

- 2. Все неключевые атрибуты должны зависеть от каждого компонента составного первичного ключа
- 3. Каждый неключевой атрибут должен зависисеть только от первичного ключа, а не от какой-то его части

Для третей:

- 1. Удовлетворяет второй
- 2. X->Y->Z. Не должно быть транзитивных зависимостей, то есть если Y зависит от X, а Z зависит от Y, то Z не должен зависеть от других атрибутов, кроме Ү

Основные операции реляционной алгебры:

- 1. Выбор (Selection, **ज**) извлекает строки из таблицы, которые удовлетворяют определённому условию
- 2. Проекция (Projection, **π**) выбирает определённые столбцы из таблицы
- 3. Объединение (Union, ∪) объединения двух таблиц с одинаковой структурой (т.е с одинаковыми столбцами), удаляя дубликаты
- 4. **Пересечение (Intersection, ∩)** извлекает строки, которые присутствуют в обеих таблицах
- 5. Разность (Difference, -) извлекает строки, которые присутствуют в первой таблице, но отсутствуют во
- 6. **Декартовое произведение (Cartesian Product, ×)** Комбинирует все строки из двух таблиц, создавая все возможные пары
- 7. **Соединение (Join, M)** Комбинирует строки из двух таблиц, основываясь на связанном атрибуте

- 1. Получить список всех исходящих документов за указанный период; 2. Получить список всех адресатов, которым пришли письма в день отправления
- заданного документа; 3. Получить номера входящих документов от корреспондентов, проживающих
- в том же городе, что и их адресаты; 4. Получить пары Номер входящего документа – Номер исходящего документа,
- у которых одинаковы темы и даты;
- 5. Получить список всех адресатов, которым были направлены письма по той же теме, что и заданному адресату в указанную дату. Вывести Адресат – Тема – Корреспондент;
- 6. Получить список Корреспондент Номер входящего письма, ответы которым должны быть подготовлены к заданной дате;
- 7. Получить список из двух резолюций (самая частая и самая редкая), присвоенных документам в указанный месяц. Вывести Резолюция – Процент от общего количества документов;
- 8. Получить список адресатов, просрочивших свой ответ на документ указанного типа. Вывести Адресат - Последний из просроченных сроков -Количество просроченных ответов.

Второй:

- 1. Найдём дату отправления заданного документа:
- $D \ set:=\sigma(A.A)$ окументD="3adaнный документ") (Документы)
- 2. Найдём даты, в которых ДатаОтправки = ДатаПолучения:
- D new set:= $\sigma(\Pi.\Pi amaOmnpaвкu="заданная дата"\cap \Pi.\Pi amaOmnpaвкu="заданная дата" получения$
- 3. Объединим ID документа с датами:
- D new table: = D set \cup D new table (Документы)
- Адресаты)
- 5. Проектируем ФИО Адресатов:

- 1. Фильтрация входящих документов:
- $R1:=\sigma(D.$ ТипДокументаID="Входящий")(Документы)
- 2. Соединение таблицы "Документы" с таблицей "Корреспонденты"
- $R2: = R1 \bowtie (D. Корреспондент ID = K. Корреспондент ID)$ (Корреспонденты)

- 5. Проекция на номера входящих документов:
- $R5: = \pi(D.$ ДокументID) (R4)

Шестой:

- 2. Выбор типов документов, соответствующих
- T inc:= $\sigma(T.$ Hазвание="входящий")
- D_merge_type:= D_due_date ⋈
- D_due_date.ТипДокументаID=T_inc.ТипДокументаID
- 4. Соединение с таблицей "Корреспонденты":
- $D_res: = D_merge_type \bowtie T.КорреспондентID$

Восьмой:

- D_тип:= σ(Т.ТипДокументаID="Заданный тип_ID") (Документы)

="заданная дата") (Документы)

- 4. Соединение с Адресатом ID по атрибуту Получатель ID
- D_ID:= D_new_table.ПолучательID ⋈ А.АдресатID (Документы,

- D res: = π (D ID.ФИО)
- P.S. D таблица Документы, A Адресат, К Корреспондент

- 3. Соединение новой таблицы с таблицей "Адресаты"
- R3: = $R2 \bowtie (D.АдресатID = A.АдресатID)$ (Адресаты)
- 4. Выборка строк с совпадающим городами:
- $R4: = \sigma(K.Appec=A.Appec(R3))$

1.Выбор документов, у которых срок ответа

- совпадает с заданной датой:
- $D_due_date:=\sigma(D.C$ рокОтвета="Заданная дата")
- '<mark>'</mark>входящим''
- 3. Соединение документов с их типами:

- 5. Проекция на ФИО и номер документа:
- $\pi(T.\Phi UO, D_res. ДокументID)$

- 1. Выборка документов указанного типа:
- 2. Получение всех адресатов для каждого документа:
- *А_док:= Д_тип* № Д_тип.ДокументID=Д.ДокументID∧Д.Дата Получения > Д.Срок Ответа(Адресаты) 3.

Запросы:

Первый:

- 1. Соединение таблиц:
- R1: = Документы № ТипыДокументов (Документы, ТипыДокументов)
- 2. Фильтрация по дате и типу документа (исходящий):
- $R2:=\sigma($ Документы.ДатаOтправки>=начальная Oата \land ДатаOтправки<= конечная Oата \land ТипOтокумента.O= "Исходяший") (R1)
- 3. Проекция на атрибуты:
- $R3:=\pi$ (Документы. Документы.СрокОтвета, Документы.РезолюцияID) (R2)

Четвёртый:

P.S. Т - таблица Тип документов

- 1. Выборка и соединение входящих документов с типами документов:
- $D_in:=\sigma(T.$ Название="Входящий")(Документы \bowtie ТипыДокументов)
- 2. Выборка и соединение исходящих документов с типами документов:
- D_out := $\sigma(T.$ Название="Исходящий")(Документы \bowtie ТипыДокументов)
- 3. Соединение копий по совпадению тем и дат:
- $D_{ioin} := \sigma_{Din}$. Тема= D_{out} . Тема $\wedge D_{in}$. ДатаОтправки= D_{out} . ДатаОтправки($D_{in} \times D_{out}$)
- 4. Проекция на номера документов:

 $\pi(D_{in}.$ Документ $ID,D_{out}.$ Документ $ID(D_{join}))$

Седьмой:

P.S. ТР - тип резолюций, Р - Резолюция

- 1. Найдём общее кол-во документов
- D_count:= COUNT(Д.ДокументID) (Документы)
- 2. Соединим с Резолюцией по Резолюция D
- D join:= D count.РезолюцияID М Р.РезолюцияID
- 3. Найдём кол-во резолюций по их типам
- D_c_u:=COUNT(TP.Название = "Утверждено")∩P.резолюцияДата = "заданный месяц"
- D_c_o:=COUNT(TP.Название = "Отклонено") ∩ Р.резолюцияДата = "заданный месяц"
- 4. Найдём минимум и максимум из этих типов:
- D_max:=MAX(D_c_u,D_c_o,...)
- D_min:=MIN(D_c_u,D_c_o,...)
- 5. Найдём к какой резолюции относятся максимум и минимум: