Защитная зона для интеграции видео спикера

# Продвинутый SQL

Лекция 3. Нормализация.





# Николай Хащанов

Full-stack developer

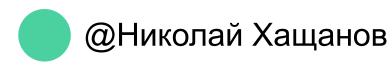


#### О спикере:

- Разрабатываю и поддерживаю crm/erp системы
- Преподаю в Нетологии

- Окончил РГТЭУ по специальности Менеджмент
- Оптимизация и автоматизация бизнес-процессов

Я в Слаке:





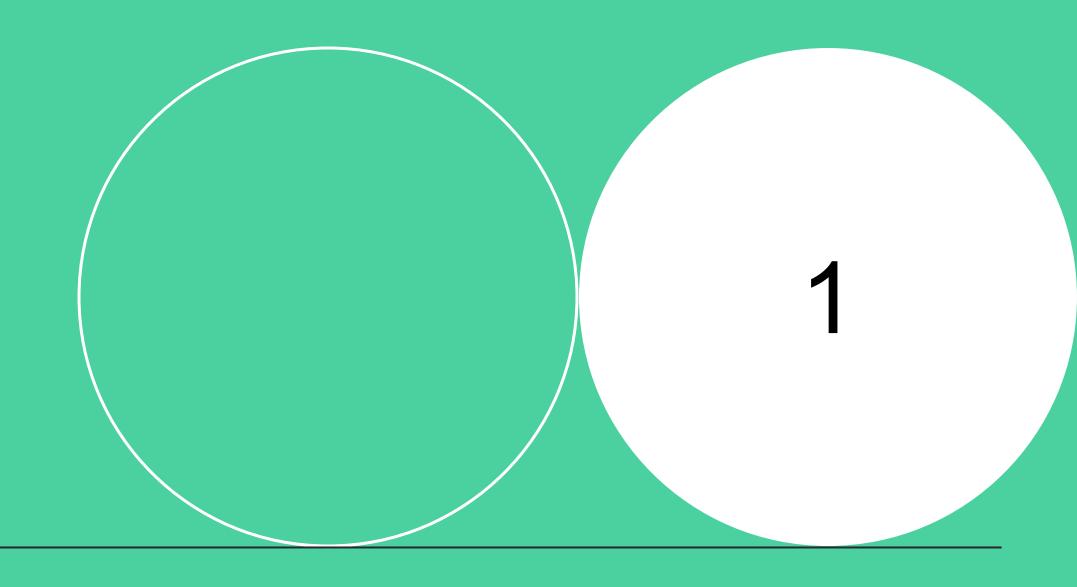


#### Содержание

- 1 ) 1 3 нормальные формы
- 2 Нормальная форма Бойса Кодда
- 3) 4 нормальная форма
- 4 5 нормальная форма
- 5 OLTP

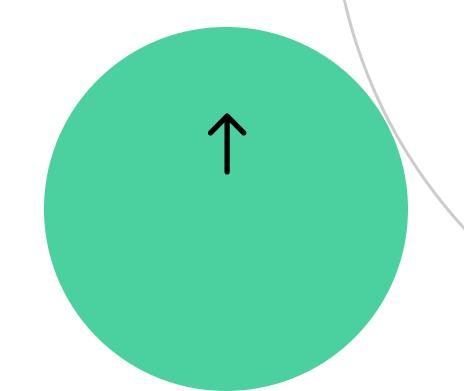


# Нормализация



# Нормализация - это метод

проектирования базы данных, который используется для разработки таблицы реляционной базы данных до более высокой нормальной формы. При этом данный процесс является прогрессивным, и более высокий уровень нормализации базы данных не может быть достигнут, если не были выполнены предыдущие уровни.





Защитная зона

для интеграции



#### Исходные данные.

И снова магазин цветов!

Мы помним, что планировался запуск интернет-магазина и нужно было разработать под него базу данных.

Предположим, что кто-то создал таблицу с данными о пользователе:

```
create table customer (
    customer_name varchar(50) not null,
    customer_login varchar(20) not null,
    customer_password varchar(10) not null,
    customer_address varchar(50) not null,
    delivery_address varchar(50) not null,
    purchases json, --{id_продукта: количество}
    amount decimal(10,2),
    wish_list text[]
```





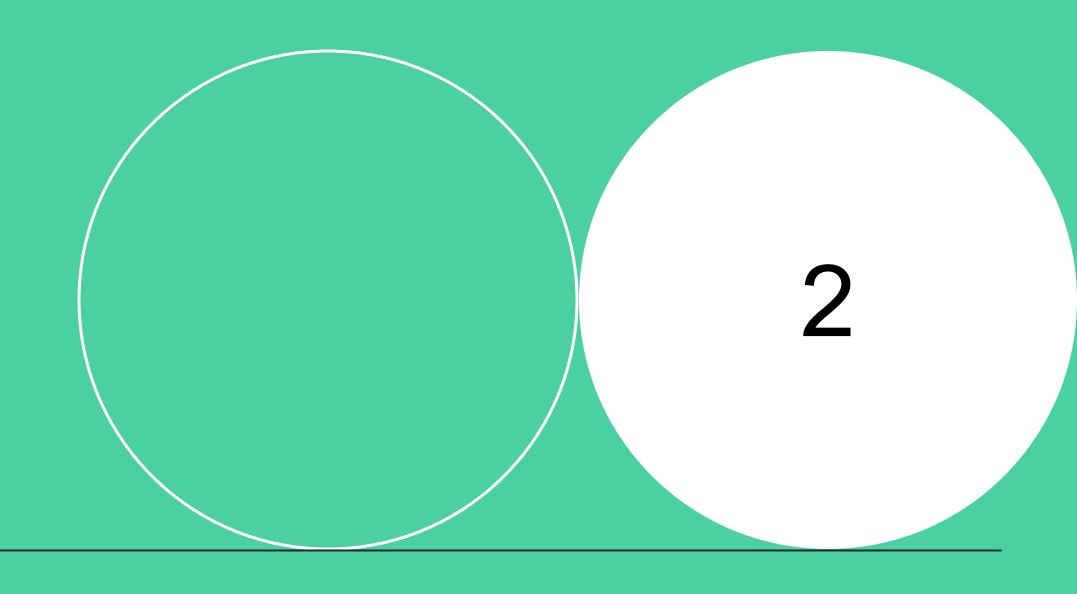
#### Исходные данные.

