | Salomon | 5000 | 8 | 20.01.2021 |
| 5 | Сноуборд | Termit | 8900 | 4 | 11.01.2021 |
| 6 | Лыжи | Madshus | NULL | 3 | 11.01.2021 |

Варианты применения функции:

- 1) COUNT(поле)
- 2) COUNT(DISTINCT поле)
- 3) COUNT(*)

Посчитать количество различных наименований продукции:

```
SELECT COUNT(DISTINCT Product_name) AS 'Количество наименований'  
FROM Product
```



Количество наименований

4

Посчитать количество поставок в январе 2021 года:

```
SELECT COUNT(DISTINCT Date_of_delivery) AS 'Количество поставок'  
FROM Product  
WHERE Date_of_delivery BETWEEN '01/01/2021' AND '31/01/2021'
```



Количество поставок

3

```
SELECT COUNT(Price) AS 'Количество без учета NULL', COUNT(*) AS 'Количество с учетом NULL'
```

```
FROM Product
```



Количество без учета NULL

5

Количество с учетом NULL

6

Многотабличные запросы

Table Cooperator

| Coop_id | Surname | Name | Birthday | Dept_id |
|---------|----------|------|------------|---------|
| 1 | Иванов | Иван | 01.01.1990 | 100 |
| 2 | Сидоров | Петр | 01.03.1995 | 101 |
| 3 | Синицына | Инна | 21.05.1990 | 101 |

Table Department

| Dept_id | Name | Telephone |
|---------|----------------------|-----------|
| 100 | Администрация | 12345 |
| 101 | Информационный отдел | 54321 |

```
SELECT coop.Coop_id , coop.Surname, coop.Name, dep.Dept_id ,dep.Name  
FROM Cooperator coop, Department dep
```

**Неверный
результат**

| Coop_id | Surname | Name | Dept_id | Name |
|---------|----------|------|---------|-------------------------|
| 1 | Иванов | Иван | 100 | Администрация |
| 2 | Сидоров | Петр | 100 | Администрация |
| 3 | Синицына | Инна | 100 | Администрация |
| 1 | Иванов | Иван | 101 | Информационный отдел |
| 2 | Сидоров | Петр | 101 | Информационный отдел |
| 3 | Синицына | Инна | 101 | Информационный отдел |


Многотабличные запросы

Table Cooperator


| Coop_id | Surname | Name | Birthday | Dept_id |
|---------|----------|------|------------|---------|
| 1 | Иванов | Иван | 01.01.1990 | 100 |
| 2 | Сидоров | Петр | 01.03.1995 | 101 |
| 3 | Синицына | Инна | 21.05.1990 | 101 |

Table Department

| Dept_id | Name | Telephone |
|---------|-------------------------|-----------|
| 100 | Администрация | 12345 |
| 101 | Информационный отдел | 54321 |



```
SELECT coop.Surname, coop.Name, dep.Dept_id ,dep.Name
FROM Cooperator coop, Department dep
WHERE coop.Dept_id =dep.Dept_id
```



**Верный
результат**

| Surname | Name | Dept_id | Name |
|----------|------|---------|-------------------------|
| Иванов | Иван | 100 | Администрация |
| Сидоров | Петр | 101 | Информационный отдел |
| Синицына | Инна | 101 | Информационный отдел |

Многотабличные запросы, оператор соединения JOIN

Ключевое слово **JOIN** в SQL используется при построении запросов на выборку, обновление и удаление.

JOIN позволяет соединить поля из нескольких таблиц в одну таблицу вывода. Соединение временное и целостность таблиц не нарушает.

Существуют следующие типы оператора **JOIN**:

1. INNER JOIN (INNER обычно опускается);
2. OUTER JOIN (OUTER обычно опускается)
 - 1) LEFT JOIN;
 - 2) RIGHT JOIN;
 - 3) FULL JOIN.

Синтаксис:

1. JOIN: <левая_таблица> **JOIN** <правая_таблица> **ON** <условия_соединения>
2. LEFT JOIN: <левая_таблица> **LEFT JOIN** <правая_таблица> **ON** <условия_соединения>
3. RIGHT JOIN: <левая_таблица> **RIGHT JOIN** <правая_таблица> **ON** <условия_соединения>
4. FULL JOIN: <левая_таблица> **FULL JOIN** <правая_таблица> **ON** <условия_соединения>
5. CROSS JOIN: <левая_таблица> **CROSS JOIN** <правая_таблица>

Оператор соединения INNER JOIN

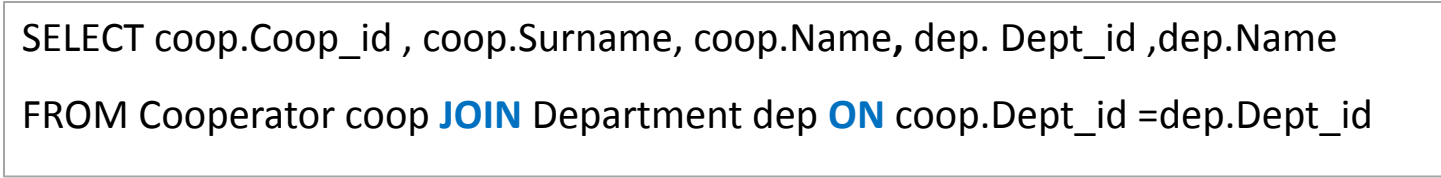
Задание: нужно вывести сотрудников и названия отделов за которыми они закреплены.

