#### 1.1.1. Объединение данных из нескольких таблиц

Мы рассмотрели команды с одним ИД – тС.

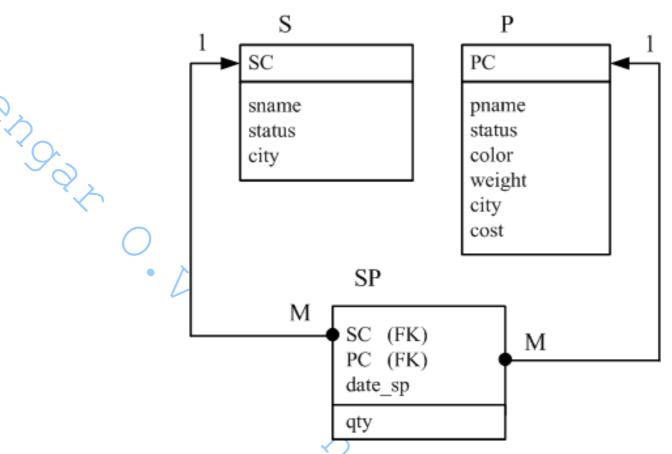
В общем виде в качестве источника запроса могут использоваться несколько ИД. Причем, в качестве ИД могут использоваться не только базовые таблицы РБД, хранящиеся в физической памяти машины, но и результаты выполнения ранее созданных запросов, которые в основном представляются в виде виртуальных (временных, рабочих) таблиц. Некоторые СУБД дают возможность создавать представления БД или курсоры, которые фактически являются хранимыми в РБД запросами с именованными полями. С их помощью создаются виртуальные таблицы, позволяющие пользователям иметь свой взгляд на данные без увеличения их объема в БД.

Способы объединения данных из нескольких таблиц:

- 1) с помощью условия объединения WHERE;
- 2) с помощью (горизонтальных) объединений JOIN;
- 3) с помощью использования подзапросов в запросе.

Все примеры будут рассмотрены на примере базы данных поставщиков и деталей.

CY ON ON O



# 2.8.5.1 Объединение данных из нескольких таблиц с помощью условия объединения WHERE

Одна из трудностей при выборке сразу из нескольких таблиц - это совпадение имён полей.

**SELECT \*** FROM S, SP WHERE S.SC > SP.SC

Фактически, такой запрос позволяет избежать противоречий между одинаковыми именами полей. Однако, сложность не в этом, а в алгоритме работы подобного SQL-запроса.

**Пример**: Выдать детали и поставщиков, находящихся в одном городе (не обязательно, что поставщик поставляет именно эту деталь) 9

SELECT SNAME, PNAME, S.CITY

FROM S, P

WHERE S.CITY=P.CITY;

Одинаковые имена полей предваряются именами соответствующих таблиц

<u>Пример</u>: Выдать поставщиков, которые поставляют детали не из своего города (с данными о деталях) ( Объединение более, чем двух таблиц!)

SELECT SC, SNAME, S.CITY, PC, PNAME, P.CITY

FROM S, P, SP

WHERE (S.SC=SP.SC) AND

(P.PC=SP.PC) AND

(S.CITY > P.CITY);

Скобки лишними не бывают!

2.8.5.2 Объединение данных из нескольких таблиц с помощью SQL объединений JOIN

- INNER JOIN
- OUTER JOIN
- CROSS JOIN
- внутреннее объединение **INNER JOIN** (синоним JOIN, ключевое слово INNER можно опустить)

<u>Пример</u>: Выдать детали и поставщиков, находящихся в одном городе (не обязательно, что поставщик поставляет именно эту деталь)

SELECT SNAME, PNAME, S.CITY

FROM S JOIN P

ON S.CITY=P.CITY;

Выбираются только совпадающие данные из объединяемых таблиц

<u>Пример</u>: Выдать поставщиков, которые поставляют детали не из своего города (с данными о деталях) (Объединение более, чем двух таблиц!)

SELECT SC, SNAME, S.CITY, PC, PNAME, P.CITY

# FROM (S JOIN SP ON S.SC=SP.SC) JOIN P ON P.PC=SP.PC WHERE S.CITY<>P.CITY;

#### • внешнее объединение - OUTER JOIN

Такое объединение вернет данные из обеих таблиц (совпадающие по условию объединения) ПЛЮС дополнит выборку оставшимися данными из внешней таблицы, которые по условию не подходят, заполнив недостающие данные значением NULL

# LEFT OUTER JOIN или LEFT JOIN

Возвращаются все строки левой таблицы.

Данными правой\_таблицы дополняются только те строки левой таблицы, для которых выполняются условия соединения.