#### В результате будет вот такая таблица:

	ABS customer_name	REC customer_login T‡	au customer_password 🏋 🛊	customer_address 7‡	nag delivery_address	purchases 🏋	12g amount 🏋 🕻	wish_list T‡
1	Федор Иванович	fivan123	1q2w3e	London, Near BigBen	Freedom str, 56	{"23":4, "17":2, "15":3}	1 800,35	{1,14,3}
2	Федор Иванович	fivan123	1q2w3e	London, Near BigBen	Freedom str, 56	{"14":3}	150,22	{1,3}
3	Петя Галушкин	numberone	556677	Москва, Научный проезд 23	Ленинский проспект 80	{"11":1, "12":1, "73":1}	350	{5}
4	Петя Галушкин	numberone	556677	Москва, Научный проезд 23	Расплетина 33	{"51":99}	5 000	{16,28}
5	Петя Галушкин	numberone	556677	Москва, Научный проезд 23	Широкая 12/3	{"16":3, "28":6}	1 800,35	{16,28}

Скорее всего, с этим будет не совсем удобно работать...







Чтобы наша таблица удовлетворяла 1NF, значения в каждом столбце должны быть атомарными. То есть, значения в домене каждого атрибута отношения не являются ни списками, ни множествами простых или сложных значений.

Столбцы purchases и wish\_list хранят множества данных, а в столбце customer\_address можно выделить город проживания.

Давайте произведем нормализацию.





#### Создадим несколько новых таблиц.

- 1 Города
- 2 Продажи
- 3 Список пожеланий

Мы могли бы для каждого отдельного товара или позиции из списка пожеланий делать новую запись в таблице customer, но это привело бы к аномалиям и избыточности данных (это же 3NF...)



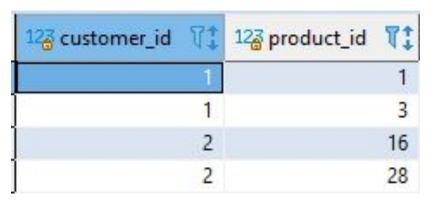


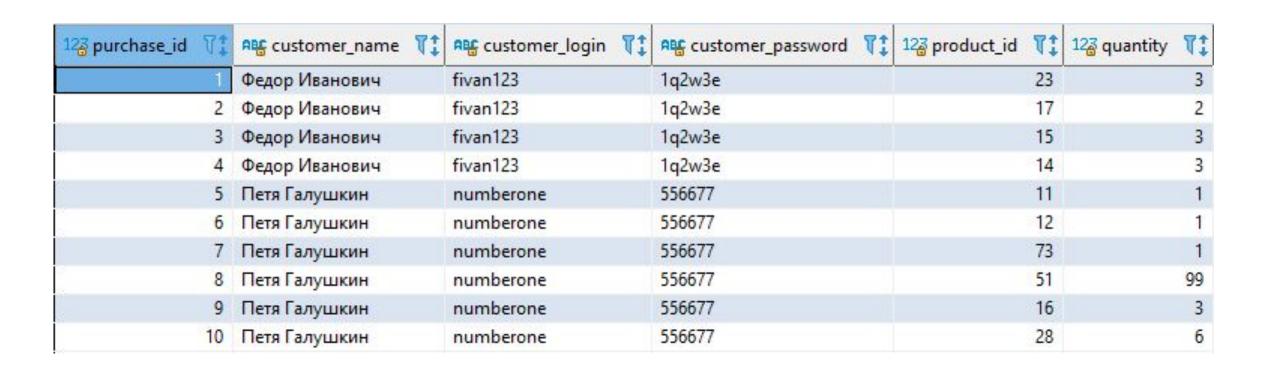
#### Города:



2 Москва

#### Лист пожеланий:



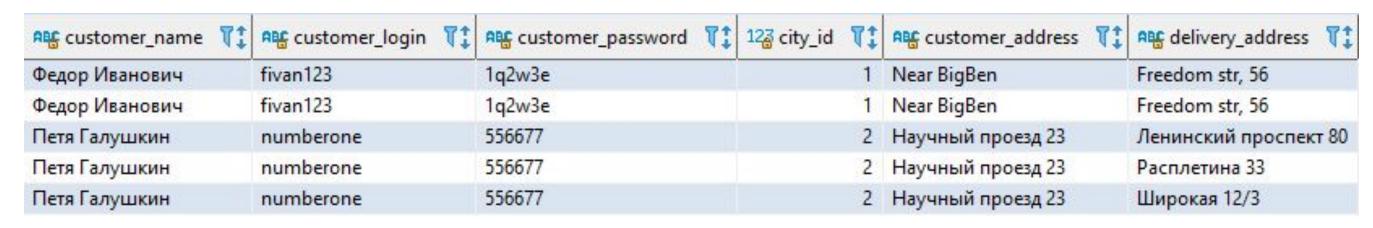


Обратите внимание, на сколько лучше выглядит «Лист пожеланий», но об этом чуть попозже





И таблица customer будет выглядеть следующим образом:



Теперь мы можем сказать, что наша таблица удовлетворяет условиям 1NF. Так же как и созданные дополнительные три таблицы.