Table Cooperator

| Coop_id | Surname | Name | Birthday | Dept_id |
|---------|----------|---------|------------|---------|
| 1 | Иванов | Иван | 01.01.1990 | 100 |
| 2 | Сидоров | Петр | 01.03.1995 | 101 |
| 3 | Синицына | Инна | 21.05.1990 | 101 |
| 4 | Егоров | Валерий | 12.01.1991 | NULL |
| 5 | Воронина | Наталья | 23.02.1993 | 103 |

Table Department

| Dept_id | Name | Telephone |
|---------|----------------------|-----------|
| 100 | Администрация | 12345 |
| 101 | Информационный отдел | 54321 |
| 102 | Проектный отдел | 23431 |
| 103 | Отдел кадров | 45673 |



```
SELECT coop.Coop_id , coop.Surname, coop.Name, dep. Dept_id ,dep.Name  
FROM Cooperator coop JOIN Department dep ON coop.Dept_id =dep.Dept_id
```

Результат



| Coop_id | Surname | Name | Dept_id | Name |
|---------|----------|---------|---------|----------------------|
| 1 | Иванов | Иван | 100 | Администрация |
| 2 | Сидоров | Петр | 101 | Информационный отдел |
| 3 | Синицына | Инна | 101 | Информационный отдел |
| 5 | Воронина | Наталья | 103 | Отдел кадров |

Оператор соединения LEFT OUTER JOIN

Задание: нужно вывести данные по всем сотрудникам, чтобы сформировать список, например, для начисления ЗП. В список должны быть включены все сотрудники, даже если они на текущий момент не закреплены к конкретному отделу.

Table Cooperator

| Coop_id | Surname | Name | Birthday | Dept_id |
|---------|----------|---------|------------|---------|
| 1 | Иванов | Иван | 01.01.1990 | 100 |
| 2 | Сидоров | Петр | 01.03.1995 | 101 |
| 3 | Синицына | Инна | 21.05.1990 | 101 |
| 4 | Егоров | Валерий | 12.01.1991 | NULL |
| 5 | Воронина | Наталья | 23.02.1993 | 103 |

Table Department

| Dept_id | Name | Telephone |
|---------|----------------------|-----------|
| 100 | Администрация | 12345 |
| 101 | Информационный отдел | 54321 |
| 102 | Проектный отдел | 23431 |
| 103 | Отдел кадров | 45678 |

```
SELECT coop.Coop_id , coop.Surname, coop.Name, dep.Dept_id ,dep.Name  
FROM Cooperator coop LEFT JOIN Department dep ON coop.Dept_id =dep.Dept_id
```

Результат

| Coop_id | Surname | Name | Dept_id | Name |
|---------|----------|---------|---------|----------------------|
| 1 | Иванов | Иван | 100 | Администрация |
| 2 | Сидоров | Петр | 101 | Информационный отдел |
| 3 | Синицына | Инна | 101 | Информационный отдел |
| 4 | Егоров | Валерий | NULL | NULL |
| 5 | Воронина | Наталья | 103 | Отдел кадров |

Оператор соединения RIGHT OUTER JOIN

Задание: выяснить, какие отделы еще не сформированы, т.е. определить отделы, в которых еще нет

СОТРУДНИКОВ.
Table Cooperator

| Coop_id | Surname | Name | Birthday | Dept_id |
|---------|----------|---------|------------|---------|
| 1 | Иванов | Иван | 01.01.1990 | 100 |
| 2 | Сидоров | Петр | 01.03.1995 | 101 |
| 3 | Синицына | Инна | 21.05.1990 | 101 |
| 4 | Егоров | Валерий | 12.01.1991 | NULL |
| 5 | Воронина | Наталья | 23.02.1993 | 103 |

Table Department

| Dept_id | Name | Telephone |
|---------|----------------------|-----------|
| 100 | Администрация | 12345 |
| 101 | Информационный отдел | 54321 |
| 102 | Проектный отдел | 23431 |
| 103 | Отдел кадров | 45678 |

```
SELECT Coop_id , coop.Surname, coop.Name, dep.Dept_id ,dep.Name  
FROM Cooperator coop RIGHT JOIN Department dep ON coop.Dept_id =dep.Dept_id
```

Результат

| Coop_id | Surname | Name | Dept_id | Name |
|---------|----------|---------|---------|----------------------|
| 1 | Иванов | Иван | 100 | Администрация |
| 2 | Сидоров | Петр | 101 | Информационный отдел |
| 3 | Синицына | Инна | 101 | Информационный отдел |
| NULL | NULL | NULL | 102 | Проектный отдел |
| 5 | Воронина | Наталья | 103 | Отдел кадров |

Оператор соединения FULL OUTER JOIN

Задание: нужно получить все данные по сотрудникам и все данные по имеющимся

отделам.