Для недостающих данных вместо строк правой\_таблицы вставляются NULL-значения.

# RIGHT OUTER JOIN или RIGHT JOIN

Работает одинаково, разница заключается в том что RIGHT - указывает что "внешней" таблицей будет находящаяся справа.

#### FULL OUTER JOIN или FULL JOIN

Возвращаются все строки левой\_таблицы и правой\_таблицы. Если для строк левой\_таблицы и правой\_таблицы выполняются условия\_соединения, то они объединяются в одну строку. Для строк, для которых не выполняются условия\_соединения, NULL-значения вставляются на место левой\_таблицы, либо на место правой\_таблицы, в зависимости от того данных какой таблицы в строке не имеется.

<u>Пример</u>: Выдать поставщиков и коды поставленных ими деталей с указанием даты поставки (причем указывать поставщиков, не поставивших ничего)

SELECT SNAME, PC, DATE\_SP
FROM S LEFT OUTER JOIN SP
ON S.SC=SP.SC;

<u>Результирующая таблица:</u>

	PC	DATE_SP
Smith	P1	21.01.10
NAME	P2	21.01.10
Smith	P1	30.03.10
Smith	Р3	25.03.10
Adams	NULL	NULL

# *Пример*:

SELECT SNAME, PC, DATE\_SP

FROM S LEFT OUTER JOIN SP

ON S.SC=SP.SC

WHERE S.SC IS NULL;

Результирующая таблица:

NAME	PC	DATE_SP
Adams	NULL	NULL

• CROSS JOIN - возвращает перекрестное (декартово) объединение двух таблиц.

Результатом будет выборка всех записей первой таблицы объединенная с каждой строкой второй таблицы.

Важным моментом является то, что для кросса не нужно указывать условие объединения.

2.8. Объединение данных из нескольких таблиц Объединение таблиц самих с собой

**ПСЕВДОНИМЫ** - временные имена таблиц и полей (переменные диапазона, переменные корреляции).

Чтобы объединить таблицу саму с собой, все повторяемые имена столбца, заполняются префиксами имени таблицы. Чтобы ссылаться к этим столбцам внутри запроса, нужно иметь два различных имени для этой таблицы - псевдонима. Они определяются в предложении **FROM** запроса (указывается имя таблицы, оставляется пробел, и затем набирается псевдоним для нее).

<u>Пример</u>: Определить пары поставщиков с одинаковым статусом (запрос с WHERE).

SELECT ONE.SC, TWO.SC, ONE.STATUS FROM S ONE, S TWO

WHERE (ONE.STATUS=TWO.STATUS)

AND (ONE.SC<TWO.SC);

Второе условие позволяет исключить повторения пар (S1,S2 и S2,S1) и вывод пар типа (S1, S1).

<u>Пример</u>: Определить пары поставщиков с одинаковым статусом (запрос с JOIN).

SELECT ONE.SC, TWO.SC, ONE.STATUS

FROM S ONE JOIN S TWO
ON ONE.STATUS=TWO.STATUS
WHERE ONE.SC<TWO.SC;

#### Замечания:

- можно использовать любое (без излишеств) число псевдонимов для одной таблицы в запросе;
- можно использовать псевдонимы для создания альтернативных имен и для нескольких таблиц в команде (например, если таблицы имеют очень длинные и сложные имена);
- не всегда обязательно использовать каждый псевдоним или таблицу которые упомянуты в предложении FROM запроса, в предложении SELECT, т.к. иногда предложение или таблица становятся запрашиваемыми исключительно потому что они могут вызываться в предикате запроса.

#### 2.8. Объединение данных из нескольких таблиц

## с помощью использования подзапросов в запросе

Часто невозможно решить поставленную задачу путем одного запроса.

Это особенно актуально, когда при использовании условия поиска в предложении WHERE значение, с которым надо сравнивать, заранее не определено и должно быть вычислено в момент выполнения оператора SELECT.

В таком случае приходят на помощь законченные операторы **SELECT**, ВНЕДРЕННЫЕ в тело другого оператора SELECT.

**Внутренний подзапрос** представляет собой также оператор SELECT, а кодирование его предложений подчиняется тем же правилам, что и основного оператора SELECT.

**Внешний оператор** SELECT использует результат выполнения внутреннего оператора для определения содержания окончательного результата всей операции.

Внутренние запросы могут быть помещены непосредственно после оператора сравнения (=, <, >, <=, >=, <>) в предложения WHERE и HAVING внешнего оператора SELECT – они получают название **подзапросов** или вложенных запросов.