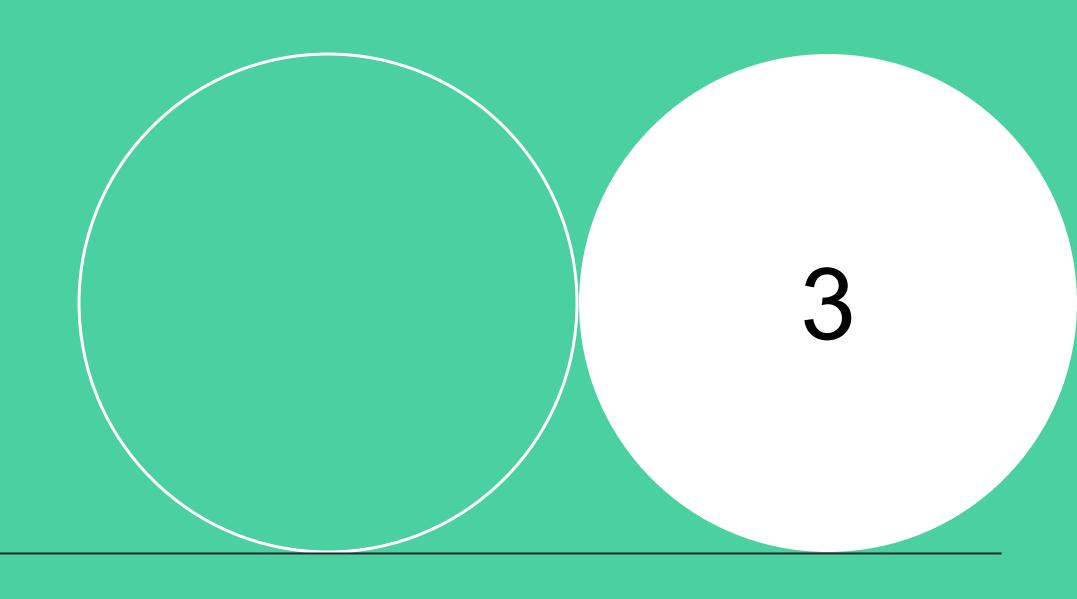




Таблица обязана соответствовать первой нормальной форме.

Все столбцы, которые не являются частью ключа, зависят от этого ключа. Чтобы соответствовать 2NF и удалить дубликаты, каждый неключевой атрибут должен зависеть от всего ключа, а не только от его части.

Вы наверно обратили внимание, как не хорошо выглядит таблица с продажами, надо вносить изменения в структуру продаж и менять первичный ключ.





В таблице customer создадим идентификатор, который сделаем первичным ключом.

123 customer_id 🏋 🛊	ARG customer_name \(\frac{1}{2}\)	RNG customer_login 🏋 🕽	₽8€ customer_password 🏋‡	12g city_id \tag{1}	au customer_address 🏋	ARE delivery_address 📆
1	Федор Иванович	fivan123	1q2w3e	1	Near BigBen	Freedom str, 56
2	Федор Иванович	fivan123	1q2w3e	1	Near BigBen	Freedom str, 56
3	Петя Галушкин	numberone	556677	2	Научный проезд 23	Ленинский проспект 80
4	Петя Галушкин	numberone	556677	2	Научный проезд 23	Расплетина 33
5	Петя Галушкин	numberone	556677	2	Научный проезд 23	Широкая 12/3

А что стало с продажами? Явно лучше!

12g purchase_id 🏋 🕻	12a customer_id 🏋	123 product_id 🏋	123 quantity 🏋
1	1	23	3
2	1	17	2
3	1	15	3
4	1	14	3
5	2	11	1
6	2	12	1
7	2	73	1
8	2	51	99
9	2	16	3
10	2	28	6

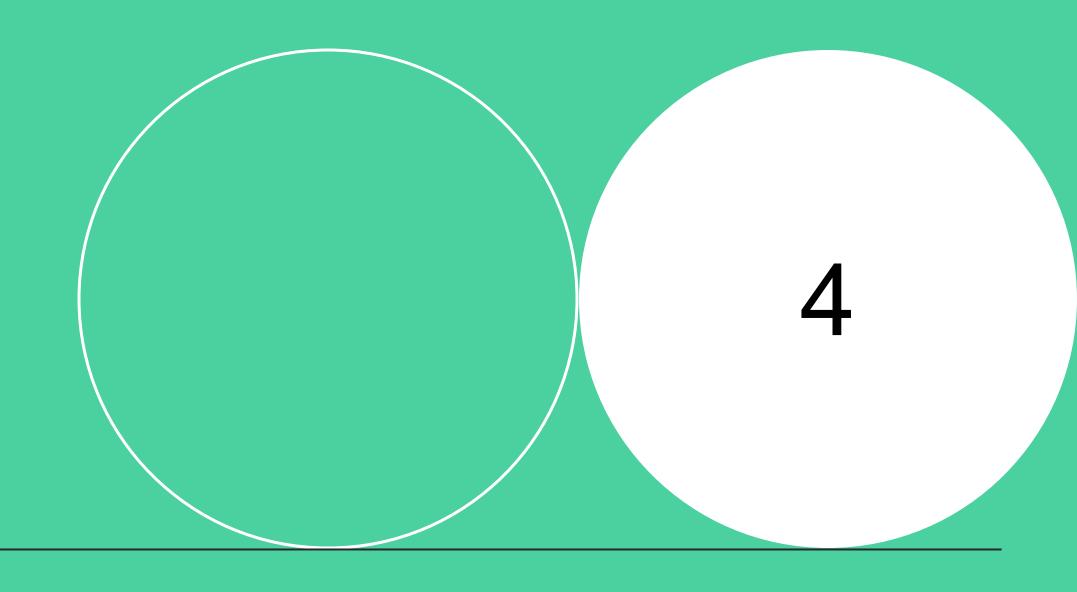




Таблица обязана соответствовать второй нормальной форме.

Значения, входящие в запись и не являющиеся частью ключа этой записи, не принадлежат таблице.

В таблице customer осталась информация по адресу доставки, которая относится к продажам.

Создадим таблицу, в которую будем записывать адреса для доставки и уберем информация из customer.





#### Таблица с пользователями:

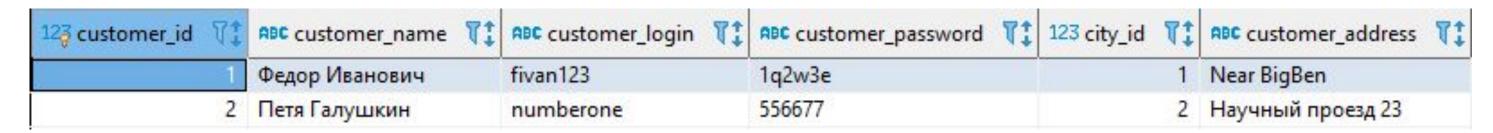


Таблица по доставке. Обратите внимание, что добавили информацию по городу

12g delivery_id 🏋 🕻	12g customer_id 🏋 🕻	12a city_id 🏋‡	nag address ₹‡
1.	1	1	Freedom str, 56
2	1	1	Freedom str, 56
3	2	2	Ленинский проспект 80
4	2	2	Расплетина 33
5	2	2	Широкая 12/3



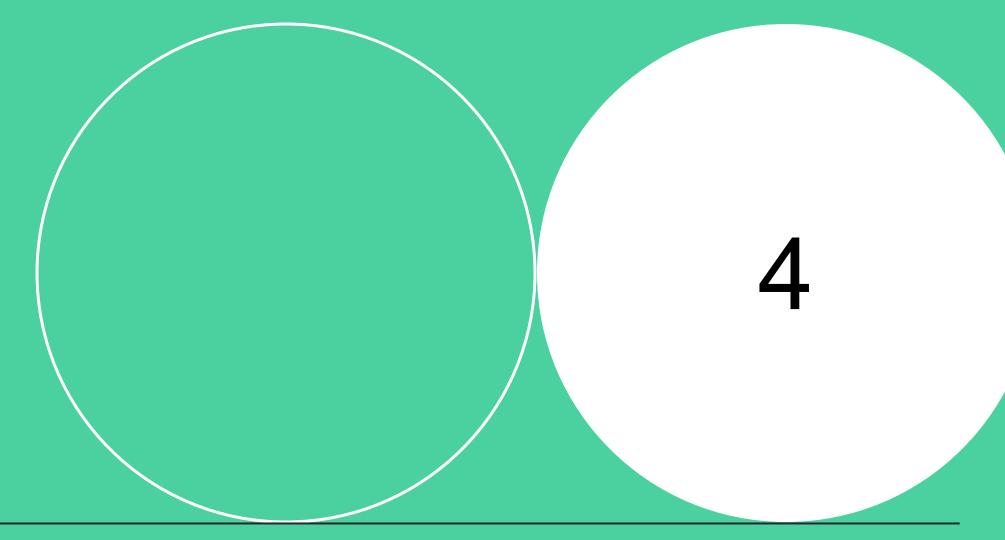


Но тогда мы должны привязать идентификатор доставки к продажам:

12g purchase_id 🎖	12a customer_id	12g product_id	TI	12g quantity 🟋	12g delivery_id	T:
	1		23	3		1
2	1		17	2		1
3			15	3		1
4	1		14	3		2
5	2		11	1		3
6	5		12	1		3
5	2		73	1		3
8	2		51	99		4
9	) 2		16	3		5
10	) 2		28	6		5



# Нормальная форма Бойса— Кодда





#### НФБК.

Реляционная схема считается в нормальной форме Бойса-Кодда (BCNF), если для каждой из ее зависимостей А → В выполняется одно из следующих условий:

- А → В является тривиальной функциональной зависимостью (то есть В является подмножеством А)
- А первичный ключ для схемы реляционной схемы





#### НФБК.

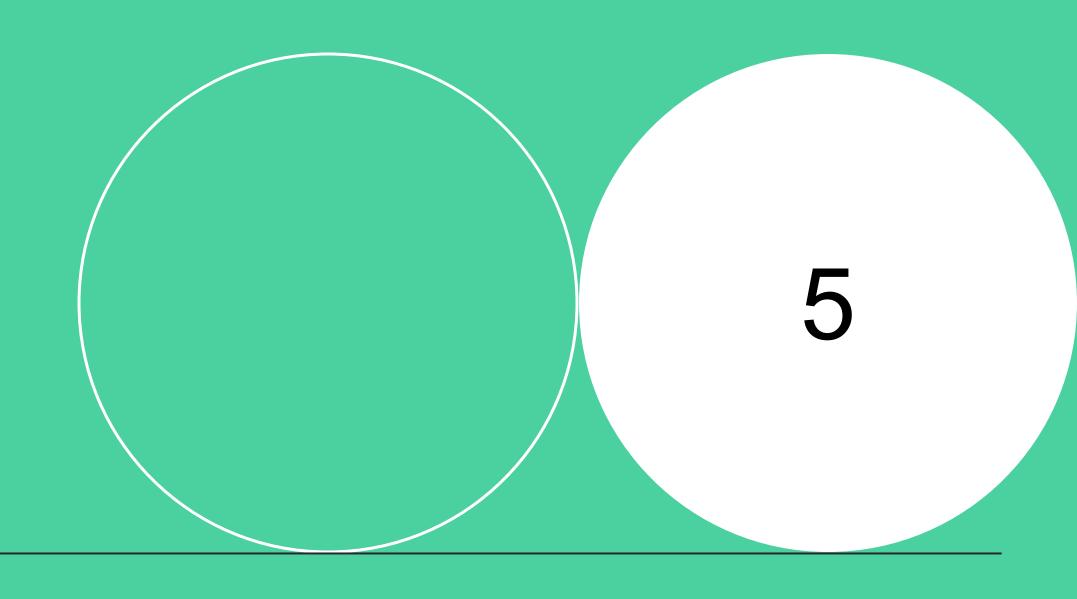
Как правило 3НФ является желаемым результатом и дальнейшая нормализация может приводить к ненужному результату, из-за которого усложняется выборка данных.

