Защитная зона для интеграции видео спикера

Продвинутый SQL

Лекция 4. Зависимости.





Николай Хащанов

Full-stack developer

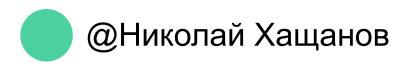


О спикере:

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

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

Я в Слаке:





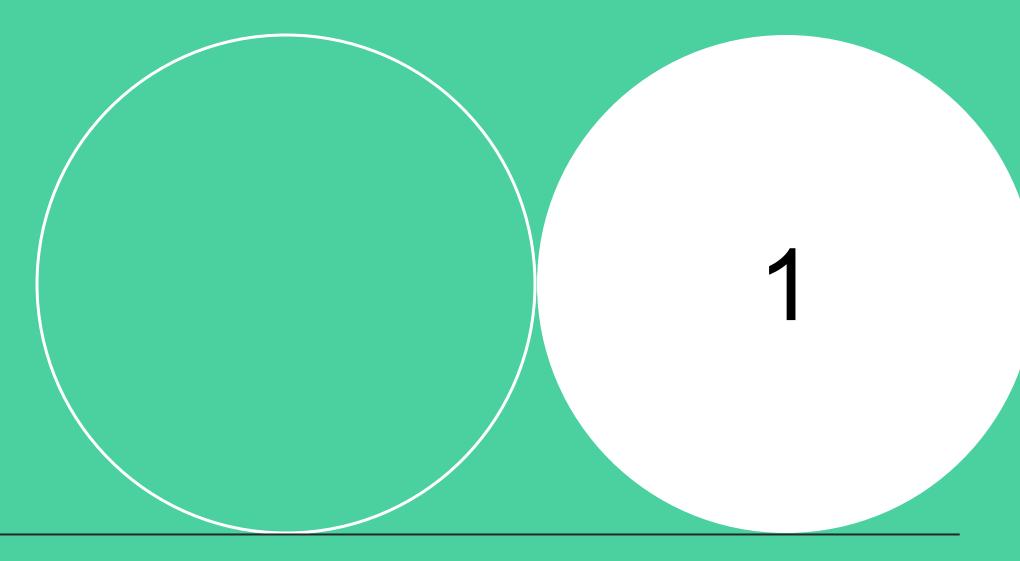


Содержание

- 1 Зависимости
- 2 Денормализация
- 3 OLAP



Зависимости

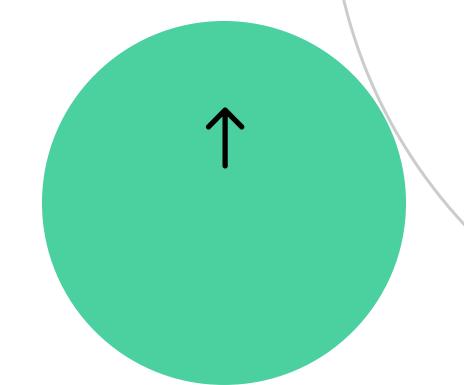


Николай Хащанов

Продвинутый SQL



Функциональные Защитная зона для интеграции видео спикера зависимости — это основа нормализации баз данных









Функциональные зависимости.

Под функциональной зависимостью подразумевается зависимость значения одного атрибута от другого.

Если даны два атрибута A и Б некоторого отношения, то говорят, что Б функционально зависит от A, если в любой момент времени каждому значению A соответствует ровно одно значение Б.

ABÇ aircraft_code 🏋 🕽	ABC model TI	123 range 📆 🕻
773	Boeing 777-300	11 100
763	Boeing 767-300	7 900
SU9	Sukhoi SuperJet-100	3 000
320	Airbus A320-200	5 700
321	Airbus A321-200	5 600
319	Airbus A319-100	6 700
733	Boeing 737-300	4 200
CN1	Cessna 208 Caravan	1 200
CR2	Bombardier CRJ-200	2 700

Возьмем таблицу aircrafts.

Атрибуты model и range функционально зависят от aircraft_code.





Избыточные ФЗ.

Избыточной зависимостью называют ситуацию, при которой зависимость заключает информацию, которая может быть получена из других зависимостей.

Правила вывода зависимостей применяются к списку функциональных зависимостей с целью избавиться от избыточных зависимостей.

Набор функциональных зависимостей, получаемый из исходного набора функциональных зависимостей удалением всех избыточных функциональных зависимостей с помощью правила вывода называется минимальным покрытием.

Избыточные функциональные зависимости следует удалять из набора по одной, каждый раз заново анализируя полученный набор функциональных зависимостей на присутствие в нем избыточных зависимостей.





Аксиомы Армстронга (правила вывода).

