

Базы данных

Гаврилова Юлия Михайловна

2019

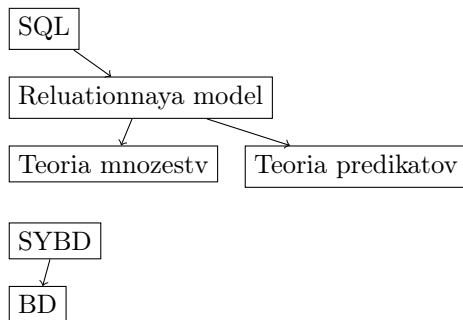
Оглавление

1	Введение	2
1.1	Реляционная модель	2
1.1.1	Структурная часть	2
1.1.2	Целостная часть	3
1.1.3	Манипуляционная часть	3
1.2	Реляционная алгебра	4
1.2.1	GROUP	6
1.2.2	Summarize	6
1.2.3	UNGROUP	6
1.3	Реляционное сравнение	6
1.3.1	Агрегатные сравнения	7
1.4	Исчисление доменов	7
2	Теория проектирования реляционных баз данных	10
2.1	Функциональная зависимость	10
2.1.1	Правила для функциональных зависимостей	10
2.2	Нормализация	12
2.2.1	Первая нормальная форма	12
2.2.2	Вторая нормальная форма	12
2.2.3	Третья нормальная форма	13
2.2.4	НФ Бойса-Кодда	13
2.2.5	Четвертая нормальная форма	14
2.2.6	Пятая нормальная форма	14
2.3	Методы физического хранения данных на диске	14
2.3.1	MPP (GreenPlum)	14
2.4	Транзакции	14

Глава 1

Введение

Способы организации	
OLAP (online analytic processor)	OLTP (jnlne transaction processor)
Время отклика	Быстрая вставка
3NF	1NF
Нормальная форма	Для сбора статистики



1.1 Реляционная модель

1. Структурная часть: как построена модель
2. Целостная часть: какие ограничения, как должны быть организованы данные
3. Манипуляционная: обработка данных

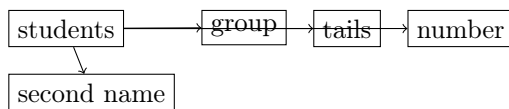
1.1.1 Структурная часть

- Тип int, char
- домен - надстройка над типом, набор ограничений/правил (положительные четные для int), можно объявить над типом или над доменом
- атрибут - упорядоченная пара (\langle имя, тип или домен \rangle)
- заголовок (схема) отношения - множество всех пар атрибутов $\{\langle \text{имя атрибута}_1, \text{значение}_1 \rangle, \dots, \langle \text{имя атрибута}_N, \text{значение}_N \rangle\}$
 $\{\langle a_1, \text{int} \rangle, \langle a_2, \text{float} \rangle, \langle a_3, \text{char} \rangle, \langle a_4, \text{varchar} \rangle\}$
- кортеж над схемой
 $\{\langle a_1, 1 \rangle, \langle a_2, 1.4 \rangle, \langle a_3, 'a' \rangle, \langle a_4, 'aaa' \rangle\}$
- отношение

a_1	a_2	a_3	a_4
1	1.4	'a'	'aaa'

ER-модель

- отношение/сущность



Здесь студент сущность сильная. Если студент зависит, то студент - слабая сущность

- связь 1 - 1 (Студент → зачетка)
- связь 1 ко многим (Студенты → группа)
- многие ко многим (Студенты → курс)

Лабораторная работа 1

- Подобрать предметную область на весь семестр
- ER модель (не менее 3х самостоятельных сущностей)
- Создать свою БД (не менее 1000 записей на таблицу)

Защита:

- Добавить связь/атрибут
- Создать ссылку

1.1.2 Целостная часть

- целостность сущностей/отношений
- целостность ссылок

id	ФИО	Age
1	Иванов	10
2	Петров	15
3	Иванов	45

Потенциальный ключ:

- однозначная идентификация записи
- никаких подмножеств не должно быть под ключом

id	ФИО	id группы
1	Петров	1

↓ Внешняя ссылка

id	Название
1	ИУ7-53

Ссылочная целостность - нельзя сослаться на несуществующий объект

1.1.3 Манипуляционная часть

- Реляционная алгебра
- Реляционные исчисления

1.2 Реляционная алгебра

id	name
1	a
2	b

id	name
2	b
3	c

1. Традиционные - работа с множеством

- Объединение (UNION)

id	name
1	a
2	b
3	c

- Пересечение (INTERSECT)

id	name
2	b

- Вычитание (MINUS)

id	name
1	a

id	name
3	c

- Декартово произведение (TIMES) - все возможные комбинации атрибутов

2. Специальные

- Соединение (JOIN)

id	name1	name2
2	b	b

- Ограничение (WHERE)
- Проекция (PROJECT)
- Деление (DIVIDE BY)

Реляционное выражение = унарное выражение (бинарное выражение)

Унарные выражения

- Проекция
терм | терм[список атрибутов]
 - Ограничение
терм WHERE логическое_выражение
 - Переименование
терм RENAME old_name TO new_name
- терм - имя_отношения | (реляционное_выражение)

Бинарные выражения

- Объединение
- Пересечение
- Вычитание
- Декартово произведение

- Соединение

бинарные операции = проекция бинарная_операция реляционное_выявление

S JOIN P[P..,S..]

Поставщик
S

↓ Многие ко многим SP

Детали
P

$S(Sno : integer, Sname : string, Status : integer, City : string)$

$P(Pno : integer, Pname : string, Color : string, Weight : real, City : string)$

$SP(Sno : integer, Pno : integer, Quantity : integer)$

S

Sno	Sname	Status	City
1	Алмаз	20	Смоленск
2	Дельта	10	Владимир
3	Орион	30	Смоленск

P

Pno	Pname	Color	Weight	City
1	Гайка	К	12.0	Смоленск
2	Болт	С	17.1	Рязань
3	Винт	З	15.47	Владимир
4	Винт	К	18	Москва
5	Шайба	З	25	Смоленск

SP

Sno	Pno	Quantity
1	1	25
1	2	14
2	4	2

1. Имена всех поставщиков детали под номером 2

$$\underbrace{\underbrace{((SP \text{ join } S) \text{ where } Pno = 2)}_{\text{рел. выр.}}}_{\text{реляционное выражение}} \underbrace{[Sname]}_{\text{лог. выр.}}$$

select Sname

from SP inner join S on SP.Sno = S.Sno

where SP.Pno = 2

2. Вывести все имена поставщиков, которые поставляют как минимум одну красную деталь

$$(((P \text{ where } Color = 'K') \text{ join } SP) \text{ join } S)[Sname]$$

3. Получить имена поставщиков, которые поставляют все детали

$A(X_1, \dots, X_n, Y_1, \dots, Y_n)$

$B(Y_1, \dots, Y_n)$

$A \text{ divide by } B = (X_1, \dots, X_n)$

Sno	Pno
1	1
1	2
1	3
2	2
2	3
3	1

$P[Pno]$

SP divide by $P[Pno]$

$((SP \text{ divide by } P[Pno]) \text{ join } S)[Sname]$

4. Все поставщики, которые поставляют только красные детали

$(SP \text{ divide by } (P \text{ where Color} = 'K')[Pno])[Sname]$

5. Переименовать города из первой таблицы во вторые

$(S \text{ rename } Sno \text{ to } firstName)[firstName, City] \text{ join}$

$(S \text{ rename } Sno \text{ to } secondName)[secondName, City]) \text{ where } secondName > firstName \text{ join } S$

firstName	C
1	C
2	B
3	C

secondName	C
1	C
2	B
3	C

firstName	secondName	C
1	1	C
1	3	C
2	2	B
3	1	C
3	3	C

6. Поставщики, которые не поставляют деталь номер 2

$((S[Sno] \text{ minus } (SP \text{ where } Pno = 2)[Sno]) \text{ join } S)[Sname]$

