Базы данных

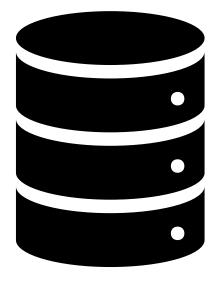
Лекция 5.

Проектирование баз данных (Часть 2)

Продвинутый SQL (Часть 1)

Меркурьева Надежда

<u>merkurievanad@gmail.com</u>



Основные шаги проектирования

- 1. Определение данных, которые будут храниться в БД: Выделение предметной области и основных сущностей
- 2. Определение взаимосвязей между элементами данных
- 3. Наложение логической структуры на данные
- 4. Создание спроектированной базы в СУБД

Основные этапы проектирования

- Концептуальное (инфологическое) проектирование:
 - Итог: концептуальная модель в ER-нотации
- Логическое (даталогическое) проектирование:
 - Итог: логическая модель в ER-нотации
- Физическое проектирование
 - Итог: таблицы и взаимосвязи, созданные в базе с использованием СУБД

Концептуальное проектирование

- Устанавливаем взаимосвязи между сущностями
- Определяем тип связи:
 - Один к одному
 - Один ко многим
 - Многие ко многим
- Строим концептуальную модель в ER-нотации со связями в нотации «воронья лапка»

Логическое проектирование

- За основу берем имеющуюся концептуальную модель
- Детализируем сущности: выделяем атрибуты
- Дорабатываем логическую модель:
 - Пообъектно выделяем ключи и нормализуем
 - Избегаем связей с типом «один к одному» и «многие ко многим»
 - Дорабатываем типы связей после расширения списка сущностей
- Финализируем иллюстрации логической модели в ER-нотации

Первичный ключ

- Потенциальный ключ подмножество атрибутов отношения, удовлетворяющее требованиям уникальности и минимальности:
 - Уникальность: нет и не может быть двух кортежей данного отношения, в которых значения этого подмножества атрибутов совпадают
 - Минимальность: в составе потенциального ключа отсутствует меньшее подмножество атрибутов, удовлетворяющее условию уникальности
- <u>Первичный ключ</u> это один из потенциальных ключей отношения, выбранный в качестве основного (Primary key, PK)

Внешний ключ

Пусть R_1 и R_2 — две переменные отношения, не обязательно различные. Внешним ключом FK в R_2 является подмножество атрибутов переменной R_2 такое, что выполняются следующие требования:

- В переменной отношения R_1 имеется потенциальный ключ РК такой, что РК и FK совпадают с точностью до переименования атрибутов
- В любой момент времени каждое значение FK в текущем значении R_2 идентично значению PK в некотором кортеже в текущем значении R_1 . Иными словами, в любой момент времени множество всех значений FK в R_2 является подмножеством значений PK в R_1 .

Нормальные формы

- 1НФ: 1 ячейка 1 значение
- 2НФ: 1НФ + *все* неключевые атрибуты зависят от *всех* ключевых
 - Не существует неключевого атрибута, который зависел бы от какого-либо подмножества ключевых
- 3НФ: 2НФ + *все* неключевые атрибуты зависят *только* от ключевых атрибутов:
 - Не существует неключевого атрибута, который бы зависел от какого-либо подмножества неключевых

Шаг 4. Создание БД

- Определить, какого типа данные будут храниться
- Определить, какие ограничения накладываются на эти данные
- Создать все необходимые таблицы с использование СУБД

Физическая модель

– описание реализации объектов логической модели на уровне конкретной базы данных с учетом всех ее особенностей

Ограничения на атрибуты

NOT NULL

• Значение всегда известно, недопустимо значение NULL

UNIQUE

• Значения в столбце должны быть уникальны

PRIMARY KEY

• Первичный ключ. В некоторых СУБД требуется дополнительно ограничивать NOT NULL

FOREIGN KEY

• Внешний ключ, необходима ссылка на другую таблицу

CHECK

• Проверка на соответствие определенному критерию

DEFAULT

• Значение по умолчанию. Используется, если пользователь не задал значения

NOT NULL

```
CREATE TABLE PERSON (

ID INTEGER NOT NULL,

LAST_NAME VARCHAR(255) NOT NULL,

FIRST_NAME VARCHAR(255) NOT NULL,

AGE INTEGER
);
```

UNIQUE

```
CREATE TABLE PERSON (
       INTEGER NOT NULL UNIQUE,
    ID
    LAST NAME VARCHAR (255) NOT NULL, FIRST NAME VARCHAR (255) NOT NULL,
    AGE —
                   INTEGER
ALTER TABLE PERSON ADD UNIQUE (ID);
ALTER TABLE PERSON
ADD CONSTRAINT UC Person UNIQUE (ID, LAST NAME);
ALTER TABLE PERSON
DROP CONSTRAINT UC Person;
```

PRIMARY KEY

```
CREATE TABLE PERSON (

ID INTEGER PRIMARY KEY,

LAST_NAME VARCHAR(255) NOT NULL,

FIRST_NAME VARCHAR(255) NOT NULL,

AGE INTEGER

);
```

ALTER TABLE PERSON ADD PRIMARY KEY (ID);

PRIMARY KEY

```
CREATE TABLE PERSON
                  INTEGER,
                VARCHAR (255),
    LAST NAME
   FIRST NAME VARCHAR (255) NOT NULL,
    AGE
                  INTEGER
    CONSTRAINT PK Person PRIMARY KEY (ID, LAST NAME)
ALTER TABLE PERSON
ADD CONSTRAINT PK Person PRIMARY KEY (ID, LastName);
ALTER TABLE PERSON
DROP CONSTRAINT PK Person;
```

FOREIGN KEY

```
CREATE TABLE ORDER (
    ORDER ID INTEGER NOT NULL,
    ORDER NUMBER INTEGER NOT NULL,
    PERSON ID INTEGER,
    PRIMARY KEY (ORDER ID),
    CONSTRAINT FK PersonOrder (PERSON ID)
    REFERENCES PERSON (PERSON ID)
ALTER TABLE ORDER ADD CONSTRAINT FK PersonOrder
FOREIGN KEY (PERSON ID) REFERENCES PERSON (PERSON ID);
ALTER TABLE ORDER DROP CONSTRAINT FK PersonOrder;
```

FOREIGN KEY

```
CREATE TABLE ORDER
                 INTEGER NOT NULL PRIMARY KEY,
    ORDER ID
    ORDER NUMBER INTEGER NOT NULL,
    PERSON ID
                 INTEGER FOREIGN KEY REFERENCES
                              PERSON (PERSON ID)
ALTER TABLE ORDER
ADD FOREIGN KEY (PERSON ID)
REFERENCES PERSON (PERSON ID);
```

CHECK

```
CREATE TABLE PERSON (

ID INTEGER NOT NULL,

LAST_NAME VARCHAR(255) NOT NULL,

FIRST_NAME VARCHAR(255) NOT NULL,

AGE INTEGER CHECK (AGE >= 18)

);
```

ALTER TABLE PERSON ADD CHECK (AGE>=18);

CHECK

```
CREATE TABLE PERSON (
                 INTEGER NOT NULL,
    TD
   LAST NAME VARCHAR (255) NOT NULL,
   FIRST NAME VARCHAR (255) NOT NULL,
   AGE
                 INTEGER,
   CITY VARCHAR (255),
   CONSTRAINT CHK Person CHECK (AGE >= 18
                           AND CITY = 'Moscow')
ALTER TABLE PERSON ADD CONSTRAINT CHK Person
CHECK (AGE >= 18 AND CITY = 'Moscow')
ALTER TABLE PERSON DROP CONSTRAINT CHK PersonAge;
```

DEFAULT

```
CREATE TABLE ORDER (
ORDER_ID INTEGER PRIMARY KEY,
ORDER_NUMBER INTEGER NOT NULL,
ORDER_DATE DATE DEFAULT now()::date
);

ALTER TABLE ORDER
ALTER COLUMN ORDER DATE DROP DEFAULT;
```

При добавлении ограничений такого типа необходимо иметь в виду, что синтаксис в разных диалектах очень разный, лучше всего загуглить в случае необходимости

Список колонок, попадающих под ограничение:

SELECT *

FROM information_schema.constraint_column_usage;

■ table_catalog ÷	■ table_schema 💠	■ table_name 🔺 1	II column_name	■ constraint_catalog ÷	■ constraint_schema ÷	■ constraint_name ÷
postgres	school	audience_x_addition	frequency_x_addition	postgres	school	audience_x_addition_frequency_x_addition_check
postgres	school	audience_x_addition	audience_id	postgres	school	audience_x_addition_pkey
postgres	school	audience_x_addition	addition_id	postgres	school	audience_x_addition_pkey
postgres	school	audience_x_lesson	lesson_id	postgres	school	audience_x_lesson_pkey
postgres	school	audience_x_lesson	audience_id	postgres	school	audience_x_lesson_pkey
postgres	studio	ballroom	ballroom_size	postgres	studio	ballroom_ballroom_size_check
postgres	studio	ballroom	ballroom_id	postgres	studio	ballroom_pkey
postgres	studio	ballroom	ballroom_id	postgres	studio	class_ballroom_id_fkey
postgres	my_project	band_x_musician	band_id	postgres	my_project	band_x_musician_pkey
postgres	my_project	band_x_musician	musician_id	postgres	my_project	band_x_musician_pkey
postgres	my_project	band_x_release	band_id	postgres	my_project	band_x_release_pkey
postgres	my_project	band_x_release	release_id	postgres	my_project	band_x_release_pkey
postgres	project	blog	blog_id	postgres	project	blog_pkey
postgres	project	blog	blog_id	postgres	project	blog_comment_blog_id_fkey
postgres	project	blog	blog_id	postgres	project	post_blog_id_fkey
postgres	project	blog_comment	comment_id	postgres	project	blog_comment_pkey

Все имеющиеся в базе ограничения:

SELECT *

FROM information schema.table constraints;

■ constraint_catalog	: ■ constraint_schema ÷	III constraint_name ▲ 1	■ table_catalog ÷	I table_schema	■ table_name ÷	■ constraint_type ÷	I is_deferrable ÷	■ initially_deferred ÷
postgres	pg_catalog	11_3381_5_not_nul1	postgres	pg_catalog	pg_statistic_ext	CHECK	NO	NO
postgres	pg_catalog	11_3381_6_not_nul1	postgres	pg_catalog	pg_statistic_ext	CHECK	NO	NO
postgres	motoservice	_clientclient_rating_check	postgres	motoservice	_client_	CHECK	NO	NO
postgres	motoservice	_clientclient_reports_check	postgres	motoservice	_client_	CHECK	NO	NO
postgres	motoservice	_clientpkey	postgres	motoservice	_client_	PRIMARY KEY	NO	NO
postgres	motoservice	_crashcrash_complexity_check	postgres	motoservice	_crash_	CHECK	NO	NO
postgres	motoservice	_crashcrash_fixingprice_check	postgres	motoservice	_crash_	CHECK	NO	NO
postgres	motoservice	_crashpkey	postgres	motoservice	_crash_	PRIMARY KEY	NO	NO
postgres	motoservice	_departmentpkey	postgres	motoservice	_department_	PRIMARY KEY	NO	NO
postgres	motoservice	_makerspkey	postgres	motoservice	_makers_	PRIMARY KEY	NO	NO
postgres	motoservice	_vehiclemaker_id_fkey	postgres	motoservice	_vehicle_	FOREIGN KEY	NO	NO
postgres	motoservice	_vehiclepkey	postgres	motoservice	_vehicle_	PRIMARY KEY	NO	NO
postgres	motoservice	_vehicleworker_id_fkey	postgres	motoservice	_vehicle_	FOREIGN KEY	NO	NO
postgres	motoservice	_vehicle_clientclients_id_fkey	postgres	motoservice	_vehicle_client_	FOREIGN KEY	NO	NO
postgres	motoservice	_vehicle_clientpkey	postgres	motoservice	_vehicle_client_	PRIMARY KEY	NO	NO
postgres	motoservice	_vehicle_clientvehicle_id_fkey	postgres	motoservice	_vehicle_client_	FOREIGN KEY	NO	NO
postgres	motoservice	_vehicle_crashcrash_id_fkey	postgres	motoservice	_vehicle_crash_	FOREIGN KEY	NO	NO
						DD TMADAC RESE	MO	110

Уникальные и ключевые (РК, FK) поля таблиц

SELECT *

FROM information schema.key column usage;

■ constraint_catalog ÷	■ constraint_schema ÷	■ constraint_name ÷	■ table_catalog ÷	■ table_schema 💠	■ table_name	III column_na ▲ 1	■ ordinal_position ÷
postgres	studio	client_pkey	postgres	studio	client	client_id	1
postgres	studio	pk_class_x_client	postgres	studio	class_x_client	client_id	1
postgres	studio	class_x_client_client_id_fkey	postgres	studio	class_x_client	client_id	1
postgres	motoservice	_clientpkey	postgres	motoservice	_client_	client_id	1
postgres	clinic	client_pkey	postgres	clinic	client	client_id	1
postgres	clinic	appointment_client_id_fkey	postgres	clinic	appointment	client_id	1
postgres	motoservice	_vehicle_clientpkey	postgres	motoservice	_vehicle_client_	clients_id	2
postgres	motoservice	_vehicle_clientclients_id_fkey	postgres	motoservice	_vehicle_client_	clients_id	1
postgres	project	blog_comment_pkey	postgres	project	blog_comment	comment_id	1
postgres	public	competition_pkey	postgres	public	competition	competition_id	1
postgres	public	pk_result	postgres	public	result	competition_id	
postgres	public	result_competition_id_fkey	postgres	public	result	competition_id	
postgres	public	consultation_pkey	postgres	public	consultation	consultation_id	
postgres	project	contractor_pkey	postgres	project	contractor	contractor_id	
postgres	project	pk_store_contractor	postgres	project	store_x_contractor	contractor_id	1
postgres	project	store_x_contractor_contractor_id	postgres	project	store_x_contractor	contractor_id	1
		-1					1

Информация по ограничениям с типом СНЕСК

SELECT *

FROM information_schema.check_constraints;

■ constraint_catalog		1 ■ constraint_name \$	■ check_clause ÷
postgres	clinic	consulting_room_floor_no_check	((floor_no > 0))
postgres	clinic	service_price_check	((price > 0))
postgres	clinic	35963_36031_2_not_nul1	doctor_id IS NOT NULL
postgres	clinic	35963_35991_1_not_nul1	client_id IS NOT NULL
postgres	clinic	35963_35996_1_not_nul1	appointment_id IS NOT NULL
postgres	clinic	35963_36016_2_not_null	room_no IS NOT NULL
postgres	clinic	35963_35964_1_not_nul1	room_no IS NOT NULL
postgres	information_schema	yes_or_no_check	(((VALUE)::text = ANY ((ARRAY['YES'::character varying, 'NO'
postgres	information_schema	cardinal_number_domain_check	((VALUE >= 0))
postgres	institute	research_research_budget_check	((research_budget >= 0))
postgres	institute	47412_47422_1_not_nul1	lab_id IS NOT NULL
postgres	institute	equipment_x_lab_equipment_lab_cnt_check	((equipment_lab_cnt >= 0))
postgres	institute	47412_47413_2_not_null	scientist_lab_id IS NOT NULL

Уже умеем:

- Писать обычные запросы
- Писать запросы с использованием нескольких таблиц:
 - JOIN
 - Перечисление через запятую
- Оперировать с однотипными результатами запросов:
 - UNION (ALL)
 - INTERSECT
 - EXCEPT

Хотим научиться

- Писать запросы со сложными условиями
- Писать запросы с подзапросами
- Писать аналитические запросы