- 1 Рефлексивность
- (2) Пополнение
- 3 Транзитивность





Рефлексивность.

Если множество Б является подмножеством множества A, то Б функционально зависит от A. Такие зависимости называются тривиальными, правая часть таких зависимостей содержится в левой. То есть A->Б.

123 flight_id 🏋	ABC flight_no TI
3 395	PG0227
3 396	PG0228
3 397	PG0229
3 398	PG0227
3 399	PG0228
3 400	PG0229
3 401	PG0671
3 402	PG0671
3 403	PG0671
3 404	PG0671
3 405	PG0671
3 406	PG0671
3 407	PG0671





Пополнение.

Если Б функционально зависит от A, то БВ функционально зависит от AB. То есть можно дополнить левую и правую части функциональной зависимости одинаковыми атрибутами.

123 flight_id 🏋 📜	asc departure_airport ∜‡
3 212	DME
3 213	DME
3 214	DME
3 215	DME
3 216	DME
3 217	DME
3 218	VKO
3 219	VKO
3 220	VKO

123 flight_id 🏋 📜	ABC departure_airport_name 🏋 🕻	ABC departure_airport 🏋 🕻
3 212	Домодедово	DME
3 213	Домодедово	DME
3 214	Домодедово	DME
3 215	Домодедово	DME
3 216	Домодедово	DME
3 217	Домодедово	DME
3 218	Внуково	VKO
3 219	Внуково	VKO
3 220	Внуково	VKO

123 flight_id 🏋 🕽	ABC departure_airport_name	ABC departure_airport 🏋 🕻
3 215	Домодедово	DME
3 216	Домодедово	DME
3 217	Домодедово	DME
3 218	Внуково	VKO
3 219	Внуково	VKO
3 219	Внуково	VKO
3 219	Внуково	VKO
3 222	Внуково	VKO

Раз есть A->Б, то есть и AB->Б. Как бы не меняли значения B, в таблице каждой паре значений AB всегда соответствует одно значение то же что и для A.

Для того чтобы не было AB->Б, нужно найти таких два кортежа, чтобы значения пары AB в них были одинаковые, а значения Б разные: <ai, ві, бі>, <ai, ві, бј>. В таблице одинаковой пары нет. Выберем другое значение В что бы были. Но в любом случае, что для AB, что для A будет соответствовать одно значение Б.





Транзитивность.

Транзитивная зависимость является избыточной.

Если A -> Б, Б -> В и A -> В. Любой не ключевой атрибут не должен быть зависим от атрибута, который не является первичным ключом отношения.

123 flight_id 🏋 🕽	<pre>scheduled_departure T:</pre>	② scheduled_arrival 🏋‡	ABC departure_airport 🏋 🕽	ABC departure_airport_name	ABC departure_city 🏋 🕽
1	2016-09-13 08:35:00	2016-09-13 09:30:00	DME	Домодедово	Москва
2	2016-10-03 18:05:00	2016-10-03 19:00:00	DME	Домодедово	Москва
3	2016-10-03 08:35:00	2016-10-03 09:30:00	DME	Домодедово	Москва
4	2016-11-07 11:25:00	2016-11-07 12:20:00	DME	Домодедово	Москва
5	2016-10-14 08:35:00	2016-10-14 09:30:00	DME	Домодедово	Москва
6	2016-10-14 18:05:00	2016-10-14 19:00:00	DME	Домодедово	Москва

Здесь мы видим, что departure_airport_name и departure_city функционально зависят от departure_airport и эта зависимость не по первичному ключу, которым является атрибут flight id.





Практика 1.

Устраните транзитивную зависимость в предыдущей таблице.

Какой нормальной форме будет соответствовать результат и почему?





Аксиомы Армстронга 4 - 8.

Следующие аксиомы необходимо изучить самостоятельно:

- 4 Самодетерминированность
- 5 Декомпозиция
- 6) Объединение
- 7 Композиция
- 8 Накопление