Table Cooperator

Table Department

| Coop_id | Surname | Name | Birthday | Dept_id |
|---------|----------|---------|------------|---------|
| 1 | Иванов | Иван | 01.01.1990 | 100 |
| 2 | Сидоров | Петр | 01.03.1995 | 101 |
| 3 | Синицына | Инна | 21.05.1990 | 101 |
| 4 | Егоров | Валерий | 12.01.1991 | NULL |
| 5 | Воронина | Наталья | 23.02.1993 | 103 |

| Dept_id | Name | Telephone |
|---------|----------------------|-----------|
| 100 | Администрация | 12345 |
| 101 | Информационный отдел | 54321 |
| 102 | Проектный отдел | 23431 |
| 103 | Отдел кадров | 45678 |

```
SELECT Coop_id , coop.Surname, coop.Name, dep.Dept_id ,dep.Name  
FROM Cooperator coop FULL JOIN Department dep ON coop.Dept_id =dep.Dept_id
```

Результат

| Coop_id | Surname | Name | Dept_id | Name |
|---------|----------|---------|---------|----------------------|
| 1 | Иванов | Иван | 100 | Администрация |
| 2 | Сидоров | Петр | 101 | Информационный отдел |
| 3 | Синицына | Инна | 101 | Информационный отдел |
| 4 | Егоров | Валерий | NULL | NULL |
| 5 | Воронина | Наталья | 103 | Отдел кадров |
| NULL | NULL | NULL | 102 | Проектный отдел |

Оператор соединения CROSS JOIN

Задание: нужно вывести все возможные варианты пошива моделей одежды с имеющимися материалами.

Table. Fabric

| Fabric_id | Color | Kind_fabric |
|-----------|--------|-------------|
| 1 | синий | драп |
| 2 | желтый | хлопок |

Table. model_of_clothes

| Model_id | Model_of_clothes |
|----------|------------------|
| 1 | юбка |
| 2 | брюки |



Select *
From Fabric **CROSS JOIN** Model_of_clothes

The diagram shows a central box containing the SQL query. Two blue curved arrows point from the two source tables above towards the query box. A large blue arrow points downwards from the query box to the result table.

Результ
ат

| Fabric_id | Color | Kind_fabric | Model_id | Model_of_clothes |
|-----------|--------|-------------|----------|------------------|
| 1 | синий | драп | 1 | юбка |
| 2 | желтый | хлопок | 1 | юбка |
| 1 | синий | драп | 2 | брюки |
| 2 | желтый | хлопок | 2 | брюки |

Типы данных MS SQL Server

Числовые типы данных:

BIT: хранит значение 0 или 1. Фактически является аналогом булевого типа в языках программирования. Занимает 1 байт.

TINYINT: хранит числа от 0 до 255. Занимает 1 байт. Хорошо подходит для хранения небольших чисел.

SMALLINT: хранит числа от -32 768 до 32 767. Занимает 2 байта

INT: хранит числа от -2 147 483 648 до 2 147 483 647. Занимает 4 байта. Наиболее используемый тип для хранения чисел.

BIGINT: хранит очень большие числа от -9 223 372 036 854 775 808 до 9 223 372 036 854 775 807, которые занимают в памяти 8 байт.

DECIMAL[(p , s)] и **NUMERIC[(p , s)]**: числа с фиксированной точностью и масштабом. При использовании максимальной точности числа могут принимать значения в диапазоне от $-10^{38}+1$ до $10^{38}-1$.

Синонимами типа DECIMAL по стандарту ISO является тип DEC(p, s).

Тип NUMERIC функционально эквивалентен типу DECIMAL.

p (точность) – максимальное общее число хранимых десятичных разрядов. Это число включает символы слева и справа от десятичной запятой. Точность должна быть значением в диапазоне от 1 до максимум 38. Точность по умолчанию составляет 18.

s (масштаб) – максимальное число хранимых десятичных разрядов справа от десятичной запятой. Это число отнимается от p для определения максимального количества цифр слева от десятичной запятой. Масштаб должен иметь значение от 0 до p и может быть указан только при заданной точности. По умолчанию масштаб принимает значение 0, поэтому $0 \leq s \leq p$. Максимальный размер хранилища зависит от точности.

В зависимости от количества чисел после запятой переменная типа Decimal может занимать от 5 до 17 байт.

| Точность | Байты хранилища |
|----------|-----------------|
| 1–9 | 5 |
| 10–19 | 9 |
| 20–28 | 13 |
| 29–38 | 17 |

Занимает 4 байта. Эквивалентен типу DECIMAL(10,4).

Занимает 4 байта. Эквивалентен типу DECIMAL(10,4).

MONEY: хранит дробные значения от -922 337 203 685 477.5808 до 922 337 203 685 477.5807. Представляет денежные величины и занимает 8 байт. Эквивалентен типу DECIMAL(19,4).

FLOAT: хранит числа от $-1.79E+308$ до $1.79E+308$. Занимает от 4 до 8 байт в зависимости от дробной части.

Может иметь форму определения в виде FLOAT(n), где n представляет число бит, которые используются для хранения десятичной части числа (мантиссы). По умолчанию n = 53.

| Значение n | Точность | Объем памяти |
|------------|-----------|--------------|
| 1-24 | 7 цифр | 4 байта |
| 25-53 | 15 знаков | 8 байт |

т 4 байта. Эквивалентен типу FLOAT(24).

