# Лекция 5.

# Нормализация реляционной базы данных.

**Нормализация** - формальная процедура, в ходе которой одна таблица разбивается на две или несколько по определенным правилам.

**Нормализация** - формальная процедура, в ходе которой одна таблица разбивается на две или несколько по определенным правилам.

#### Задачи нормализации:

- Исключение из таблиц повторяющейся информации.
- Создание структуры, в которой предусмотрена возможность ее будущих изменений и влияние таких изменений на приложения минимально.

Книга	Студент
Книга 1	Иванов
Книга 2	Петров
Книга 3	Иванов

Данные **дублированные**, но не избыточные

Книга	Студент
Книга 1	Иванов
Книга 2	Петров
Книга 3	Иванов

Данные **дублированные**, но не избыточные

Книга	Студент	Телефон
Книга 1	Иванов	9631440779
Книга 2	Петров	9170550011
Книга 3	Иванов	9631440779

Данные по телефонам избыточные

Книга	Студент
Книга 1	Иванов
Книга 2	Петров
Книга 3	Иванов

Данные **дублированные**, но не избыточные

Книга	Студент	Телефон
Книга 1	Иванов	9631440779
Книга 2	Петров	9170550011
Книга 3	Иванов	9631440779

Данные по телефонам **избыточные** 

В чем опасность избыточности данных в БД?

Книга	Студент	Телефон
Книга 1	Иванов	9631440779
Книга 2	Петров	9170550011
Книга 3	Иванов	9631440779

Данные по телефонам избыточные



## Разбиваем на две таблицы:

Книга	Студент
Книга 1	Иванов
Книга 2	Петров
Книга 3	Иванов

Студент	Телефон
Иванов	9631440779
Петров	9170550011

## Нормальные формы

**Первая НФ:** атомарные атрибуты. Требует, чтобы каждое поле таблицы:

- было неделимым (не должно делиться на более мелкие значения)
- не содержало повторяющихся групп.

## Нормальные формы

**Первая НФ:** атомарные атрибуты. Требует, чтобы каждое поле таблицы:

- было неделимым (не должно делиться на более мелкие значения)
- не содержало повторяющихся групп.

Вторая НФ: отсутствие зависимостей частичного ключа.

Требует, чтобы все поля таблицы зависели от первичного ключа, т.е. чтобы первичный ключ однозначно определял запись и не был избыточным.

Те поля, которые зависят только от части первичного ключа, должны быть выделены в отдельные таблицы.

## Нормальные формы

**Третья НФ:** устранение транзитивных зависимостей. Требует, чтобы в таблице не имелось транзитивных зависимостей между неключевыми полями, т.е. чтобы значение любого поля таблицы, не входящего в первичный ключ, не зависело от значения другого поля, не входящего в первичный ключ.

# Первая НФ

Студент	Телефон
Иванов	9631440779; 9780231200
Петров	9170550011; 9051231234

# Первая НФ

Студент	Телефон
Иванов	9631440779; 9780231200
Петров	9170550011; 9051231234

Есть повторяющиеся группы — нарушение 1 HФ

## Первая НФ

Студент	Телефон
Иванов	9631440779; 9780231200
Петров	9170550011; 9051231234

Есть повторяющиеся группы – нарушение 1 HФ

Студент	Телефон
Иванов	9631440779
Иванов	9780231200
Петров	9051231234
Петров	9170550011

Таблица приведена к 1 НФ

## Пример

Спроектировать БД для автоматизации отпуска товаров со склада

Накладная № 5

Дата: **03.12.2016** Покупатель: **ООО "Друг"** Адрес: **г. Саранск** 

Наименование	Кол-во	Ед. изм.	Цена	Сумма	
Тушенка	1000	Банка	50	50000	
Caxap	100	Кг	30	3000	

Итого: 53000

## Собираем все в одну таблицу «Отпуск товара»

Номер	Дата	Покупатель	Адрес	Наименование	Ед_изм	Цена	Кол-во	Сумма
5	03.12.2016	ООО Друг	Саранск	Тушенка	Банка	50	1000	50000
5	03.12.2016	ООО Друг	Саранск	Сахар	Кг	30	100	3000



Отпуск_товаров
Номер
Дата
Покупатель
Адрес
Наименование
Ед_изм
Цена
Количество
Сумма

## Собираем все в одну таблицу «Отпуск товара»

Номер	Дата	Покупатель	Адрес	Наименование	Ед_изм	Цена	Кол-во	Сумма
5	03.12.2016	ООО Друг	Саранск	Тушенка	Банка	50	1000	50000
5	03.12.2016	ООО Друг	Саранск	Сахар	Кг	30	100	3000