- B SQL имеется возможность использования условных выражений
- Эта возможность реализуется с использованием *CASE-выражений*

- CASE-выражения:
 - Простые
 - С поиском

Простое CASE-выражение

```
CASE expression
  WHEN condition_1 THEN result_1
  WHEN condition_2 THEN result_2
  ...
  WHEN condition_N THEN result_N
  ELSE result
```

```
CASE ProductLine
WHEN 'R' THEN 'Road'
WHEN 'M' THEN 'Mountain'
WHEN 'T' THEN 'Touring'
ELSE 'Not for sale'
END
```

CASE-выражение с поиском

```
WHEN boolean_expr_1 THEN result_1
WHEN boolean_expr_2 THEN result_2
...
WHEN boolean_expr_N THEN result_N
ELSE result
END
```

```
CASE
  WHEN ListPrice = 0 THEN 'Not for resale'
  WHEN ListPrice < 50 THEN 'Under $50'
  WHEN ListPrice >= 50
   AND ListPrice < 250 THEN 'Under $250'
  WHEN ListPrice >= 250
   AND ListPrice < 1000 THEN 'Under $1000'
  ELSE 'Over $1000'
END
```

```
SELECT OrderID,
       Quantity,
       CASE
         WHEN Quantity > 30
         THEN "The quantity is greater than 30"
         WHEN Quantity = 30
         THEN "The quantity is 30"
         ELSE "The quantity is something else"
       END AS Comment
  FROM OrderDetails;
```

```
SELECT CustomerName,
       City,
       Country
  FROM Customers
 ORDER BY CASE
            WHEN City IS NULL
            THEN Country
            ELSE City
          END;
```

GREATEST / LEAST

- Функции *greatest()* и *least()* возвращают наибольшее и наименьшее значения соответственно
- В зависимости от диалекта работа с NULL значениями может отличаться. PostgreSQL вернет NULL только если все аргументы NULL

GREATEST / LEAST

VALUE_1	VALUE_2	GR	LST
10	15	15	10
10	NULL	10	10
28	13	28	13
NULL	16	16	16
NULL	NULL	NULL	NULL

Подзапрос

- *Подзапрос* это запрос, содержащийся в другом SQL-выражении (будем называть его *содержащим выражением*)
- Подзапрос всегда заключен в круглые скобки и обычно выполняется до содержащего выражения
- Подзапросы могут вкладываться друг в друга
- В операторе SELECT подзапросы можно использовать во всех разделах, кроме GROUP BY

Подзапросы

- Подзапросы бывают:
 - *Несвязанными*, т.е. полностью самодостаточными и не зависящими от основного запроса
 - Выполняются перед выполнением содержащего выражения.
 - Связанными, т.е. ссылаются на столбцы основного запроса.
 - Для написания таких запросов полезно использование алиасов.
 - Для случаев, когда в основном запросе и в подзапросе используется одна и та же таблица, использование алиасов <u>обязательно</u>!
 - Выполняются для каждой строки содержащего выражения.

Результат подзапроса

- Результатом выполнения подзапроса всегда является таблица, которая может состоять из:
 - 1 столбца и 1 строки (скалярный подзапрос)
 - 1 столбца и нескольких строк
 - Нескольких столбцов

Использование подзапросов

Раздел	Связанные	Несвязанные	Нескалярные
SELECT	+	Ŧ	-
FROM	-	+	+
WHERE	+	+	+
HAVING	+	+	+
ORDER BY	+	+	-

Скалярный подзапрос

Подзапрос называется *скалярным*, если результат его выполнения — таблица из 1 столбца и 1 строки.

```
SELECT account_id,
    product_cd,
    cust_id,
    avail_balance

FROM account

WHERE open_emp_id <>
    (SELECT e.emp_id
        FROM employee e
    WHERE e.title = 'Head Teller');
```

Скалярный подзапрос

• Подзапрос записывается следующим образом:

```
<скалярная форма> <оператор> <подзапрос>
```

• Т.е. следующая запись неверна, хотя некоторые реализации и позволяют ее использование:

Скалярный подзапрос

- Подзапрос называется *скалярным*, если результат его выполнения таблица из 1 столбца и 1 строки.
- Если в результате выполнения подзапроса не было отобрано ни одного значения, основной запрос будет рассматривать итог как неизвестный (NULL)

Подзапрос: 1 столбец и несколько строк

- Обычно такие подзапросы используются со следующими предикатами:
 - EXISTS
 - IN
 - ALL
 - ANY (SOME)

Предикат EXISTS

Значением условия EXISTS является TRUE в том и только в том случае, когда мощность таблицы-результата подзапроса больше нуля, иначе значением условия является FALSE

```
SELECT SupplierName
   FROM Suppliers
WHERE EXISTS
      (SELECT ProductName
        FROM Products
        WHERE SupplierId = Suppliers.supplierId
        AND Price < 20);</pre>
```

Предикат IN

Предикат IN для подзапросов работает так же, как и для обычных запросов

Предикат ALL

- Имеет значение TRUE в том и только в том случае, когда результат подзапроса пуст или значение предиката равное TRUE для каждой строки подзапроса
- Имеет значение FALSE в том и только в том случае, когда значение предиката равно FALSE хотя бы для одной из строк подзапроса
- В остальных случаях значение условия равно UNKNOWN

```
SELECT EMP_NO
   FROM EMP
WHERE DEPT_NO = 65
AND EMP_SAL >= ALL
   (SELECT EMP1.EMP_SAL
        FROM EMP EMP1
WHERE EMP.DEPT_NO = EMP1.DEPT_NO);
```

Предикат ANY (SOME)

- Имеет значение FALSE в том и только в том случае, когда результат подзапроса пуст или значение условия равно FALSE для каждой строки подзапроса
- Имеет значение TRUE в том и только в том случае, когда значение предиката равно TRUE хотя бы для одной из строк подзапроса
- В остальных случаях значение условия равно UNKNOWN

```
SELECT EMP_NO
   FROM EMP
WHERE DEPT_NO = 65
AND EMP_SAL > ANY
   (SELECT EMP1.EMP_SAL
        FROM EMP EMP1
WHERE EMP.DEPT_NO = EMP1.DEPT_NO);
```

Несколько столбцов

- При использовании такого запроса второй операнд предиката должен представлять собой список выражений, приведенный через запятую в скобках
- Тип допустимых предикатов определяется количеством строк, которые возвращает подзапрос
- Если при использовании предикатов сравнения подзапрос возвращает более одной строки, возникает ошибка
- Подзапрос действует как временная таблица, областью видимости которой является выражение

Несколько столбцов

```
SELECT account id,
       product cd,
       cust id
  FROM account
WHERE (open branch id, open emp id) IN
       (SELECT b.branch id, e.emp id
         FROM branch b, employee e
        WHERE b.branch id = e.assigned branch id
          AND b.name = 'Woburn Branch'
          AND e.title = 'Head Teller');
```

```
CREATE TABLE NEW TABLE AS
SELECT *
  FROM OLD TABLE;
CREATE TABLE NEW TABLE AS
SELECT ATTR 1,
       ATTR 2
  FROM OLD TABLE
WHERE ATTR 1 > 100
   AND ATTR 2 < 50;
```

```
CREATE TABLE NEW_TABLE AS

SELECT ATTR_1, ATTR_2,..., ATTR_N

FROM TABLE_1, TABLE_2,..., TABLE_N;
```

```
CREATE TABLE NEW_TABLE AS
SELECT *
FROM OLD_TABLE
WHERE 1 = 2;
```

```
CREATE TABLE NEW_TABLE AS
SELECT *
FROM OLD_TABLE
WHERE 1 = 2;
```

Получим такую же структуру, как у старой таблицы, но не скопируем ни одного значения

Аналитические (оконные) функции

- Аналитические функции принимают в качестве аргумента столбец промежуточного результата вычисления и возвращают тоже столбец
- Местом их использования могут быть только разделы ORDER BY и SELECT, выполняющие завершающую обработку логического промежуточного результата
- Аналитические функции действуют подобно агрегатным функциям, но не уменьшают степень детализации
- Аналитические функции агрегируют данные порциями, количество и размер которых регулируется специальной синтаксической конструкцией