Типы данных MS SQL Server

Типы данных, представляющие дату и время:

DATE: ГГГГ-ММ-ДД. Хранит даты от 1 января 0001 года до 31 декабря 9999 года. Занимает 3 байта.

DATETIME: хранит даты и время от 01/01/1753 до 31/12/9999. Занимает 8 байт.

DATETIME2: ГГГГ-ММ-ДД чч:мм:сс[.доли секунды], хранит даты и время в диапазоне от 01/01/0001 00:00:00.0000000 до 31/12/9999 23:59:59.9999999.

Занимает от 6 до 8 байт в зависимости от точности времени.

Может иметь форму DATETIME2(n), где n представляет количество цифр от 0 до 7 в дробной части секунд.

SMALLDATETIME: хранит даты и время в диапазоне от 01/01/1900 до 06/06/2079, то есть ближайшие даты. Занимает от 4 байта.

DATETIMEOFFSET: хранит даты и время в диапазоне от 0001-01-01 до 9999-12-31. Сохраняет детальную информацию о времени с точностью до 100 наносекунд. Занимает 10 байт.

TIME: хранит время в диапазоне от 00:00:00.0000000 до 23:59:59.9999999. Занимает от 3 до 5 байт.

Может иметь форму TIME(n), где n представляет количество цифр от 0 до 7 в дробной части секунд

Типы данных MS SQL Server

Строковые типы данных:

CHAR: хранит строку длиной от 1 до 8 000 символов. На каждый символ выделяет по 1 байту. Не подходит для многих языков, так как хранит символы не в кодировке Unicode. Количество символов, которое может хранить столбец, передается в скобках. Например, для столбца с типом CHAR(10) будет выделено 10 байт. И если мы сохраним в столбце строку менее 10 символов, то она будет дополнена пробелами.

VARCHAR: хранит строку. На каждый символ выделяется 1 байт. Можно указать конкретную длину для столбца - от 1 до 8 000 символов, например, VARCHAR(10). Если строка должна иметь больше 8000 символов, то задается размер MAX, а на хранение строки может выделяться до 2 Гб: VARCHAR(MAX).

Не подходит для многих языков, так как хранит символы не в кодировке Unicode.

В отличие от типа CHAR если в столбец с типом VARCHAR(10) будет сохранена строка в 5 символов, то в столбце будет сохранено именно пять символов.

NCHAR: хранит строку в кодировке Unicode длиной от 1 до 4 000 символов. На каждый символ выделяется 2 байта. Например, NCHAR(15)

NVARCHAR: хранит строку в кодировке Unicode. На каждый символ выделяется 2 байта. Можно задать конкретный размер от 1 до 4 000 символов: . Если строка должна иметь больше 4000 символов, то задается размер MAX, а на хранение строки может выделяться до 2 Гб.

Еще два типа **TEXT** и **NTEXT** являются устаревшими и поэтому их не рекомендуется использовать. Вместо них применяются VARCHAR и NVARCHAR соответственно.

Типы данных MS SQL Server

Бинарные типы данных:

BINARY: хранит бинарные данные в виде последовательности от 1 до 8 000 байт.

VARBINARY: хранит бинарные данные в виде последовательности от 1 до 8 000 байт, либо до $2^{31}-1$ байт при использовании значения MAX (VARBINARY(MAX)).

Еще один бинарный тип - тип IMAGE является устаревшим, и вместо него рекомендуется применять тип VARBINARY.

Остальные типы данных:

UNIQUEIDENTIFIER: уникальный идентификатор GUID (по сути строка с уникальным значением), который занимает 16 байт.

TIMESTAMP: некоторое число, которое хранит номер версии строки в таблице. Занимает 8 байт. В новых версиях СУБД заменен на rowversion.

CURSOR: представляет набор строк.

HIERARCHYID: представляет позицию в иерархии.

SQL_VARIANT: может хранить данные любого другого типа данных T-SQL.

XML: хранит документы XML или фрагменты документов XML. Занимает в памяти до 2 Гб.

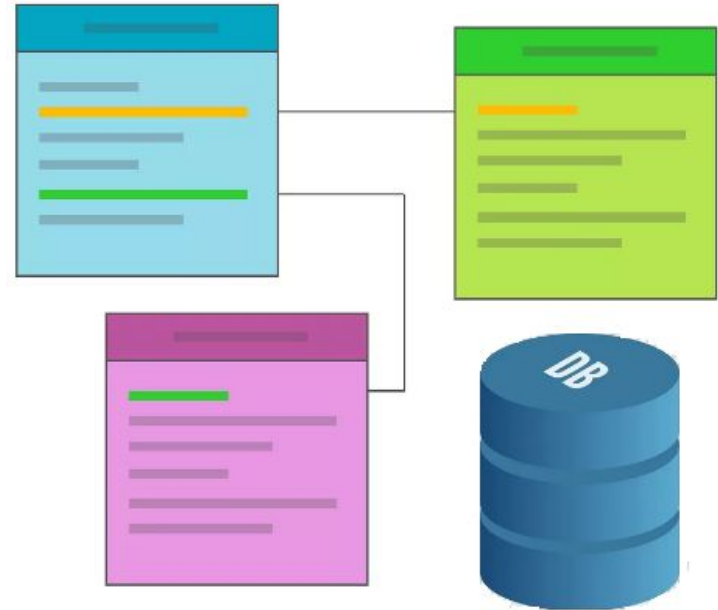
TABLE: представляет определение таблицы.