Отпуск_товаров
Номер
Дата
Покупатель
Адрес
Наименование
Ед_изм
Цена
Количество
Сумма

Начинаем нормализацию: **Таблица приведена к 1 НФ?** 

## Собираем все в одну таблицу «Отпуск товара»

Номер	Дата	Покупатель	Адрес	Наименование	Ед_изм	Цена	Кол-во	Сумма
5	03.12.2016	ООО Друг	Саранск	Тушенка	Банка	50	1000	50000
5	03.12.2016	ООО Друг	Саранск	Сахар	Кг	30	100	3000



Отпуск_товаров
Номер
Дата
Покупатель
Адрес
Наименование
Ед_изм
Цена
Количество
Сумма

Начинаем нормализацию:

Таблица приведена к 1 НФ? Да

Первичный ключ?

## Выделение таблицы «Товары»

#### Отпуск\_товаров

Номер

Наименование

Дата

Покупатель

Адрес

Ед\_изм

Цена

Количество

Сумма

Первичный ключ

Какие поля зависят только от части первичного ключа?

## Выделение таблицы «Товары»

#### Отпуск\_товаров

Номер

Наименование

Дата

Покупатель

Адрес

Ед\_изм

Цена

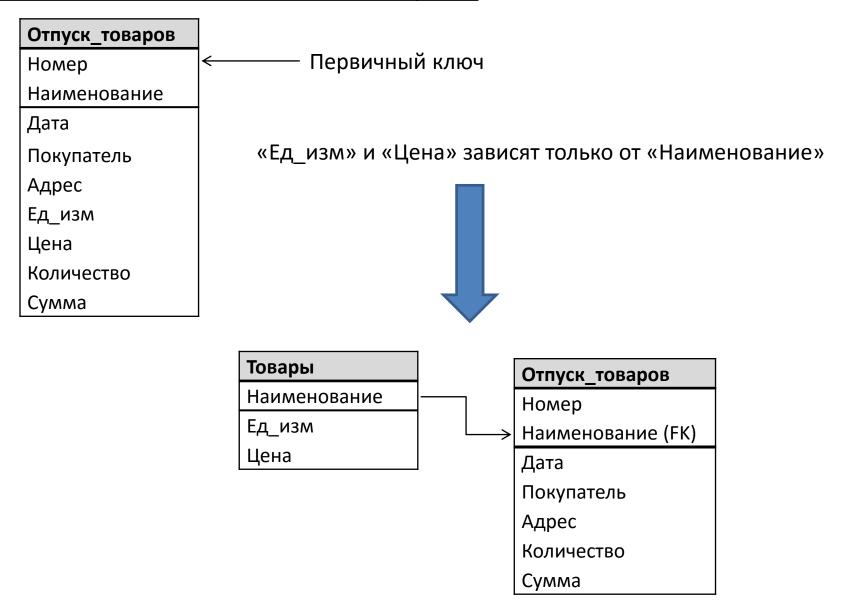
Количество

Сумма

Первичный ключ

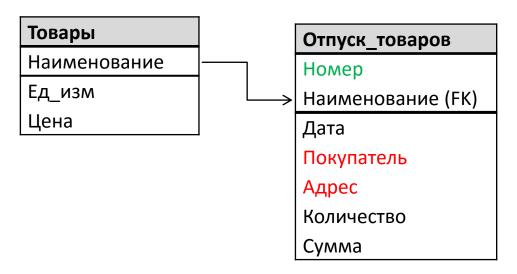
«Ед\_изм» и «Цена» зависят только от «Наименование»

## Выделение таблицы «Товары»



## Выделение таблицы «Покупатели»

«Покупатель» и «Адрес» зависят только от номера накладной



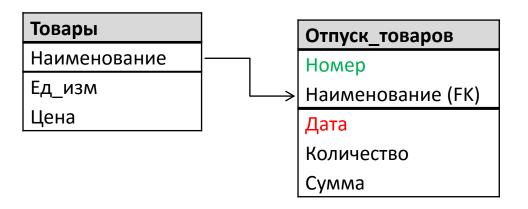
## Выделение таблицы «Покупатели»

«Покупатель» и «Адрес» зависят только от номера накладной



## Выделение таблицы «Накладные»

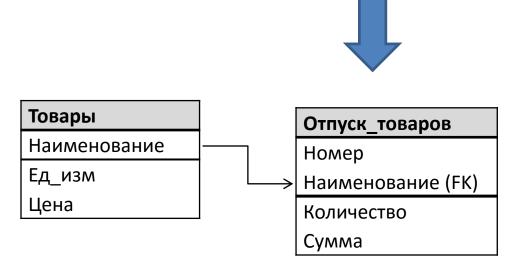
«Дата» зависит только от номера накладной



