

# Реляционная модель данных

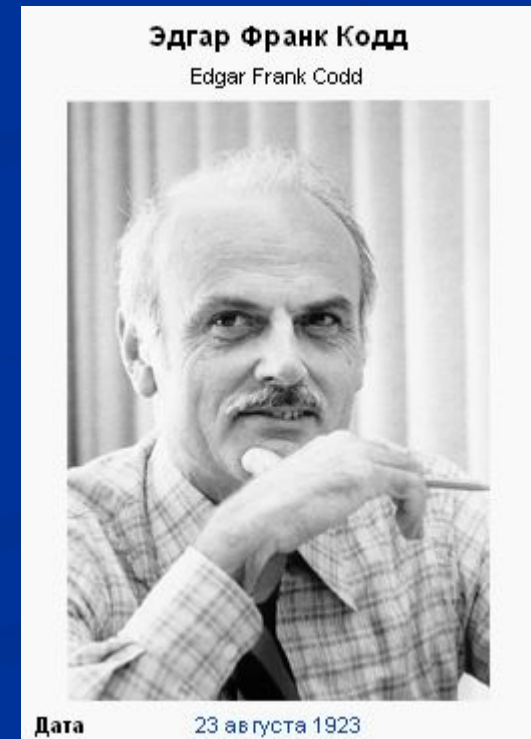
Технологии баз данных

# Из истории РМД

19 августа 1969 года вышла статья Эдгара Кодда посвященная реляционному представлению данных. Т.о. данный подход существует уже более 40 лет. Реляционная модель данных жива и здравствует, и пока что не видно реальных претендентов на ее замену. Возможно, это объясняется отсутствием в настоящее время в сообществе баз данных людей масштаба доктора Кодда, но, скорее всего, просто отсутствуют потребности в других абстрактных средствах представления данных. Все существующие модели происходят из нее и на ее базе.

С другой стороны, современное представление "истинной" реляционной модели данных обеспечивается в работах последних десятилетий Криса Дейта и Хью Дарвена. Не нарушая предписания, сформулированные в первых статьях Эдгара Кодда Дейт и Дарвен предлагают концепцию построения новых СУБД.

Сам термин «реляционная модель» у Кодда появилась только в 1979 году, а понятие модели— только в 1981



# Основные понятия РМД

- **Реляционная модель данных** (РМД, relation – отношение, математический термин, обозначающий таблицу) – это теория данных, основанная на некоторых положениях математики (теория множеств и предикативной логики).
- Любое предприятие имеет большое количество данных, связанных с его деятельностью (о продукции, о счетах, о планировании, о студентах и др.) Эти данные представляют основные **объекты**, они связаны между собой **отношениями**. Поэтому в БД отражаются и объекты и отношения между ними.

# Основные принципы РМД

## Основные принципы РМД:

- представление данных в виде таблиц;
- использование стандартных операторов обработки данных, позволяющих генерировать новые таблицы на основе существующих.
- РМД характеризуется *структурой данных*, *целостностью* и *обработкой данных*.

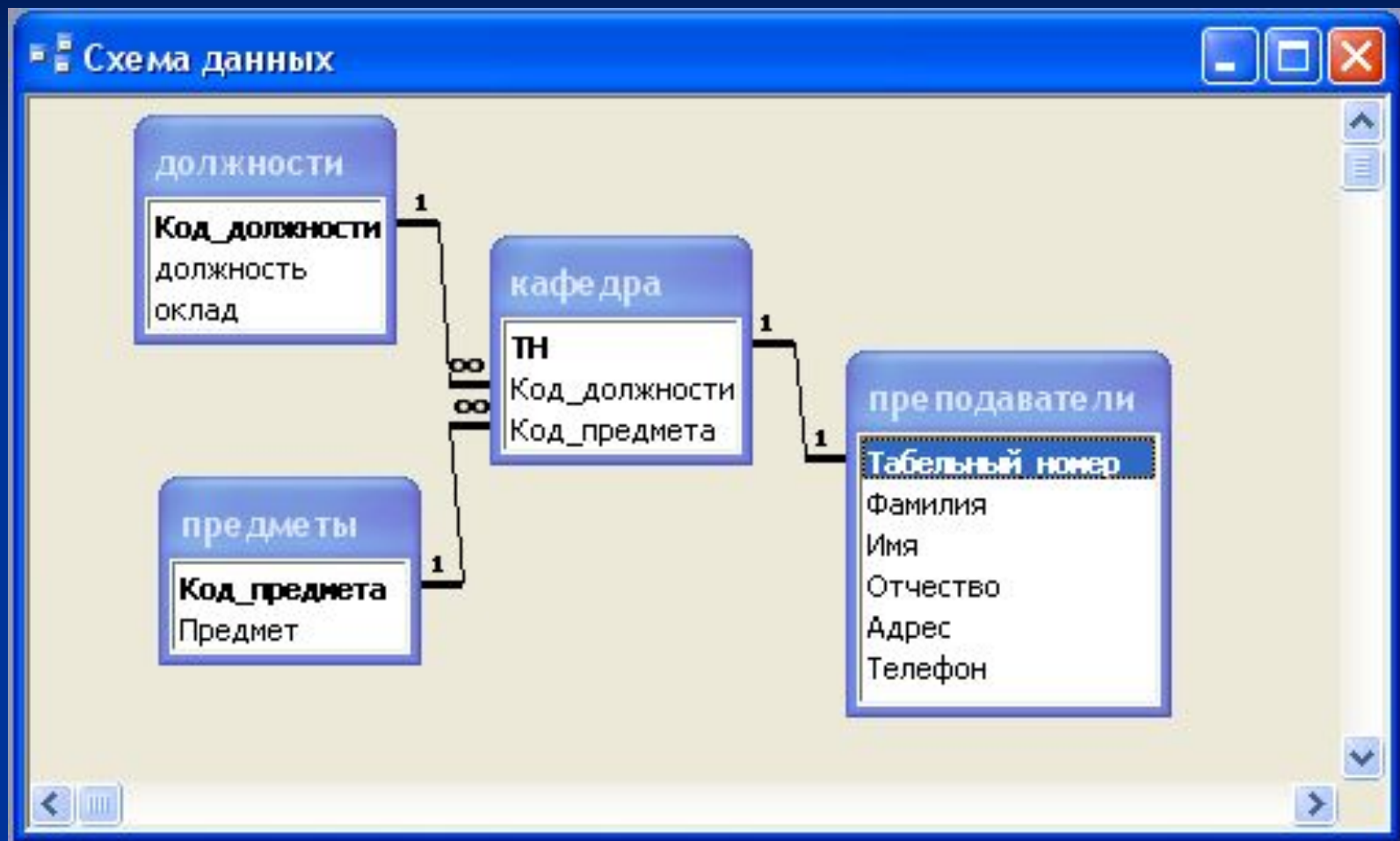
# Основные понятия РМД

*Структура данных* связана с несколькими понятиями: *отношение* — это данные представленные в виде таблицы; таблица состоит из строк и столбцов. Строка таблицы называется *кортежем*, количество кортежей — *кардинальным числом*. Столбец — *атрибутом*, количество атрибутов — *степенью*. Каждая строка содержит *запись* БД. Каждая запись одной таблицы содержит равное количество полей. В таблице не должно быть одинаковых записей (кортежей). Каждая запись характеризуется уникальным идентификатором, который называется *первичный ключ*.

# Виды отношений в РМД

- *Целостность данных* обеспечивается наличием ключей и связями, устанавливаемыми между таблицами.
- Связи между таблицами устанавливаются на базе следующих возможных типов отношений:
  1. ОДИН К ОДНОМУ (О-О);
  2. ОДИН КО МНОГИМ (О-М);
  3. МНОГО К ОДНОМУ (М-О);
  4. МНОГО КО МНОГИМ (М-М).

# Виды отношений в РМД



# Операции над данными

*Обработка данных* подразумевает совокупность возможных операций над БД.

Следует рассмотреть следующие виды операций:

- над строками;
- над таблицами (отношениями);
- специальные.



# Операции над данными в РМД (на уровне строк)

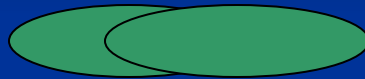
На уровне строк БД возможно их *удаление, обновление, добавление.*

# Операции над данными в РМД (на уровне таблиц)

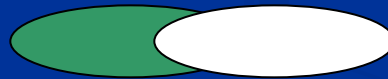
- На уровне таблиц – *объединение* таблиц, *пересечение*, *разность*, *декартово произведение* (над таблицами разной структуры – результат – все возможные сочетания – ненормализованная таблица с полной информацией об объекте).  
Остальные операции производятся над таблицами одинаковой структуры.

# Операции над данными в РМД (на уровне таблиц)

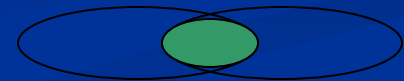
- **Объединение** – новая таблица (отношение) на базе двух существующих, включающая все кортежи, принадлежащие и первому отношению и второму.