GEOGRAPHY: хранит географические данные, такие как широта и долгота.

GEOMETRY: хранит координаты местонахождения на плоскости.

Проектирование баз данных

Проектирование баз данных — процесс разработки схемы базы данных и определения необходимых ограничений целостности.



Основные задачи:

- 1) Сохранить необходимые данные о конкретной предметной области.
- 2) Получить данные по всем необходимым запросам.
- 3) Сократить избыточность дублирования данных.
- 4) Обеспечить целостности данных.

Проблемы, возникающие при проектировании БД

Нужно добавить новый отдел, а сотрудников пока не набрали=> **аномалия добавления.**

Т.к. чтобы добавить новый отдел без сотрудника нужно будет присвоить значение NULL в соответствующей строке поля *Табельный номер сотрудника*, но так как поле *Табельный номер сотрудника* является первичным ключом отношения, СУБД отклонит попытку добавления такой записи.

При изменении названия отдела или номера телефона => **аномалия модификации.**

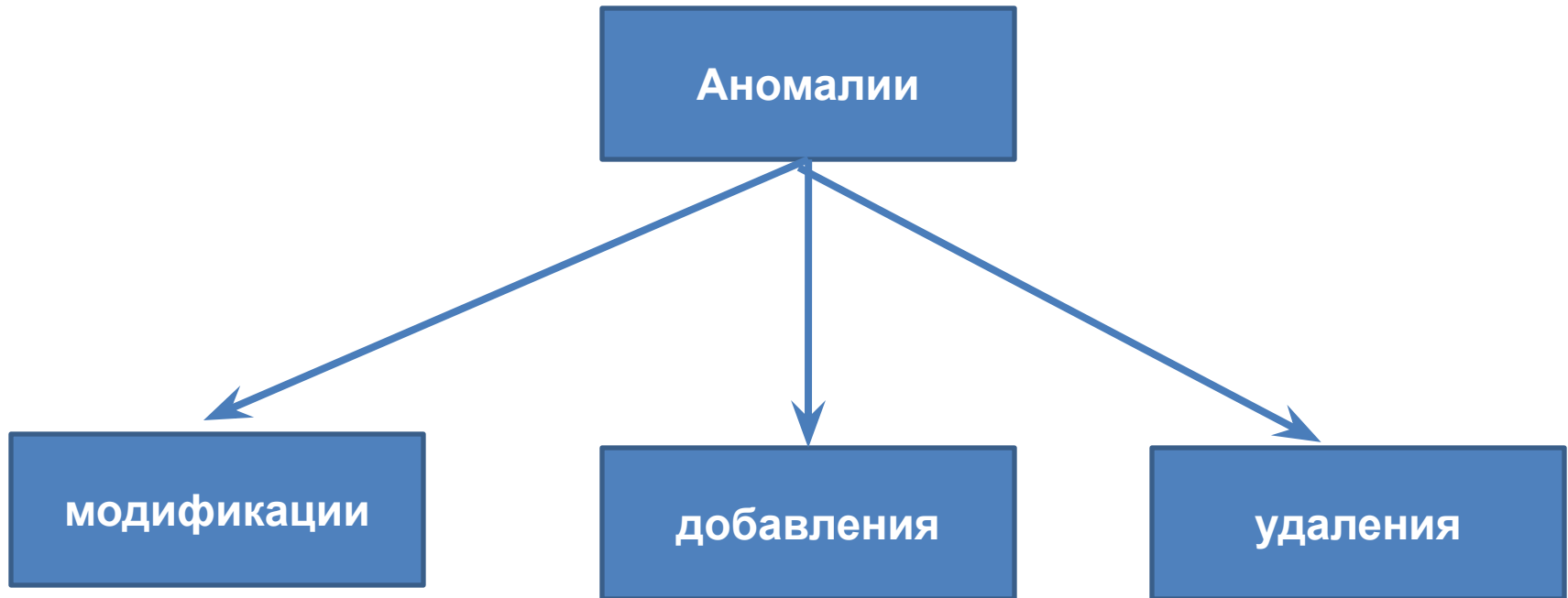
Если в отделе работает всего один сотрудник и он увольняется => **аномалия удаления.**

Таблица «Сотрудник

| Табельный номер сотрудника (РК) | Фамилия | Имя | Отчество | Отдел | Телефон отдела |
|---------------------------------|----------|---------|------------|----------------------|----------------|
| 1 | Иванов | Иван | Иванович | Администрация | 12345 |
| 2 | Сидоров | Петр | Петрович | Информационный отдел | 54321 |
| 3 | Синицына | Инна | Петровна | Отдел кадров | 23431 |
| 4 | Егоров | Валерий | Игнатьевич | Проектный отдел | 45673 |
| 5 | Воронина | Наталья | Игоревна | Отдел кадров | 23431 |

Аномалии в таблицах БД

При неправильно спроектированной схеме реляционной БД могут возникнуть аномалии при выполнении операций модификации, добавления, удаления данных.



Решение проблемы



таблица «Сотрудник отдела»

| Табельный номер сотрудника (РК) | Фамилия | Имя | Отчество | Отдел | Телефон отдела |
|---------------------------------|----------|---------|------------|----------------------|----------------|
| 1 | Иванов | Иван | Иванович | Администрация | 12345 |
| 2 | Сидоров | Петр | Петрович | Информационный отдел | 54321 |
| 3 | Синицына | Инна | Петровна | Отдел кадров | 23431 |
| 4 | Егоров | Валерий | Игнатьевич | Проектный отдел | 45673 |
| 5 | Воронина | Наталья | Игоревна | Отдел кадров | 23431 |



таблица

«Сотрудник»

| Код (РК) | Табельный номер сотрудника | Фамилия | Имя | Отчество | Код отдела (FK) |
|----------|----------------------------|----------|---------|------------|-----------------|
| 1 | 1 | Иванов | Иван | Иванович | 100 |
| 2 | 2 | Сидоров | Петр | Петрович | 101 |
| 3 | 3 | Синицына | Инна | Петровна | 102 |
| 4 | 4 | Егоров | Валерий | Игнатьевич | 103 |
| 5 | 5 | Воронина | Наталья | Игоревна | 102 |

таблица

«Отдел»

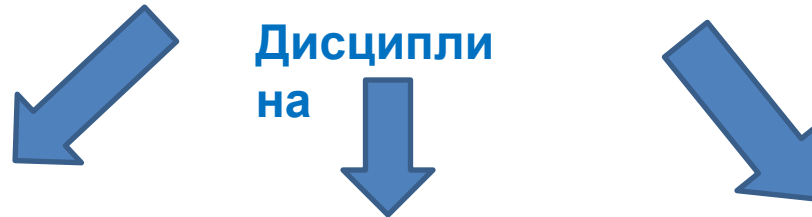
| Код отдела (РК) | Отдел | Телефон отдела |
|-----------------|----------------------|----------------|
| 100 | Администрация | 12345 |
| 101 | Информационный отдел | 54321 |
| 102 | Отдел кадров | 23431 |
| 103 | Проектный отдел | 45673 |

Проектирование баз данных

Нормализация – это процесс преобразования отношения в состояние, обеспечивающее лучшие условия выборки, добавления, изменения и удаления данных.

Цель: устранение избыточности данных в базе данных.

Не допускается наличие в таблице полей, названия которых входят в одно множество допустимых значений => не эффективная таблица.



| Код | Семестр | Математика, часы | Физика, часы | Физическая культура, часы |
|-----|---------|------------------|--------------|---------------------------|
| 11 | 1 | 60 | 46 | 42 |
| 12 | 2 | 62 | 36 | 32 |
| 13 | 3 | 54 | 56 | 40 |

Пример, таблица «Учебный план ВУЗа»

Проектирование баз данных

таблица «Учебный план ВУЗа»

| Код | Семестр | Математика, часы | Физика, часы | Физическая культура, часы |
|-----|---------|------------------|--------------|---------------------------|
| 11 | 1 | 60 | 46 | 42 |
| 12 | 2 | 62 | 36 | 32 |
| 13 | 3 | 54 | 56 | 40 |



| Код | Дисциплина | Часы | Семестр |
|-----|---------------------|------|---------|
| 11 | Математика | 60 | 1 |
| 12 | Физика | 62 | 1 |
| 13 | Физическая культура | 64 | 1 |
| 14 | Математика | 46 | 2 |
| 15 | Физика | 36 | 2 |
| 16 | Математика | 56 | 3 |
| 17 | Физика | 42 | 3 |
| 18 | Физическая культура | 32 | 2 |
| 19 | Физическая культура | 40 | 3 |

Вопрос:
какие
аномалии
могут
возникнуть
в данной
таблице?

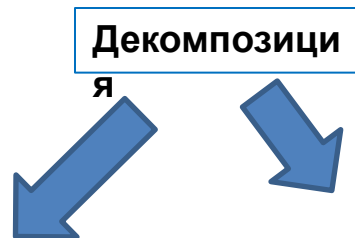
Появляется избыточность данных => что можно предпринять? (см. следующий слайд)

| Код | Дисциплина | Часы | Семестр |
|-----|---------------------|------|---------|
| 11 | Математика | 60 | 1 |
| 12 | Физика | 62 | 1 |
| 13 | Физическая культура | 64 | 1 |
| 14 | Математика | 46 | 2 |
| 15 | Физика | 36 | 2 |
| 16 | Математика | 56 | 3 |
| 17 | Физика | 42 | 3 |
| 18 | Физическая культура | 32 | 2 |
| 19 | Физическая культура | 40 | 3 |

таблица
«Учебный
план
ВУЗа»

Вопросы:

- 1) Сколько таблиц будет получено в результате декомпозиции. С какими полями?
- 2) Какой вид связи будет между таблицами?



| Код (РК) | Дисциплина |
|----------|---------------------|
| 11 | Математика |
| 12 | Физика |
| 13 | Физическая культура |

таблица

«Дисциплина»