Покупатели
Покупатель
Адрес

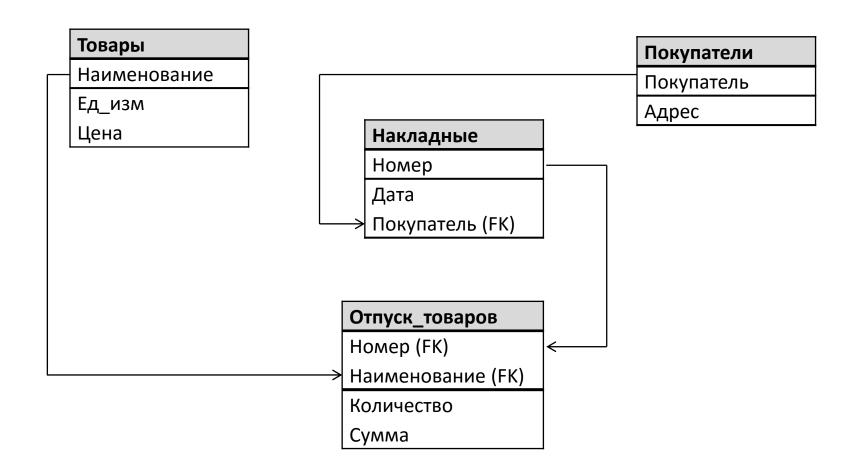
## Выделение таблицы «Накладные»