Давайте разделим таблицу по продажам на две:

🔏 purchase_id 🏻 🕽 🕻	12g product_id 🏋 📜	12g quantity 🏋 🕻
1	23	3
2	17	2
3	15	3
4	14	3
5	11	1
6	12	1
7	73	1
8	51	99
9	16	3
10	28	6

123 purchase_id	VI	12g delivery_id	T:
	1		1
	2		1
	3		1
	4		2
	5		3
	6		3
	7		3
	8		4
	9		5
	10		5







4 нормальная форма применяется для устранения многозначных зависимостей - таких зависимостей, где столбец с первичным ключом имеет связь один-ко-многим со столбцом, который не является ключом. Эта нормальная форма устраняет некорректные отношения многие-ко-многим.





Предположим, что из-за большого количества заказов пришлось открыть несколько складов в разных городах и мы создали таблицу, которая хранит количество товара на каждом складе:

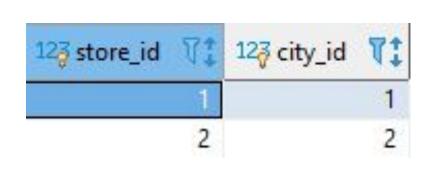
123 store_id 🏋 📜	12g product_id 🏋	12a city_id 🏋‡	12a amount 🏋 🕻
1	2	1	100
1	3	1	200
1	15	1	300
2	2	2	1 230
2	17	2	80
2	89	2	171

Так как в этой таблице составной первичный ключ (store\_id, product\_id, city\_id), она находится в НФБК.



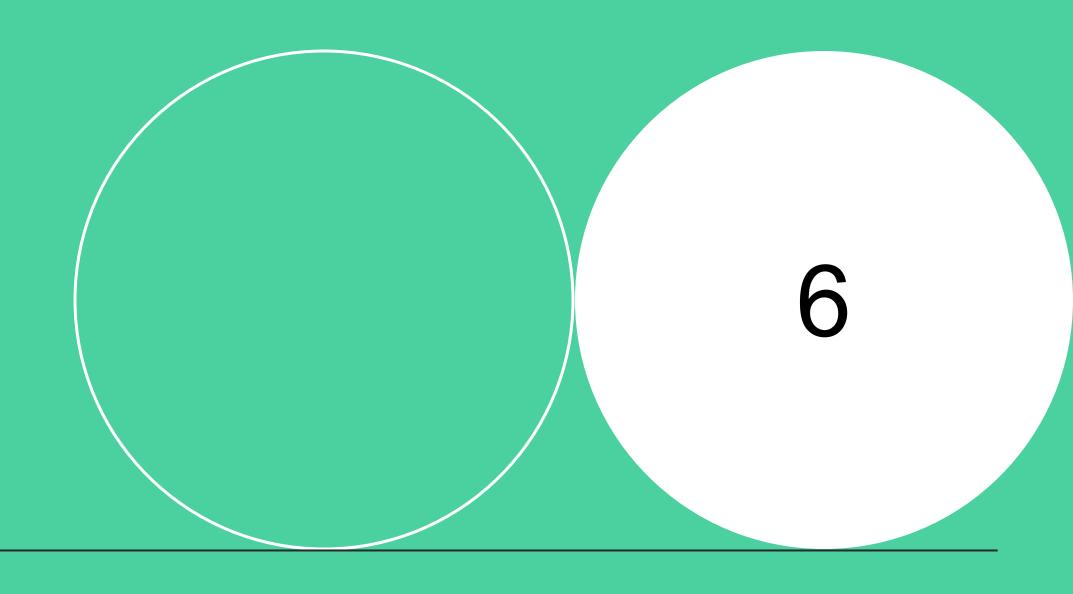


Для того, что бы удовлетворить требования 4 нормальной формы, разделим таблицу по складам:



123 store_id	TI	12a product_id	T:	12a amount 🏋‡
	1		2	100
	1		3	200
	1		15	300
	2		2	1 230
	2		17	80
	2		89	171









5 нормальная форма разделяет таблицы на более малые таблицы для устранения избыточности данных. Разбиение идет до тех пор, пока нельзя будет воссоздать оригинальную таблицу путем объединения малых таблиц.





Таблица с продажами в НФБК выглядела следующим образом:

ROUTE D 1 1			. <b></b>	<b>U</b> J.		7
123 store_id 🏋 📜	12g product_id \	7:	123 city_id	T:	123 amount	T:
1		2		1		100
1		3		1		200
1	1	5		1		300
2		2		2	1	230
2	1	7		2		80
2	8	39		2		171

Мы ее разбили на две таблицы и пусть каждый склад работает на несколько

городов:

123 city_id 🏋
1
2
3
4

123 store_id	VI	123 product_id	TI	123 amount 🏋‡
	1		2	100
	1		3	200
	1		15	300
	2		2	1 230
	2		17	80
	2		89	171



Если мы выполним join двух малых таблиц, то получим следующий

результат:

123 store_id 🕡	7‡	123 city_id 🏋	+	123 product_id	V:	123 amount	VI
	1	1	ĺ		2		100
	1		3		2		100
	1				3		200
	1		3		3		200
	1	1	ĺ		15		300
	1		3		15		300
	2	2	2		2	1	230
	2		1		2	- 1	230
	2	2	2		17		80
	2	4	1		17		80
	2	2	2		89	- 1	171
	2	4	1		89		171

Где темно-синим выделен ложный результат.