таблица «Учебный план
ВУЗа»

| Код (РК) | Код Дисциплины (FK) | Часы | Семестр |
|----------|---------------------|------|---------|
| 1 | 11 | 60 | 1 |
| 2 | 12 | 62 | 1 |
| 3 | 13 | 64 | 1 |
| 4 | 11 | 46 | 2 |
| 5 | 12 | 36 | 2 |
| 6 | 11 | 56 | 3 |
| 7 | 12 | 42 | 3 |
| 8 | 13 | 32 | 2 |
| 9 | 13 | 40 | 3 |

Нормальные формы

- Эдгар Кодд.
- Нормальные формы:
 - 1) Первая нормальная форма (1NF, 1НФ).
 - 2) Вторая нормальная форма (2NF, 2НФ).
 - 3) Третья нормальная форма (3NF, 3НФ).
 - 4) Нормальная форма Бойса — Кодда (BCNF).
 - 5) Четвёртая нормальная форма (4NF).
 - 6) Пятая нормальная форма (5NF).
 - 7) Доменно-ключевая нормальная форма (DKNF).
 - 8) Шестая нормальная форма (6NF).

Первая нормальная форма (1НФ)

Определение. Отношение находится в 1НФ тогда и только тогда, когда все его атрибуты содержат только простые неделимые (атомарные) значения.

таблица «Счет в банке»

| Номер отделения | Адрес отделения | Фамилия менеджера | Имя менеджера | Фамилия клиента | Имя клиента | Адрес клиента | Номер счета | Тип счета | Остаток на счете |
|-----------------|-----------------|-------------------|---------------|-----------------|-------------|---------------|-------------|------------------|------------------|
| 11 | Садовая, 3 | Игнатюк, Тимошин | Иван, Тимур | Иванов | Иосиф | Пушкина, 10 | 1111, 2222 | депозит | 1000, 100000 |
| 11 | Садовая, 3 | Игнатюк | Иван | Сидоров | Семен | Кирова, 5 | 3333, 4455 | текущий, депозит | 2000, 10000 |
| 22 | Кольцевая, 6 | Федосевич | Федор | Петрова | Полина | Проспект, 7 | 4466 | текущий | 1000 |



таблица «Счет в банке»

| Номер отделения | Адрес отделения | Фамилия менеджера | Имя менеджера | Фамилия клиента | Имя клиента | Адрес клиента | Номер счета | Тип счета | Остаток на счете |
|-----------------|-----------------|-------------------|---------------|-----------------|-------------|---------------|-------------|-----------|------------------|
| 11 | Садовая, 3 | Игнатюк | Иван | Иванов | Иосиф | Пушкина, 10 | 1111 | депозит | 1000 |
| 11 | Садовая, 3 | Тимошин | Тимур | Иванов | Иосиф | Пушкина, 10 | 2222 | депозит | 100000 |
| 11 | Садовая, 3 | Игнатюк | Иван | Сидоров | Семен | Кирова, 5 | 3333 | текущий | 2000 |
| 11 | Садовая, 3 | Игнатюк | Иван | Сидоров | Семен | Кирова, 5 | 4455 | депозит | 10000 |
| 22 | Кольцевая, 6 | Федосевич | Федор | Петрова | Полина | Проспект, 7 | 4466 | текущий | 1000 |

Вторая нормальная форма (2НФ)

Определение. Отношение находится во 2НФ тогда и только тогда, когда соответствует 1НФ и не ключевые атрибуты *полностью зависят* от всего первичного ключа.

таблица «Счет в банке»

| Номер отделения | Адрес отделения | Фамилия менеджера | Имя менеджера | Фамилия клиента | Имя клиента | Адрес клиента | Номер счета | Тип счета | Остаток на счете |
|-----------------|-----------------|-------------------|---------------|-----------------|-------------|---------------|-------------|-----------|------------------|
| 11 | Садовая, 3 | Игнатюк | Иван | Иванов | Иосиф | Пушкина, 10 | 1111 | депозит | 1000 |
| 11 | Садовая, 3 | Тимошин | Тимур | Иванов | Иосиф | Пушкина, 10 | 2222 | депозит | 100000 |
| 11 | Садовая, 3 | Игнатюк | Иван | Сидоров | Семен | Кирова, 5 | 3333 | текущий | 2000 |
| 11 | Садовая, 3 | Игнатюк | Иван | Сидоров | Семен | Кирова, 5 | 4455 | депозит | 10000 |
| 22 | Кольцевая, 6 | Федосевич | Федор | Петрова | Полина | Проспект, 7 | 4466 | текущий | 1000 |

Таблица

| Код (РК) | Номер отделения | Адрес отделения | Фамилия менеджера | Имя менеджера |
|----------|-----------------|-----------------|-------------------|---------------|
| 1 | 11 | Садовая, 3 | Игнатюк | Иван |
| 2 | 11 | Садовая, 3 | Тимошин | Тимур |
| 3 | 22 | Кольцевая, 6 | Федосевич | Федор |

| Код (РК) | Фамилия клиента | Имя клиента | Адрес клиента |
|----------|-----------------|-------------|---------------|
| 1 | Иванов | Иосиф | Пушкина, 10 |
| 2 | Сидоров | Семен | Кирова, 5 |
| 3 | Петрова | Полина | Проспект, 7 |