«Дата» зависит только от номера накладной

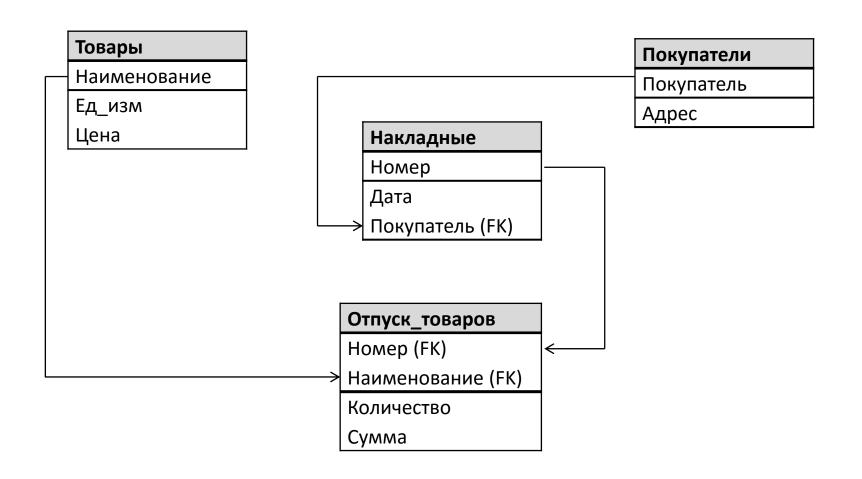


Покупатели
Покупатель
Адрес

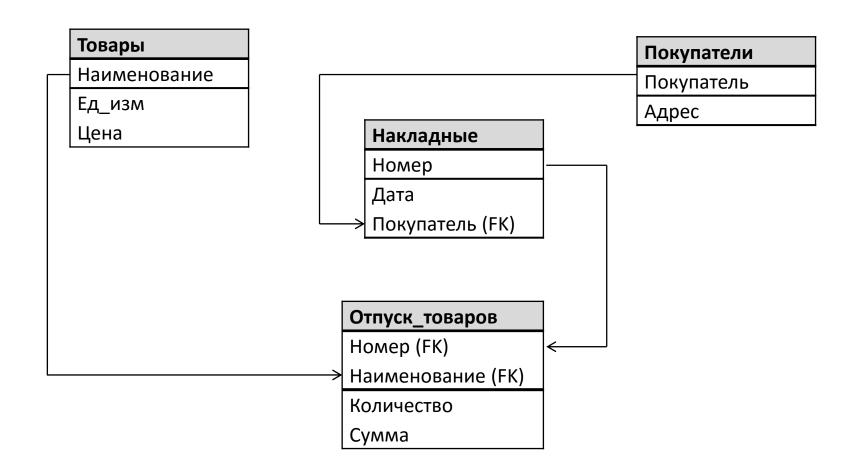
Накладные				
Номер				
Дата				



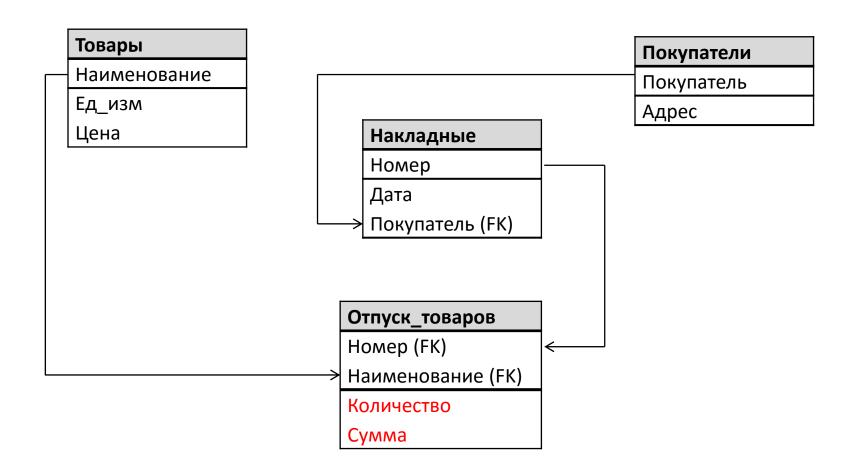
Приведена ли БД к 2-й НФ?



БД приведена к 2-й НФ



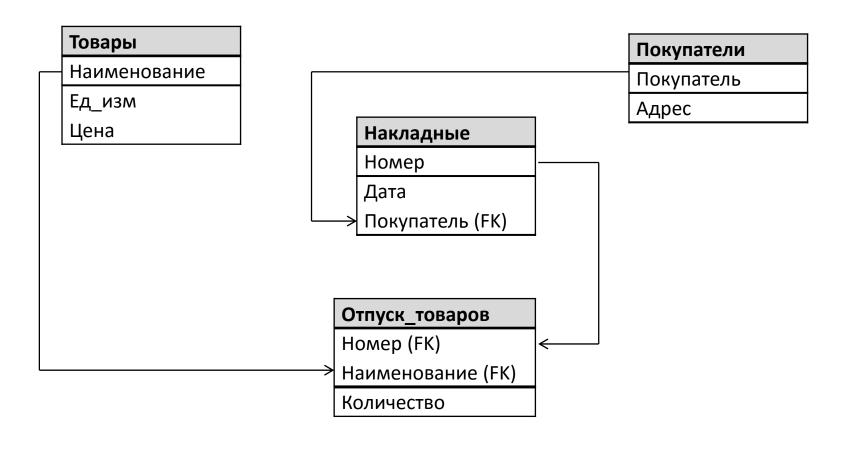
Приведена ли БД к 3-й НФ?



«Сумма» зависит от «количества»

## <u>Удаляем лишние поля</u>

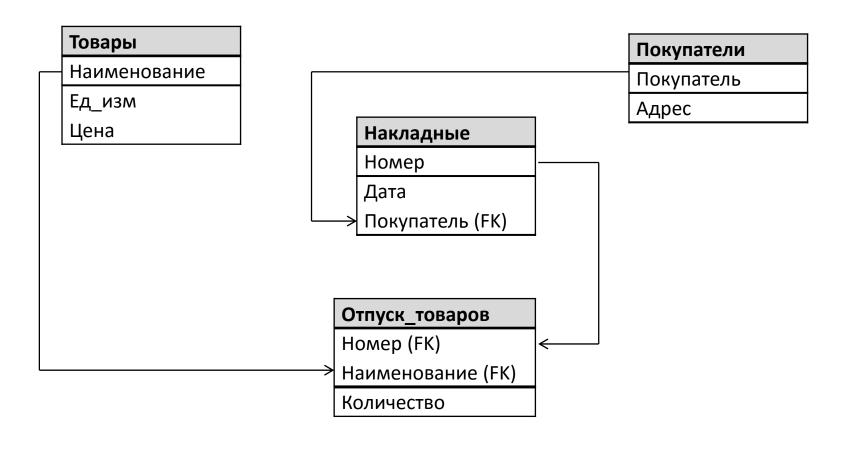
"Отпуск\_товаров"."Сумма"="Отпуск\_товаров"."Количество"\*"Товары"."Цена"



БД приведена к 3-й НФ

## <u>Удаляем лишние поля</u>

"Отпуск\_товаров"."Сумма"="Отпуск\_товаров"."Количество"\*"Товары"."Цена"



БД приведена к 3-й НФ

# Результаты нормализации

Плюс. Таблицы содержат только один элемент избыточных данных — это поле связи, присутствующее одновременно у родительской и дочерних таблиц.

## Минус. Сильно увеличивается число таблиц:

- Теряется восприятие системы в целом.
- Усложняются запросы, приходится объединять данные из разных таблиц (скорость выполнения падает)