#### Давайте разобьем исходную таблицу на три:

12a store_id 🏋 🛊	12 city_id 🏋
1	1
2	2
1	3
2	4

123 store_id 🏋 🛊	12g product_id 🏋 🕻	12g amount 🏋
1	2	100
1	3	200
1	15	300
2	2	1 230
2	17	80
2	89	171

12g product_id 🏋 🕻
2
3
15
2
17
89

Что теперь будет возвращать join и как его придется писать?

Необходимо помнить, что при извлечении информации (например, о городе и товарах) необходимо в запросе соединить все три отношения. Любая комбинация соединения двух отношений из трех неминуемо приведет к извлечению ложной информации.





#### Проверим на практике:

```
select sc.store_id, sc.city_id, sp.product_id, sp.amount
from store_city sc
join store_product sp on sp.store_id = sc.store_id
join city_product cp on cp.city_id = sc.city_id and cp.product_id = sp.product_id
```

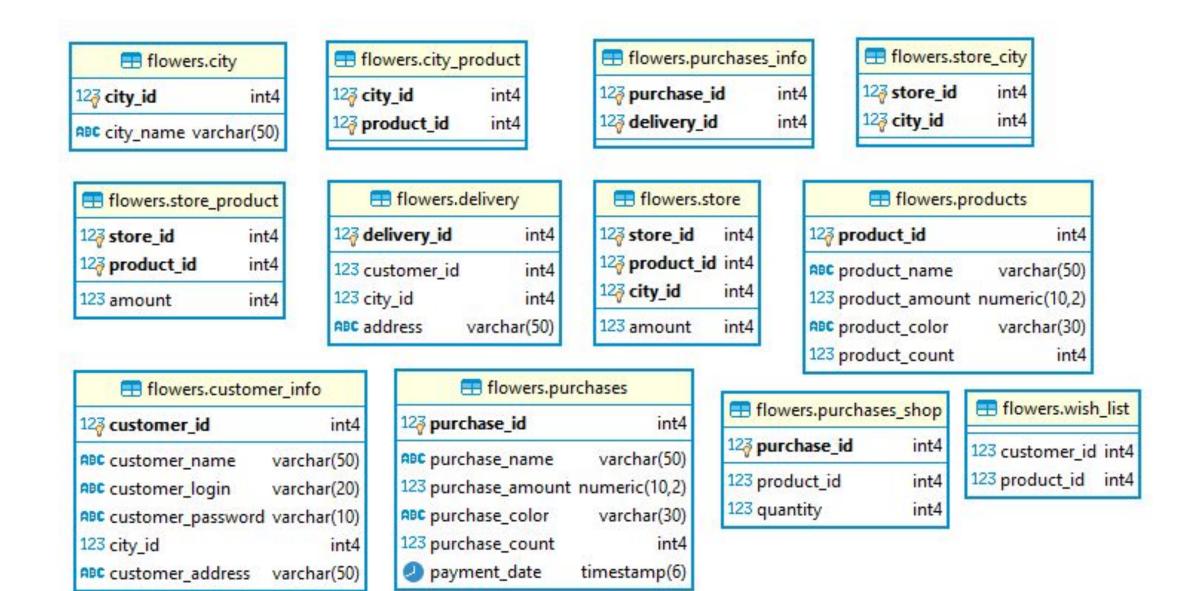
12g store_id 🏋 🛊	123 city_id \(\frac{1}{2}\)	12g product_id 🏋	123 amount 🏋
1	1	2	100
1	1	3	200
1	1	15	300
2	2	2	1 230
2	2	17	80
2	2	89	171

Соответственно наши таблицы удовлетворяют пятой нормальной форме





#### Результат:





#### Нужно ли начинать с 1 формы?



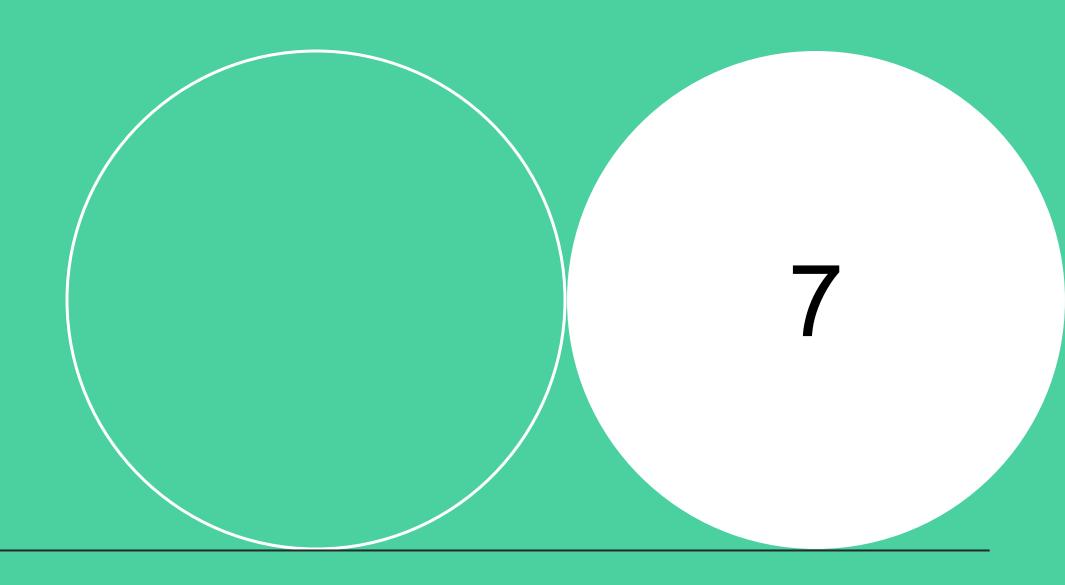
При проектировании базы можно избегать какие либо из форм нормализации. Если изначально есть понимание разделения сущностей и связей по своим местам, то можно пропустить начальные формы нормализации.

Так же при исправлении нарушений одной нормальной формы можно заранее учесть нарушения более высокой формы.