- **Вычитание** – возвращает отношение, содержащее все кортежи, которые принадлежат первому и не принадлежат второму



- **Пересечение** – возвращает отношение, содержащее все кортежи, принадлежащие и первому и второму отношениям.



■ *Произведение декартово* – возвращает отношение, содержащее всевозможные кортежи, которые являются сочетанием двух кортежей, принадлежащих двум отношениям.

■ *Произведение декартово* – возвращает отношение, содержащее всевозможные кортежи, которые являются сочетанием двух кортежей, принадлежащих двум отношениям.

A
B
C

X
Y

результат:

A	X
A	Y
B	X
B	Y
C	X
C	Y

# Операции над данными в РМД (специальные)

- Специальные операции – *выборка* данных, *проекция* и др.
- *Выборка* – возвращает отношение, содержащее все кортежи, удовлетворяющие определенным условиям.
- *Проекция* – возвращает отношение, содержащее все кортежи существующего отношения после исключения из него некоторых атрибутов.

# Нормализация таблиц

При проектировании РБД необходимо обеспечить эффективную работу с данными, поэтому следует организовывать такую структуру, которая позволит:

- организовать быстрый доступ к данным;
- исключить ненужное повторение данных, которое может являться причиной ошибок при вводе и нерациональное использование дискового пространства;
- обеспечить целостность данных так, чтобы при изменении одних данных происходило автоматическое изменение связанных с ними данных.

Процесс уменьшения избыточности данных называется *нормализацией таблицы*.

# Нормализация таблиц

- При существенном дублировании данных таблица называется **ненормализованной**. Из нее можно сформировать несколько нормализованных таблиц и установить между ними связи.
- Связи устанавливаются между **первичным ключом** и **совпадающими полями** другой таблицы. Первичный ключ однозначно определяет запись в таблице, таким ключом может быть код детали, порядковый номер в списке и т.д. **Внешний ключ** — это поле, содержащее такой же тип информации в таблице, которая является подчиненной.

# Нормализация таблиц

Следует различать простое (неизбыточное) и избыточное дублирование данных. Наличие первого допускается в РБД. Второе может приводить к проблемам при обработке данных. Пример избыточного дублирования:

ненормализованная  
таблица

сотрудник	телефон	комната	корпус
Иванов	2-22-22	105	2
Петров	4-44-44	107	1
Сидоров	4-44-44	107	1
Егоров	4-44-44	107	1

нормализованные  
таблицы

сотрудник	комната
Иванов	105
Петров	107
Сидоров	107
Егоров	107

телефон	комната	корпус
2-22-22	105	2
4-44-44	107	1



# Нормализация таблиц

Существует следующая последовательность нормальных форм:

- первая нормальная форма (1НФ);
- вторая нормальная форма (2НФ);
- третья нормальная форма (3НФ);
- нормальная форма Бойса-Кодда (БКНФ);
- четвертая нормальная форма (4НФ);
- пятая нормальная форма (5НФ)

и еще 2 формы сформулированы в последнее время.

Каждая форма – свод правил и ограничений, которые необходимо соблюдать при формировании таблиц.

# Нормализация таблиц

**Пример приведения таблицы к первой нормальной форме**

Исходная, ненормализованная, таблица:

Сотрудник	Номер телефона
Иванов И. И.	283-56-82
	390-57-34
Петров П. Ю.	708-62-34

Таблица, приведённая к 1NF:

Сотрудник	Номер телефона
Иванов И. И.	283-56-82
Иванов И. И.	390-57-34
Петров П. Ю.	708-62-34

# Нормализация таблиц

Пример приведения таблицы к третьей нормальной форме

Исходная таблица:

Фамилия	Отдел	Телефон
Гришин	1	11-22-33
Васильев	1	11-22-33
Петров	2	44-55-66

В результате приведения к ЗНФ получаются две таблицы:

Фамилия	Отдел
Гришин	1
Васильев	1
Петров	2

Отдел	Телефон
1	11-22-33
2	44-55-66

# Достоинства и недостатки РМД

## *Достоинства РМД:*

- простота представления данных (таблицы просты для восприятия информации);
- минимальная избыточность данных при нормализации таблиц;
- универсальность процедур обработки данных.

## *Недостатки РМД:*

- фрагментация данных, из-за нормализации таблиц, а в большинстве задач требуется общая картина данных, но эта проблема может быть разрешена через различные средства СУБД – выборку данных в запросах и формирование отчетов на основе данных из различных связанных между собой таблиц.

СПАСИБО!

ВОПРОСЫ?