1.2.1 GROUP

SP group (Pno, Qty) as PQ - группирует

Sno	Pno	Qty
1	1	10
1	2	15
2	1	5

↓

Sno	PQ
1	1-10 2-15
2	1-5

1.2.2 Summarize

summarize SP per SP {Pno} add sum(Qty) as sQty

Pno	sQty
1	15
1	16

extend S add 'Поставщик' as Sname2

extend SP add Qty*100 as Qty2

1.2.3 UNGROUP

1.3 Реляционное сравнение

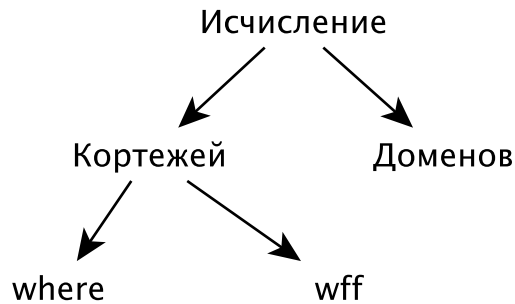
$S(Sno) = SP(Sno)$

is_empty(реляционное выражение)

$t \text{ in } R \Leftrightarrow \text{RELATION}\{t\} \leq R$

t - Кортеж

R - отношение



объявление = range of переменная is список
 область = отношение | реляционное выражение
 реляционное выражение = (список целевых элементов) [where(wff)]
 целевой элемент = переменная | переменная атрибут [as имя]
 wff = условие | not условие | условие and (or) wff | if условие then(wff)

Примеры

range of SX is S
 range of SPX is SP
 range of SY is (SX) where SX.City = 'Смоленск', (SX) where exists SPX(SPX.Sno=SX.Sno and SPX.Pno=1)

Задачи как в реляционной алгебре

1. range of SX is S (SPX.Sno) where SPX.Pno = 2 (SX.Sname) where exists SPX(SPX.Sno = SX.Sno and SPX.Pno = 2)
2. range of SX os P (SX.Sname) where exists SPX(SPX.Sno = SX.Sno and exists PX(SPX.Pno = PS.Pno and PX.Color = 'K'))
 (SX.Sname) where exists SPX(where exists PX(SPX.Sno = SX.Sno and SPX.Pno = SX.Pno and PX.Color = 'K'))
 range of PX is (Pno) where P.Color = 'K'
3. (SX.Sname) where forall PX(exists SPX(SPX.Pno = SX.Pno and SPX.Sno = SX.Sno))
4. $\langle S_1, S_2 \rangle$
 range of SY is S (SX.Sname as FirstName, SY.Sname as SecondName) SX.City = SY.City and SX.Sno > SY.Sno
5. (SX.Sname) where not exists SPX(SPX.Sno = SX.Sno and SPX.Pno = 2)

1.3.1 Агрегатные сравнения

(sum(SPX.Qty) as Total)
 агрегатная функция((атрибуты) where f[атрибуты])

1.4 Исчисление доменов

R(pair, pair...) - условие принадлежности в общем виде
 R - имя отношения, pair = A:v, где A - атрибут отношения R, v - или переменная домена, или литерал

SP(Sno : 1, Pno:1) - истина если есть кортеж с Sno = 1 и Pno = 1

SP(Sno: SX, Pno: PX) - только если в отношении SP есть кортеж

1. (SX) - множество всех номеров поставщиков
2. (SX) where S(Sno : SX) - множество всех номеров поставщиков в отношении S
3. (SX) where S(Sno : SX, City : 'Смоленск') - подмножество номеров поставщиков из города Смоленска