Мы не будем рассматривать ETNF (основного домена), DKNF (ключа домена), 6 нормальную форму так как они носят больше научный характер и на практике не применяются.



## OLTP

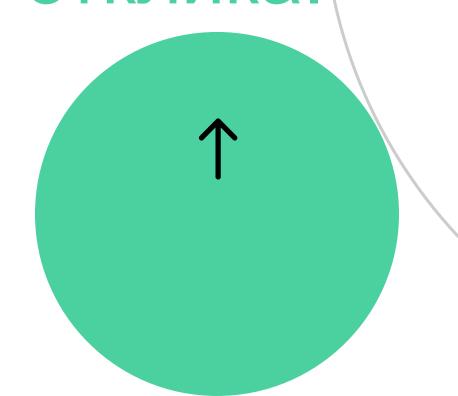


Николай Хащанов

Продвинутый SQL



ОLIР - обработка транзакций в Защитная зона для интеграции реальном времени. Способ организации БД, при котором система работает с небольшими по размерам транзакциями, но идущими большим потоком, и при этом клиенту требуется от системы минимальное время отклика.







#### OLTP.

Большинство запросов к базе данных в OLTP-приложениях состоят из команд insert, update, delete. Select в OLTP - системах, как правило, предназначены для предоставления данных из справочников.

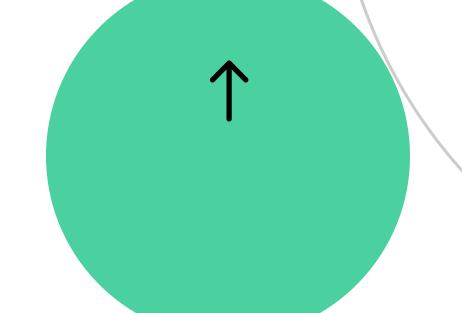
База данных OLTP часто обновляется. Транзакция в OLTP системе во время выполнения может завершится ошибкой, что может привести к нарушению целостности данных. Таким образом, необходимо отслеживать целостность данных и мы должны понимать, что таблицы базы данных при работе с OLTP системой должны быть нормализованы (3НФ).

При возникновении ошибок транзакция должна откатиться и вернуть систему в состояние, в котором та была до начала транзакции.



# Транзакция - это последовательность операций, выполняемых в логическом порядке пользователем, либо программой, которая работает с базой данных.









#### Свойства OLTP для стабильной работы.

- 1. Атомарность. Транзакция должна выполняться как единая операция доступа к базе данных и может быть выполнена полностью либо не выполнена совсем.
- 2. Согласованность. Свойство согласованности гарантирует выполнение ограничений целостности базы данных после окончания обработки транзакции.
- 3. Изолированность. Транзакции должны выполняться независимо друг от друга, и доступ к данным, изменяемым с помощью одной транзакции, для других транзакций должен быть запрещен, пока изменения не будут завершены.
- 4. Долговечность. Если транзакция выполнена успешно, то произведенные ею изменения в данных не должны быть потеряны ни при каких обстоятельствах.





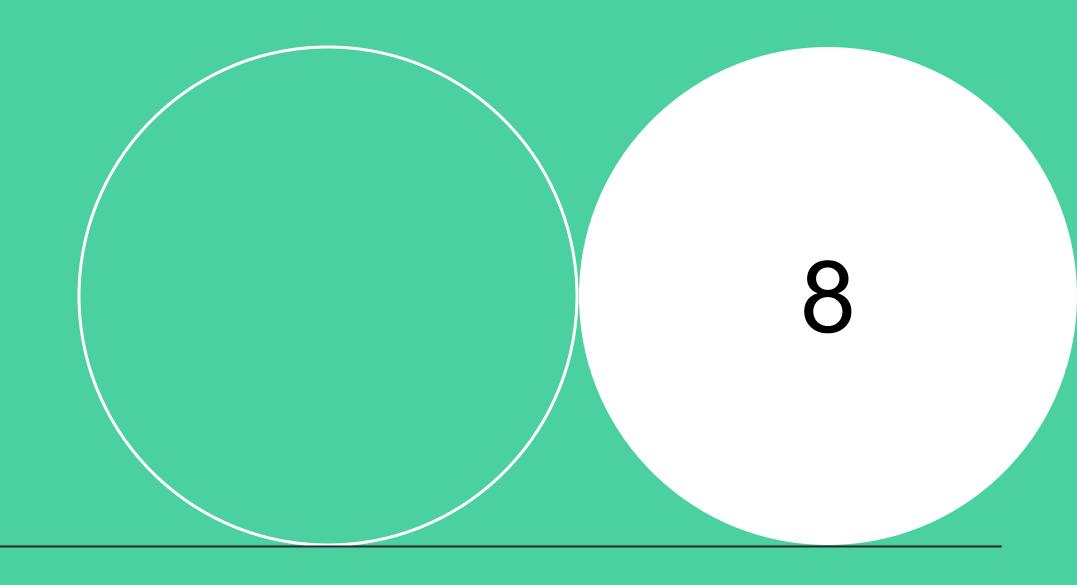
#### Неужели это все?

Конечно нет.

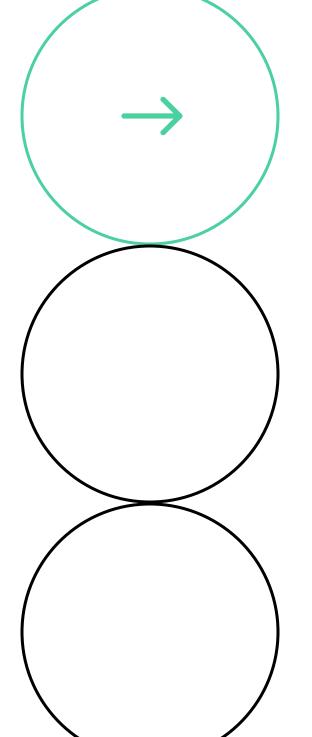
Про OLTP-системы мы еще немного поговорим, но в рамках сравнения с OLAP-системами, что бы понять преимущества, недостатки и какие задачи решает в сравнении с другой системой.