ПОДЗАПРОС – это инструмент создания временной таблицы, содержимое которой извлекается и обрабатывается внешним оператором. Текст подзапроса должен быть заключен в скобки.

Внутренние операторы SELECT могут применяться также в 404000 C операторах INSERT, UPDATE и DELETE.

Синтаксис подзапроса:

WHERE

< имя / константа > < оператор>

< подзапрос >

К подзапросам применяются следующие правила и ограничения:

- фраза **ORDER BY** не используется, хотя и может присутствовать во внешнем подзапросе;
- список в предложении **SELECT** состоит из имен отдельных столбцов или составленных из них выражений – за исключением случая, когда в подзапросе присутствует ключевое слово EXISTS;
- по умолчанию имена столбцов в подзапросе относятся к таблице, имя которой указано в предложении FROM. Однако допускается ссылка и на столбцы таблицы, указанной во фразе FROM внешнего запроса, для чего применяются квалифицированные имена столбцов (т.е. с указанием таблицы);
- если подзапрос является одним из двух операндов, участвующих в операции сравнения, то запрос должен указываться в правой части этой операции.

Существует два типа подзапросов:

- скалярный подзапрос возвращает единственное значение (в принципе, он может использоваться везде, где требуется указать единственное значение);
- табличный подзапрос возвращает множество значений, т.е. значения одного или нескольких столбцов таблицы, размещенные в более чем одной строке (он возможен везде, где допускается наличие таблицы).

*Пример*: Вывести данные о всех поставках поставщика Smith.

SELECT \*

FROM SP

WHERE SC = SC поставщика SMITH;

Возникает вопрос: "Какой SC у поставщика Smith?

Для того, чтобы это узнать нужно воспользоваться вложенным запросом.

**SELECT \*** 

FROM SP

WHERE SC = (SELECT SC)FROM S

#### WHERE SNAME='SMITH');

Не нужно помнить коды поставщиков!

Сначала SQL выполнит внутренний запрос, который расположен в скобках и результат подставит во внешний запрос.

Но должно выполнятся два условия:

- у внутреннего запроса, в качестве результата должен быть только один столбец (это значит, что нельзя написать во внутреннем запросе SELECT \*, а можно только SELECT ИмяОдногоПоля, причем имя должно быть только одно и тип его должен совпадать с типом сравниваемого значения).
  - результатом внутреннего запроса, должна быть **только одна строка**. Если внутренний запрос вернёт несколько строк или вообще ничего не вернёт, то могут возникнуть проблемы. Для большей надёжности с подзапросом используется оператор **DISTINCT**.

**Пример**: Вывести данные о всех поставках, количество деталей в которых больше среднего количества деталей в поставках, сделанных 10.10.2010 г.

Агрегатные функции во вложенных подзапросах: подзапрос должен возвращать одно значение!

**SELECT \*** 

FROM SP

WHERE QTY > (SELECT AVG (QTY)

FROM SP

WHERE DATE\_SP = '2010-10-10');

<u>Пример</u>: Извлечь данные о деталях, у которых статус в 2 раза больше, чем статус поставщика с именем Smith.

Использование выражения в подзапросе.

Не нужно помнить статус поставщика!

SELECT \*

FROM P

WHERE STATUS =

(SELECT STATUS\*2

FROM S

WHERE SNAME='SMITH');

1300 S Пример: Вывести для каждого значения статуса количество поставщиков с этим статусом. Оставить только те группы, у которых статус больше среднего статуса поставщиков из Парижа.

Подзапросы в условии HAVING

SELECT STATUS, COUNT (SC) FROM S

**GROUP BY STATUS** 

HAVING STATUS > (SELECT AVG (STATUS)

FROM S WHERE CITY = 'PARIS');

Во всех предыдущих запросах подзапрос выполнялся только один раз!

# ЗАПРОСЫ С КОРРЕЛИРОВАННЫМИ ВЛОЖЕННЫМИ подзапросами

З операторе SELEC1 не ды внешнего запроса, указанного иняется для каждой строки таблицы, определируемый результирующий набор.

Пример: Найти все детали. Поставленные 10.10.2010 г. столбцы внешнего запроса, указанного во фразе SELECT. Такой подзапрос выполняется для каждой строки таблицы, определяя условие ее вхождения в формируемый результирующий набор.

WHERE P.PC = SP.PC);

Пример: Найти все детали. Поставленные 10.10.2010 г.