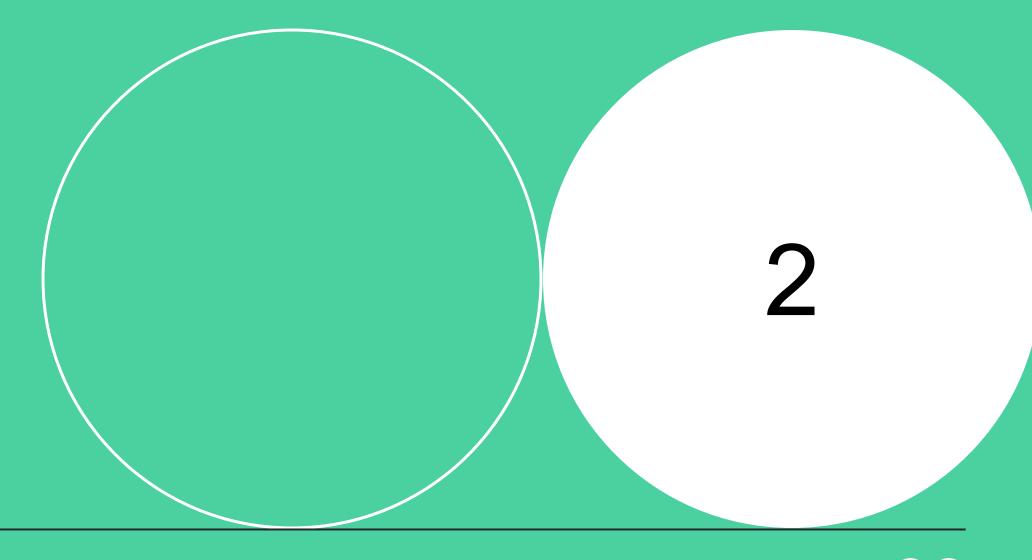
Итог:

С помощью функциональных зависимостей можно накладывать на реляционную базу дополнительные ограничения. Основной идеей является то, что значением одного атрибута в кортеже однозначно определяется значение другого атрибута.

Чем выше форма нормализации, тем меньше функциональных зависимостей может существовать.



Денормализация



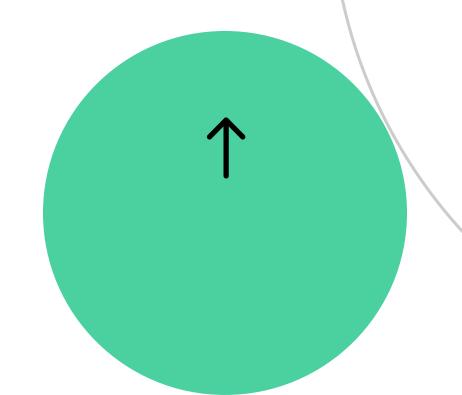
Николай Хащанов

Продвинутый SQL



Денормализация - это процесс ухода от правил нормализации там, где это необходимо









Отсутствие алгоритма.

Для процесса денормализации не существует стандартного алгоритма. Процесс денормализации индивидуален и требует четкого понимания для чего он необходим в связи с появлением избыточности.

К денормализации прибегают для сокращения времени обработки запросов и уменьшения затрат ресурсов. В нормализованных базах часто приходится соединять большое количество таблиц или добавлять агрегацию.

Таким образом денормализацию можно выполнить сократив количество таблиц или добавив новые столбцы в существующую таблицу. При этом учитывая избыточность данных необходимо следить за целостностью данных.





bookings.flights_v:

За основу возьмем знакомое представление flights_v, которое уже денормализовано по отношению к таблице flights. Не все РСУБД поддерживают материализованные представления, которые позволяют применять денормализацию не затрагивая базу на физическом уровне.

Надо понимать, что лучше объединять несколько таблиц в одну, которые имеют небольшой размер и содержат редко изменяемую информацию, тесно связанную между собой.



Защитная зона для интеграции видео спикера

bookings.flights_v:

```
explain analyze
select f.flight id,
   f.flight no,
   f.scheduled departure,
   timezone(dep.timezone, f.scheduled departure) AS scheduled departure local,
   f.scheduled arrival,
   timezone(arr.timezone, f.scheduled_arrival) AS scheduled_arrival_local,
   f.scheduled arrival - f.scheduled departure AS scheduled duration,
   f.departure airport,
    dep.airport_name AS departure_airport_name,
   dep.city AS departure_city,
   f.arrival airport,
    arr.airport_name AS arrival_airport_name,
   arr.city AS arrival city,
    f.status,
   f.aircraft code,
   f.actual departure,
   timezone(dep.timezone, f.actual departure) AS actual departure local,
   f.actual arrival,
   timezone(arr.timezone, f.actual arrival) AS actual arrival local,
   f.actual_arrival - f.actual_departure AS actual_duration
from bookings.flights f
left join bookings.airports dep on f.departure airport = dep.airport code
left join bookings.airports arr on f.arrival_airport = arr.airport_code
```