## Итоги



#### Подведем итог:



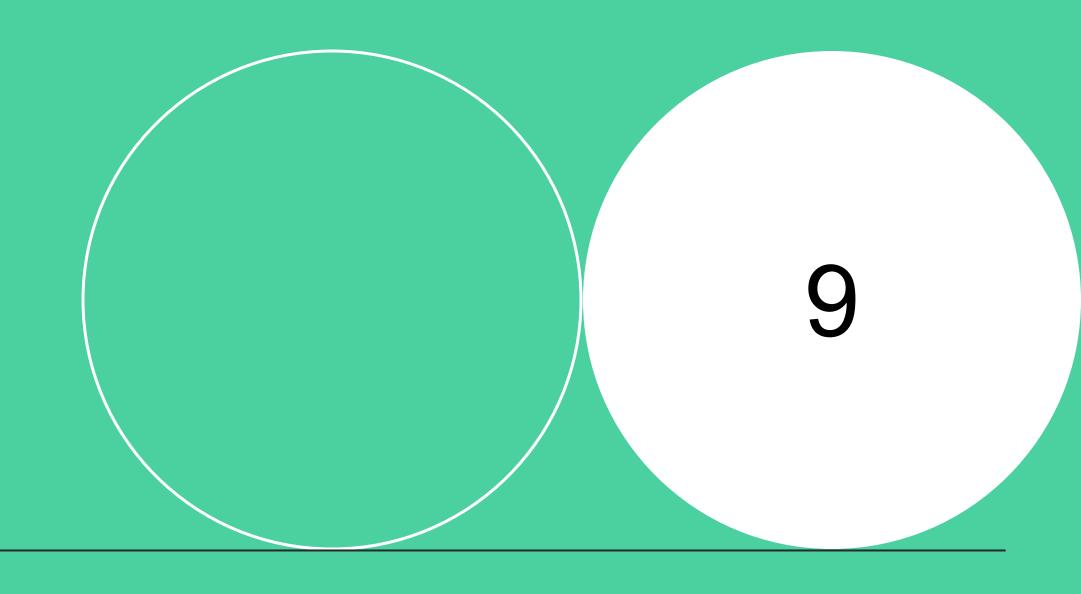
Рассмотрели различные формы нормализации

Поговорили про OLTP-системы





# Домашнее задание



#### Задание 1.

Спроектируйте базу данных, которая будет использоваться на предприятии в Системе Контроля Удаленного Доступа (СКУД), учете рабочего времени и начислении заработной платы. База должна содержать следующие таблицы, которые должны иметь НФБК:

Защитная зона для интеграции видео спикера

- Сотрудники
- Города
- Адреса (филиалов предприятия, проживания сотрудников)
- Timesheet (Учет рабочего времени)
- Начисление заработной платы

#### Задание 2 (на основе базы из задания 1).

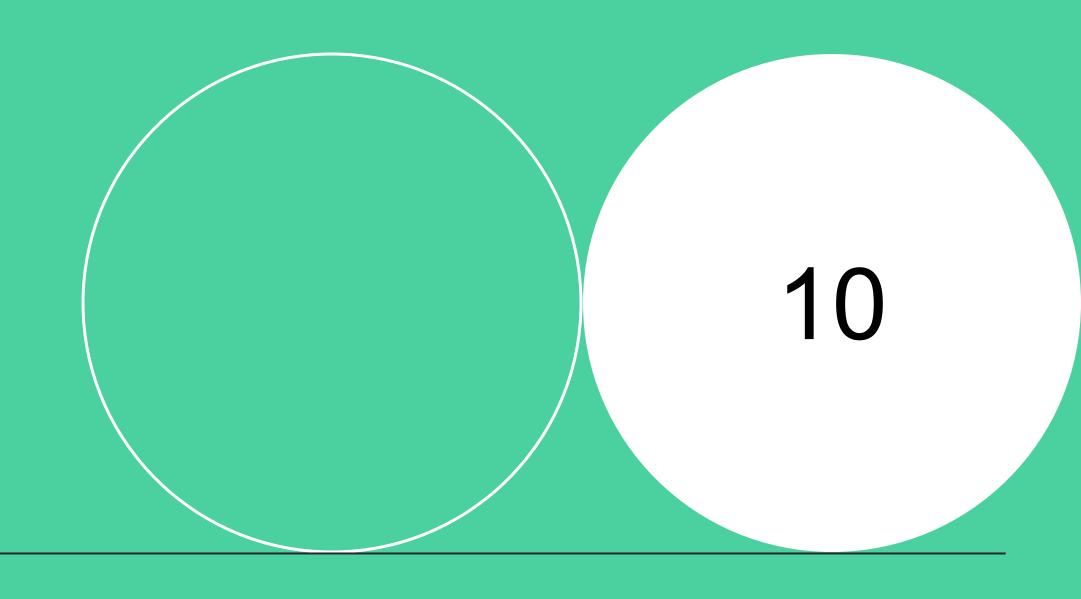
СКУД система использует OLTP-систему, напишите основные запросы, которые будет выполнять OLTP-приложение (Сотрудник находится на рабочем месте – учитывается рабочее время). Так же будет необходимость каждый час формировать отчет по наличию сотрудников в каждом в филиале.

#### Дополнительное задание:

Реализуйте первое задание начиная с одной таблицы без нормализации и используйте каждую форму нормализации до НФБК



### Полезные ссылки



Николай Хащанов

Продвинутый SQL



#### Нормализация и формы:

https://habr.com/ru/post/254773/





 $\bigcirc$ 

# Спасибо за внимание!