4. (SX, CityX) where S(Sno : SX, City : CityX) and SP(Sno : SX, Pno : 2) - запрос на получение номера поставщиков поставляющих деталь под номером 2
5. (SX, PX) where S(Sno : Sx, City : CityX) and P(Pno : PX, City : CityY) and CityX <> CityY - получение пар номер поставщика и детали где поставщики и детали находятся не в одном городе
1. Получить номера поставщиков из Смоленска у которых статус больше 20
SX where exists StatusX (StatusX > 20 and S(Sno : SX, Status : StatusX, City : 'Смоленск'))
2. Получить все пары поставщиков, что два поставщика размещаются в одном городе
(SX as FirstSno, SY as SecondSno) where exists CityZ(S(Sno : SX, City : CityZ) and S(Sno : SY, City : CityZ) and SX < SY)
3. Получить имена поставщиков которые поставляют как минимум одну красную деталь
NameX where exists SX exists PX (S(Sno : SY, Sname : NameX) and SP(Sno : SX, Pno : PX) and P(Pno : PX, Color = 'Красный'))
4. Получить имена поставщиков которые поставляют хотя бы одну деталь поставляемую поставщиком под номером 2
NameX where exists SX exists PX (S(Sno : SX, Sname : NameX) and SP(Sno : SX, Pno : PX) and SP(Sno : 2, Pno : PX))
5. Получить имена поставщиков которые поставляют все типы деталей
NameX where exists SX(S(Sno : SXm Sname : NameX) and forall PX(if P(Pno : PX) then (Sno : SX, Pno : PX)))
6. Получить имена поставщиков которые не поставляют деталь с номером 2
NameX where exists SX(S(Sno : SX, Sname : NameX) and not SP(Sno : SX, Pno : 2))
7. Получить номера поставщиков которые поставляют как минимум все типы деталей поставляемыми поставщиком с номером 2
SX where forall PX(if SP(Sno : 2, Pno : PX) then SP(Sno : SX, Pno : PX))
8. Получить номера деталей которые не весят больше 16 фунтов или поставляются с поставщиком под номером 2, или и то и другое
PX where exists WeightX(P(Pno : PX, WeightX) and WeightX > 16) or SP(Sno : 2, Pno : PX))

Поставщики (S)

Sno	Sname	Status	City
1	Алмаз	20	Смоленск
2	Циклон	10	Владивосток
⋮			

Детали (P)

Pno	Pname	Color	Weight	City
1	Гайка	Красный	12	Смоленск
2	Болт	Зеленый	17	Владимир
⋮				

Проекты (J)

Jno	Jname	City
1	Ангара	Владимир
2	Алтай	Рязань
⋮		

Поставки (SPJ)

Sno	Pno	Jno	Qty
1	1	1	200
1	1	4	700
⋮			

1. (SX,Name, SX.City) where exists JX forall PX exists PSJX (JX.City = 'Ярославль' and JX.Jno = SPJX.Jno and PX.Pno = SPJX.Pno and SX.Sno = SPJX and SPJX.Qty >= 50)

SX : все кортежи отношения S (5 шт)

PX : все кортежи отношения P (6 шт)

JX : все кортежи отношения J, в которых City = 'Ярославль' (2шт)

SPJX : все кортежи отношения SPJ, d которых Qty >= 50 (24 шт)

2. JX.JN = SPJX.Jno and PX.Pno = SPJX.Ono and SX.Xno = SPJX.Sno
3. exists RX, forall RX
4. exists JX forall PX exists SPJX

1. exists SPJX исключая SPJ (SPJ.Sno, SPJ.Pno, SPJ.Jno и SPJ.Qty)

Sno	Sname	City	Pno	Pname	Color	weight	City	Jno	Jname	City

2. forall PX Делим на P

Sno	Sname	Status	City	Jno	Jname	City

3. exists JX исключаем J(J.Jno, J.Jname, J.City)

Sno	Sname	Status	City

5. SX.Sname, SX.City

Sname	City

Глава 2

Теория проектирования реляционных баз данных

Есть две проблемы: как повысить эффективность и как представить реальные объекты.