(другая формулировка того же запроса)

SELECT DISTINCT P.PC, PNAME, DATE SP

FROM P, SP

WHERE (P.PC=SP.PC) AND

(DATE SP = 2010-10-10);

Если не использовать DISTINCT, деталь может быть выведена несколько раз (для каждого поставщика, поставившего ее указанного числа)

*Пример*: Вывести названия и номера всех деталей, которые имеют более одного поставщика.

SELECT PC, PNAME

FROM P

WHERE 1 <

(SELECT COUNT (DISTINCT SC)

FROM SP

WHERE PC=P.PC);

Если перед именем поля не указывается ссылка на таблицу, то данное поле относится к таблице текущего подзапроса.

Чтобы обращаться из внутреннего запроса к внешнему, необходимо произвести соотнесение таблицы со своей копией для чего используются слова outer и inner - псевдонимы, которые назначаются таблицам

Пример: Найти все поставки со значением количества деталей в ) O O ( поставке выше среднего значения для этой детали.

**SELECT \*** 

FROM SP OUTER

WHERE QTY >=

(SELECT AVG (QTY)

FROM SP INNER

## WHERE INNER.PC = OUTER.PC);

Аналитическая обработка данных в запросе

Такой запрос будет выполнятся по следующему алгоритму:

Выбрать строку из таблицы SP во внешнем запросе. Это будет текущая строка-кандидат.

45 Ody

- Сохранить значения из этой строки-кандидата в псевдониме с именем outer.
- Выполнить подзапрос. Везде, где псевдоним данный для внешнего запроса найден (в этом случае "outer"), использовать значение для текущей строки-кандидата INNER.PC=OUTER.PC. Использование значения из строки-кандидата внешнего запроса в подзапросе называется - внешней ссылкой.
- Оценить предикат внешнего запроса на основе результатов подзапроса выполняемого в предыдущем шаге. Он определяет - выбирается ли строка-кандидат для вывода.

# Подзапросы, возвращающие множество значений

Во многих случаях значение, подлежащее сравнению в предложениях WHERE или HAVING, представляет собой не одно, а несколько значений.

Вложенные подзапросы генерируют непоименованное промежуточное отношение, временную таблицу.

Оно может использоваться только в том месте, где появляется в подзапросе.

К такому отношению невозможно обратиться по имени из какого-либо другого места запроса.

## Специальные операторы:

- •{ WHERE | HAVING } выражение [ NOT ] IN (подзапрос);
- •{WHERE | HAVING } [ NOT ] EXISTS (подзапрос);
- { WHERE | HAVING } выражение оператор сравнения ANY (подзапрос);

• { WHERE | HAVING } выражение оператор\_сравнения ALL (подзапрос);

*Пример*: Вывести данные о всех поставках поставщиков из Лондона.

**SELECT \*** 

FROM SP

WHERE SC IN

(SELECT SC FROM S

WHERE CITY='LONDON');

Onepamop IN в данном случае принимает подзапрос в качестве аргумента.

<u>Пример</u>: Вывести данные о всех поставках поставщиков из Лондона (другая формулировка того же запроса):

SELECT DATE\_SP, SP.SC, PC, QTY

FROM S, SP

WHERE (S.SC = SP.SC) AND

(CITY = 'LONDON')

<u>Пример</u>: Найти всех поставщиков, совершивших хотя бы одну поставку с количеством деталей больше 200.

SELECT SC

FROM S

WHERE EXISTS (SELECT \*

FROM SP

WHERE S.SC = SP.SC

AND QTY > 200);

Пример: Найти всех поставщиков, поставивших более одной детали.

JOYO DO DAY

SELECT DISTINCT SC

FROM SP OUTER

#### WHERE EXISTS

(SELECT \*

FROM SP INNER

WHERE INNER.SC = OUTER.SC

AND INNER.PC <> OUTER.PC);

Без DISINCT каждый поставщик будет выбран один раз для каждой своей детали

**Пример**: Вывести список поставщиков, за которыми числится только одна деталь.

SELECT DISTINCT SC

FROM SPOUTER

WHERE NOT EXISTS

(SELECT \*

FROM SP INNER

WHERE INNER.SC = OUTER.SC

AND INNER.PC  $\Leftrightarrow$  OUTER.PC);

Пример: Найти всех поставщиков, поставляющих детали из своего города.

**SELECT** \*

FROM S

WHERE CITY = ANY (SELECT CITY

FROM P, SP

WHERE P.PC = SP.PC

AND S.SC = SP.SC;

Cy Cy *Пример*: Найти всех поставщиков, у которых статус выше, чем у любого поставщика из Лондона.

**SELECT \*** 

FROM S

WHERE STATUS>

ALL (SELECT SATUS

FROM S

WHERE CITY= 'LONDON');

on Spark of the state of the st