Таблица «Клиент банка»

↓
Декомпозиция

Таблица «Банковский счет»

| Код (РК) | Номер счета | Тип счета | Остаток на счете | Код клиента (FK) | Код Банка (FK) |
|----------|-------------|-----------|------------------|------------------|----------------|
| 100 | 1111 | депозит | 1000 | 1 | 1 |
| 101 | 2222 | депозит | 100000 | 1 | 2 |
| 102 | 3333 | текущий | 2000 | 2 | 1 |
| 103 | 4455 | депозит | 10000 | 2 | 1 |
| 104 | 4466 | текущий | 1000 | 3 | 3 |

Третья нормальная форма (3НФ)

Определение. Отношение находится в 3НФ тогда и только тогда, когда соответствует 2 НФ и все не ключевые атрибуты взаимно независимы.

Таблица «Банк»

| Код (PK) | Номер отделения | Адрес отделения | Фамилия менеджера | Имя менеджера |
|----------|-----------------|-----------------|-------------------|---------------|
| 1 | 11 | Садовая, 3 | Игнатюк | Иван |
| 2 | 11 | Садовая, 3 | Тимошин | Тимур |
| 3 | 22 | Кольцевая, 6 | Федосевич | Федор |



Таблица «Банка»

| Код отделения (PK) | Номер отделения | Адрес отделения |
|--------------------|-----------------|-----------------|
| 4 | 11 | Садовая, 3 |
| 5 | 12 | Кольцевая, 6 |

Таблица «Менеджер»

| Код (PK) | Код отделения (FK) | Фамилия менеджера | Имя менеджера |
|----------|--------------------|-------------------|---------------|
| 1 | 4 | Игнатюк | Иван |
| 2 | 4 | Тимошин | Тимур |
| 3 | 5 | Федосевич | Федор |

| Номер отделения | Адрес отделения | Фамилия менеджера | Имя менеджера | Фамилия клиента | Имя клиента | Адрес клиента | Номер счета | Тип счета | Остаток на счете |
|-----------------|-----------------|-------------------|---------------|-----------------|-------------|---------------|-------------|------------------|------------------|
| 11 | Садовая, 3 | Игнатюк, Тимошин | Иван, Тимур | Иванов | Иосиф | Пушкина, 10 | 1111, 2222 | депозит | 1000, 100000 |
| 11 | Садовая, 3 | Игнатюк | Иван | Сидоров | Семен | Кирова, 5 | 3333, 4455 | текущий, депозит | 2000, 10000 |
| 22 | Кольцевая, 6 | Федосевич | Федор | Петрова | Полина | Проспект, 7 | 4466 | текущий | 1000 |



Таблица

| Код отделения (РК) | Номер отделения | Адрес отделения |
|--------------------|-----------------|-----------------|
| 4 | 11 | Садовая, 3 |
| 5 | 12 | Кольцевая, 6 |

Таблица «Банковский

| Код (РК) | Номер счета | Тип счета | Остаток на счете | Код клиента (FK) | Код менеджер (FK) |
|----------|-------------|-----------|------------------|------------------|-------------------|
| 100 | 1111 | депозит | 1000 | 1 | 1 |
| 101 | 2222 | депозит | 100000 | 1 | 2 |
| 102 | 3333 | текущий | 2000 | 2 | 1 |
| 103 | 4455 | депозит | 10000 | 2 | 1 |
| 104 | 4466 | текущий | 1000 | 3 | 3 |

Таблица

| Код (РК) | Код отделения (FK) | «Менеджер» | |
|----------|--------------------|-------------------|---------------|
| | | Фамилия менеджера | Имя менеджера |
| 1 | 4 | Игнатюк | Иван |
| 2 | 4 | Тимошин | Тимур |
| 3 | 5 | Федосевич | Федор |

Таблица «Клиент

| Код (РК) | Фамилия клиента | «Информация о клиенте» | |
|----------|-----------------|------------------------|---------------|
| | | Имя клиента | Адрес клиента |
| 1 | Иванов | Иосиф | Пушкина, 10 |
| 2 | Сидоров | Семен | Кирова, 5 |
| 3 | Петрова | Полина | Проспект, 7 |

Источники информации

- К.Дж. Дейт. Введение в системы баз данных. Восьмое издание. – М.: Вильямс, 2005. – 1328 С.
- Голицина О.Л. Базы данных. - Изд. «ФОРУМ», 2009. - 400 с.
- Дунаев В.В. Базы данных. Язык SQL для студента. - СПб.: БХВ-Петербург, 2007. - 320 с.
- Советов Б.Я. Базы данных. – Изд. «Высшая школа», 2007. - 463 с.
- Харрингтон Д. Проектирование объектно-ориентированных баз данных. Год 2007. "Лань" Электронная библиотечная система
- Техническая документация Microsoft:
<https://docs.microsoft.com/ru-ru/>
- Интерактивные учебник по SQL: <http://www.sql-tutorial.ru/ru/>
- Национальная библиотека им. Н. Э. Баумана:
<https://ru.bmstu.wiki>
- К.Ю. Поляков и т.д.