Классический подход это выделение решений и их реализация. Нормальные формы. каждая НФ - набор ограничений. Каждая следующая НФ лучше предыдущей.

Следующие нормальные формы:

1. 1 NF
2. 2 NF
3. 3 NF
4. 4 NF
5. PSNF - форма проекций соединения

Свойства НФ

1. Каждая следующая НФ лучше предыдущей
2. При переходе к следующей НФ, свойства предыдущей сохраняются

РК

1. ER модель
2. Рел. алг., МК, SQL
3. Функц. зависимости

Доп задача на 3 балла Есть столбец с id с числами. Нужно вычислить произведение SQL

2.1 Функциональная зависимость

$x \rightarrow y$

Pno	Pname	Color

$Pno \rightarrow Pname$

$Pno \rightarrow Color$

2.1.1 Правила для функциональных зависимостей

1. $(B \subset A) \Rightarrow A \rightarrow B$
2. $A \rightarrow B \Rightarrow AC \rightarrow BC$
3. $A \rightarrow B$ и $B \rightarrow C \Rightarrow A \rightarrow C$

4. $A \rightarrow A$
5. $A \rightarrow BC \Rightarrow A \rightarrow B$ и $A \rightarrow C$
6. $A \rightarrow B$ и $A \rightarrow C \Rightarrow A \rightarrow BC$
7. $A \rightarrow B$ и $C \rightarrow B \Rightarrow AC \rightarrow BD$
8. $A \rightarrow B$ и $C \rightarrow D \Rightarrow A(C \rightarrow B) \rightarrow BD$

R – переменная отношения

R(A,B,C,D,E,F)

S = { $A \rightarrow BC, B \rightarrow E, CD \rightarrow EF$ } – набор функциональных зависимостей

$AD \rightarrow F$?

$\{AD\}^+$ – замыкание атрибутов

	Jold = Jnew = {A, D}	Jold=Jnew = {A, B, C, D, E, F}
$A \rightarrow BC$	A, B, C, D	- -// - -
$B \rightarrow E$	A, B, C, D, E	- -// - -
$CD \rightarrow EF$	A, B, C, D, E, F = Jnew	- -// - -

1. $A \rightarrow BC \Rightarrow A \rightarrow B$ и $A \rightarrow C$
2. $AD \rightarrow CD$
3. $AD \rightarrow CD$ и $CD \rightarrow EF \Rightarrow AD \rightarrow EF$
4. $AD \rightarrow EF \Rightarrow AD \rightarrow E$ и $AD \rightarrow F$

$$F = \left\{ \begin{array}{l} A \rightarrow C, \\ AC \rightarrow D, \\ E \rightarrow AD, \\ E \rightarrow H \end{array} \right\}$$

$$G = \left\{ \begin{array}{l} A \rightarrow CD, \\ E \rightarrow AH \end{array} \right\}$$

$F?G$

1. $\overbrace{\{A\}^+}^{\text{Детерминант } F} = \overbrace{\{A, C, D\}}^{\text{По } F} = A \rightarrow CD (\text{из } G)$
 $\{AC\}^{-1} = \{A, C, D\} = A \rightarrow CD$
 $\{E\}^+ = \{E, A, D, H, C\} = E \rightarrow AH (\text{из } G)$
2. $\{A\}^+ = \{A, C, D\} = AC \rightarrow D$
 $\{E\}^+ = \{A, C, D, E, H\} = E \rightarrow AD$ и $E \rightarrow H$

$F = G$

Поиск минимального покрытия $R(A, B, C, D)$

$$S = \left\{ \begin{array}{l} A \rightarrow BC, \\ B \rightarrow C, \\ A \rightarrow B, \\ AB \rightarrow C, \\ AC \rightarrow D \end{array} \right\}$$