Аналитические функции

```
an function (expression) OVER (
   [PARTITION BY expression comma list 1]
   [ORDER BY expression comma list 2 [{ASC | DESC}]]
   [{ROWS | RANGE} { (UNBOUNDED | expression 0) PRECEDING |
  CURRENT ROW }
    { ROWS | RANGE }
   BETWEEN
    { { UNBOUNDED PRECEDING | CURRENT ROW
    {UNBOUNDED | expression 1} {PRECEDING | FOLLOWING}}
   AND
    { { UNBOUNDED FOLLOWING | CURRENT ROW
    {UNBOUNDED | expression 2} {PRECEDING | FOLLOWING}}
```

Использование OVER

- OVER определяет «окно» или набор строк, которые будет использовать оконная функция, включая сортировку данных
- В выражении, которое задает оконную функцию, инструкция OVER ограничивает наборы строк с одинаковыми значениями в поле, по которому идет разделение
- Сама по себе инструкция OVER () не ограничена и содержит все строки из результирующего набора
- Инструкция OVER может многократно использоваться в одном SELECT, каждая со своим разделением и сортировкой

Использование OVER

```
OVER([ <PARTITION BY clause> ]
      [ <ORDER BY clause> ]
      [ <ROWS or RANGE clause> ]
)
```

Правила секционирования

- Внутри OVER необходимо указать поле таблицы по которому будет скользить «окно» и правило по которому строки будут секционироваться:
 - PARTITION BY
 - ORDER BY
 - ROWS | RANGE

PARTITION BY

- Логически разбивает множество на группы по критериям
- Аналитические функции применяются к группам независимо
- Если не указать конструкцию секционирования, все множество считается одной группой

ORDER BY

- Задает критерий сортировки внутри каждой группы
- Агрегатные функции в отсутствие конструкции ORDER BY вычисляются по всем строкам группы, и одно и то же значение выдается для каждой строки, т.е. функция используется как итоговая
- Если агрегатная функция используется с конструкцией ORDER BY, то она вычисляется по текущей строке и всем строкам до неё, т.е. функция используется как оконная

PARTITION BY

SELECT TerritoryID, SalesYTD,

SUM (SalesYTD) OVER (PARTITION BY TerritoryID) AS CumulativeTotal,

SalesYTD / SUM(SalesYTD) OVER (PARTITION BY TerritoryID) * 100 AS SalesTotalPrc

FROM SalesPerson;

TerritoryId	SalesYTD	CumulativeTotal	SalesTotalPrc	
NULL	559697,5639	1252127,9471	44,69	
NULL	172524,4512	1252127,9471	13,77	Окно 1
NULL	519905,932	1252127,9471	41,52	
1	1573012,9383	4502152,2674	34,39	
1	1576562,1966	4502152,2674	35,01	Окно 2
1	1352577,1325	4502152,2674	30,04	
2	3763178,1787	3763178,1787	100,0	Окно 3
3	3189418,3662	3189418,3662	100,0	Окно 4
4	4251368,5497	6709904,1666	63,35	0,,,,,,,,
4	2458535,6169	6709904,1666	36,65	Окно 5

ORDER BY

SELECT TerritoryID, SalesYTD,

SUM (SalesYTD) OVER (ORDER BY TerritoryID ASC) AS CumulativeTotal

FROM SalesPerson;

TerritoryId	SalesYTD	CumulativeTotal
NULL	559697,5639	1252127,9471
NULL	172524,4512	1252127,9471
NULL	519905,932	1252127,9471
1	1573012,9383	5754280,2145
1	1576562,1966	5754280,2145
1	1352577,1325	5754280,2145
2	3763178,1787	9517458,3932
3	3189418,3662	12706876,7594
4	4251368,5497	19416780,926
4	2458535,6169	19416780,926

Нарастающий итог