1 Hash Left Join (cost=8.68..1409.67 rows=33121 width=195)

Planning Time: 0.346 ms

Execution Time: 63.106 ms





bookings.flights v + стоимость:

```
explain analyze
select f.flight id,
   f.flight no,
   f.scheduled departure,
    timezone(dep.timezone, f.scheduled_departure) AS scheduled_departure_local,
   f.scheduled arrival,
    timezone(arr.timezone, f.scheduled arrival) AS scheduled arrival local,
   f.scheduled arrival - f.scheduled departure AS scheduled duration,
    f.departure airport,
    dep.airport name AS departure airport name,
    dep.city AS departure city,
   f.arrival airport,
    arr.airport name AS arrival airport name,
   arr.city AS arrival city,
   f.status,
   f.aircraft code,
   f.actual departure,
    timezone(dep.timezone, f.actual departure) AS actual departure local,
   f.actual arrival,
    timezone(arr.timezone, f.actual arrival) AS actual arrival local,
    f.actual arrival - f.actual departure AS actual duration,
    amount.avg
from bookings.flights f
left join bookings.airports dep on f.departure airport = dep.airport code
left join bookings.airports arr on f.arrival_airport = arr.airport_code
left join (select avg(tf.amount), tf.flight_id from ticket_flights tf group by tf.flight_id) as amount
    on amount.flight id = f.flight id
```

Hash Left Join (cost=20222.95..21710.89 rows=33121 width=227)

Planning Time: 0.512 ms

Execution Time: 267,380 ms





flights_v + стоимость + количество:

```
explain analyze
select f.flight id,
    f.flight no,
    f.scheduled departure,
    timezone(dep.timezone, f.scheduled departure) AS scheduled departure local,
    f.scheduled arrival,
    timezone(arr.timezone, f.scheduled arrival) AS scheduled arrival local,
    f.scheduled arrival - f.scheduled departure AS scheduled duration,
    f.departure airport,
    dep.airport name AS departure_airport_name,
    dep.city AS departure city,
    f.arrival airport,
    arr.airport name AS arrival airport name,
    arr.city AS arrival city,
    f.status,
    f.aircraft code,
    f.actual departure,
    timezone(dep.timezone, f.actual departure) AS actual departure local,
    f.actual arrival,
    timezone(arr.timezone, f.actual arrival) AS actual arrival local,
    f.actual arrival - f.actual departure AS actual duration,
    amount.avg,
    seats.count
from bookings.flights f
left join bookings.airports dep on f.departure airport = dep.airport code
left join bookings.airports arr on f.arrival airport = arr.airport code
left join (select avg(tf.amount), tf.flight id from ticket flights tf group by tf.flight id) as amount
    on amount.flight id = f.flight id
left join (select count(bp.seat no), bp.flight id from boarding passes bp group by bp.flight id) as seats
    on seats.flight id = f.flight id
```

Hash Left Join (cost=31384.02..32958.91 rows=33121 width=235)

Planning Time: 0.672 ms

Execution Time: 352.528 ms





flights_v + N1 + N2 + N3 + PostgreSQL:

create materialized view temp_flights as

refresh materialized view temp_flights

explain analyze
select * from temp_flights

1 Seq Scan on temp_flights (cost=0.00..1271.21 rows=33121 width=215)

2 Planning Time: 0.042 ms

3 Execution Time: 3.793 ms





Как же лучше?

Как уже говорили, нет определенного алгоритма, есть конкретная задача.

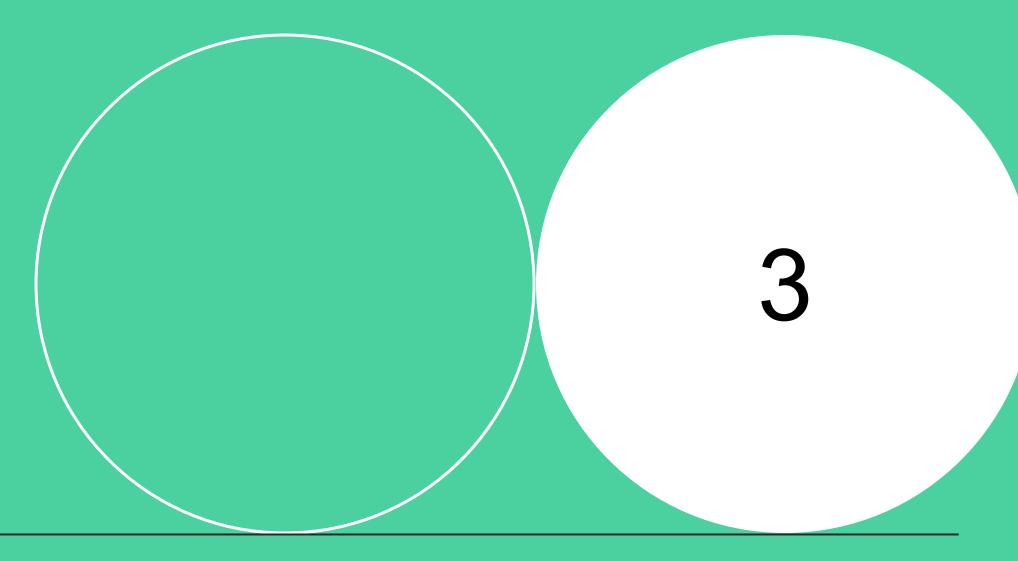
При появлении избыточности или дублировании атрибутов необходимо контролировать целостность при внесении и модификации данных.