- Справа 1 элемент
- Нет транзитивных, тривиальных, выводимых зависимостей
- Слева все детерминанты приведены к минимальному виду

$$\begin{array}{lcl}
 A \rightarrow B & & \\
 A \rightarrow C & \text{транзитивность} & \\
 B \rightarrow C & & \\
 A \rightarrow B & \text{дубль} & \\
 AB \rightarrow C & \text{выводима} & \\
 AC \rightarrow D & &
 \end{array}$$

$$A \rightarrow B, B \rightarrow C, A \rightarrow D$$

2.2 Нормализация

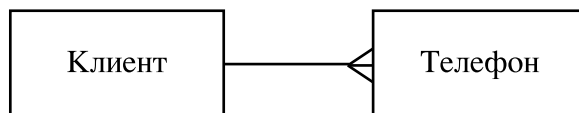
- Избавление от аномалий
 - обновление
 - удаление
 - вставка
- Минимизировать объем данных

2.2.1 Первая нормальная форма

- Атрибуты атамарны

ФИО	Город	Телефон
Иванов	Москва	8-916-...
		8-925-...

ФИО	Город	Телефон
Иванов	Москва	8-916-...
Иванов	Москва	8-925-...



ФИО	Город
Иванов	Москва

id	Номер
1	8-916-...
1	8-925-...

2.2.2 Вторая нормальная форма

- 1NF
- Каждый неключевой атрибут зависит от ключа

Код поставки	Город	Страна города	Код товара	Кол-во
1	М	20	1	300
1	М	20	2	400
1	М	20	3	100
2	Я	10	4	200
3	С	30	5	300
3	С	30	6	400
4	П	15	7	100

$$\{КП, КТ\} \rightarrow \{Кол-во\}$$

$$КП \rightarrow \text{Город}$$

$$КП \rightarrow \text{Статус}$$

Город \rightarrow Статус

КП	КТ	Кол-во
1		
1		
2		
3		
3		
4		

2.2.3 Третья нормальная форма

- 2НФ
- Не должно быть транзитивных зависимостей

Сотрудник	Отдел	Номер телефона
Иванов	ИТ	900
Петров	ИТ	900
Сидоров	Бухгалтерия	901

$\{\text{Сотрудник}\} \rightarrow \{\text{Отдел}\}$
 $\{\text{Сотрудник}\} \rightarrow \{\text{Телефон}\}$
 $\{\text{Отдел}\} \rightarrow \{\text{Телефон}\}$

2.2.4 НФ Бойса-Кодда

Каждая функциональная зависимость имеет в качестве своего детерминанта некий потенциальный ключ.

№ Корта	Начало	Конец	Тариф
1	9:00	10:30	+
1	10:00	11:30	+
1	11:00	12:30	-
2	10:00	11:30	+
2	11:00	12:30	+
2	15:00	16:30	-

Потенциальные ключи:

- $\{\text{№, начало}\}$
 - $\{\text{№, конец}\}$
 - $\{\text{Тариф, начало}\}$
 - $\{\text{Тариф, конец}\}$
- $\Rightarrow \{\text{№,}\} \rightarrow \{\text{тариф}\}$

№ Корта	Начало	Конец
№ Корта	Тариф	

2.2.5 Четвертая нормальная форма

Отношение находится в четвертой нормальной форме тогда и только тогда, когда все нетривиальные многозадачные зависимости представляют собой функциональные зависимости от ее ключей.

Курс	Книга	Лектор
Инф	K1	Иванов
Инф	K2	Петров
Инф	K3	Сидоров

2.2.6 Пятая нормальная форма

Отношение находится в 5 НФ (проекционно-соед.) тогда и только тогда, когда каждая нетривиальная зависимость определяется потенциальным ключом этой зависимости.

2.3 Методы физического хранения данных на диске

Данные можно хранить построчно, тогда важна именно строка

2.3.1 MPP (GreenPlum)

2.4 Транзакции

Это набор действий, которые выполняются как единое целое.
ACID

1. А - атомарность
2. С - консистентность
3. I - изолированность
4. D - долговечность