13.09.22

Теория отношений - теоретическая основа реляционной модели.

Основу заложили: американец Чарльз Содерс Пирс (1839-1914) и немец Эрнст Шредер (1841-1902).

Американский математик Э.Ф. Кодд в 1970 году впервые сформулировал основные понятия и ограничения реляционной модели. (Премия Тьюринга в области теорит. Основ вычисл. техники)

Пример:

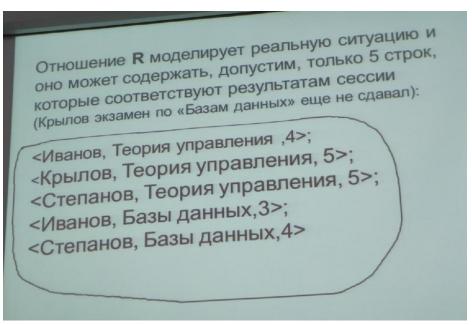
```
Отношением R называют подмножество декартова произведения D1 \times D2 \times \dots \times Dn множеств D_1, D_2, \dots, D_n (n \ge 1), необязательно различных.

Исходные множества D_1, D_2, \dots, D_n называют доменами. R \subseteq D_1 \times D_2 \times \dots D_n, где D_1 \times D_2 \times \dots D_n, полное декартово произведение.

Полное декартово произведение — это набор всевозможных сочетаний из n элементов каждое, n где каждый элемент берется из своего домена.
```

```
Haпример, имеем три домена: D_1 - coдержит три фамилии, D_2 - haбор из двух учебных дисциплин и D_3 - haбор из трех оценок. D_3 - haбор из трех оценов следующее: D_1 = \{UBahoB, KpылoB, CtenahoB\}; D_2 = \{Teopus ynpabnehus, Бaзы данных\}; D_3 = \{3, 4, 5\}
```

Тогда полное декартово произведение содержит набор из 18 троек, где первый элемент — это одна из фамилий, второй — это название одной из учебных дисциплин, а третий — одна из оценок. <Иванов, Теория управления, 3>; <Иванов, Теория управления, 4>; <Иванов, Теория управления,5>; 4. <Крылов, Теория управления, 3>, <Крылов, Теория управления,4>; 6. <Крылов, Теория управления, 5> 7. «Степанов, Теория управления, 3»; 8. «Степанов Теория управления, 4»; 9. <Степанов, Теория управления.5>; 10. <Иванов, Базы данных, 3>; 11. <Иванов, Базы данных, 4> ; 12. <Иванов, Базы данных, 5>; 13. <Крылов, Базы данных, 3>; 14. <Крылов, Базы данных, 4>; 15. <Крылов, Базы данных,5>; 16. <Степанов, Базы данных,3>; 17. <Степанов, Базы данных. 4>; 18. <Степанов, Базы данных,5>



14.09.22

Исходные множества D1, D2, ..., Dn называются доменами отношения.

Домен представляет собой именованное множество атомарных значений одного типа.



Элементы декартова произведения d1*d2*..dn называются **кортежами** (СТРОКИ).

Домен, входящий в отношение принято называть атрибутом (столбец).

Число п определяет степень отношения (n = 1 - унарное, n = 2 - бинарное, ..., n-арное) кол-во столбцов.

Количество кортежей называется кардинальным числом или мощностью отношения.

Схема отношения R - перечень имён атрибутов данного отношения с указанием домена, к которому они относятся.

- 1. $S(R) = (A1, A2, A3, ..., An), Ai \subseteq Di$
- 2. $S(R) = (\Phi амилия, Дисциплина, Оценка)$

Совокупность схем отношений, используемых для представления БД, образует схему базы данных.

Реляционная БД - это набор отношений, имена которых совпадают с именами схем отношений в схеме БД.

Свойства отношений: (законы)

- Отсутствуют одинаковые кортежи
- Отсутствует упорядоченность кортежей
- Отсутствует упорядоченность атрибутов
- Все значения атрибутов атомарные

// Атомарность определяется как логически неделимый объект (элемент домена) с точки зрения логики предметной области (ПрО). //

Реляционная модель представляет БД в виде множества взаимосвязанных отношений.

1. В основном отношении:

Первичный ключ (PRIMARY KEY) —> такой атрибут или набор атрибутов, который используется для однозначной идентификации конкретного кортежа.

2. В подчиненном отношении:

Вторичный (внешний) ключ (FOREIGN KEY) —> определяет множество кортежей подчинённого отношения, которые соответствуют первичному ключу (связаны с единственным кортежем основного отношения)

Типы связей:

- Один к одному (1:1)
- Один ко многим (1: N)
- Многие к одному (N:1) [перевёрнутая связь один ко многим]
- Многие ко многим (N:M)

- 1) Связь 1:1 между отношениями А и В полагает, что одному кортежу отношения А соответствует не более одного кортежа отношения В, и наоборот;
- 2) Связь 1: N предполагает, что одному кортежу отношения A соответствует 0,1 и более кортежей отношения B, но одному кортежу B соответствует только один кортеж отношения A;
- 3) Связь многие ко многим (N:M) полагает, что одному кортежу отношения А соответствует 0,1 и более кортежей отношения B, и наоборот.