Можно использовать материализованные представления.

Можно нормализованные таблицы хранить на одном сервере, а денормализованные на другом и через триггеры контролировать целостность данных.



OLAP



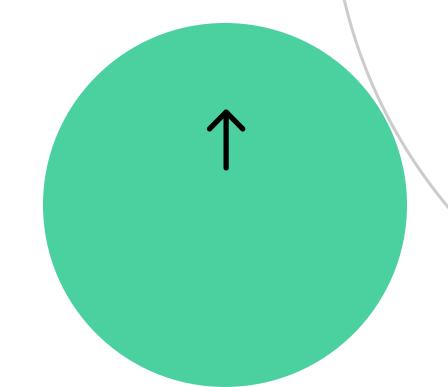
Николай Хащанов

Продвинутый SQL



OLAP - Online Analytical Processing - оперативный анализ данных.

Защитная зона для интеграции видео спикера







OLAP.

В 1993 г. Е. Ф. Кодд сформулировал 12 определяющих принципов OLAP. Позже его определение было переработано в тест FASMI, требующий, чтобы OLAP-приложение предоставляло возможности быстрого анализа разделяемой многомерной информации.

Пользователь получает интуитивно понятную модель данных, организуя их в виде многомерных кубов (Cubes). Осями многомерной системы координат служат основные атрибуты анализируемого бизнес-процесса.

Для визуализации данных, хранящихся в кубе, применяются, как правило, привычные двумерные представления в виде таблиц, имеющие сложные иерархические заголовки строк и столбцов.





FASMI.

Fast (Быстрый) – анализ должен производиться одинаково быстро по всем аспектам информации. Приемлемое время отклика – 5 с или менее.

Analysis (Анализ) – должна быть возможность осуществлять основные типы числового и статистического анализа, предопределенного разработчиком приложения или произвольно определяемого пользователем.

Shared (Разделяемой) – множество пользователей должно иметь доступ к данным, при этом необходимо контролировать доступ к конфиденциальной информации.

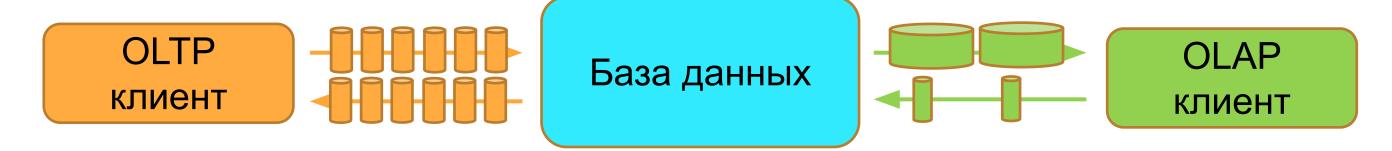
Multidimensional (Многомерной) – это основная, наиболее существенная характеристика OLAP.

Information (Информации) – приложение должно иметь возможность обращаться к любой нужной информации, независимо от ее объема и места хранения.





OLTP + OLAP.



- Большое количество транзакций
- Повышенные требования к скорости
- Низкая нагрузка

- Небольшое количество транзакций
- Повышенные требования к пропускной способности
- Высокая нагрузка





OLTP VS OLAP.

Параметры	OLAP	OLTP
Резервное копирование и восстановление	Требуется редко.	Постоянно требуется полное или инкрементное резервное копирование.
Данные	Используется концепция хранилища данных и представляет собой онлайн-систему управления запросами к базе данных.	Опирается на традиционные системы управления базами данных.
Целостность данных	Из-за редких транзакций не обязательно требовать соблюдения целостности данных.	Из-за частых транзакций требуется контролировать целостность данных
Основное намерение	Система OLAP позволяет пользователю извлекать многомерные данные, которые можно анализировать и использовать для принятия решений.	Система OLTP фокусируется на добавлении, модификации и удалении информации из базы данных.
Требования к пространству для хранения	Требуют значительного пространства для хранения из-за наличия структур агрегирования и исторических данных.	Требует меньшего пространства для хранения и еще меньше места для систем с архивными историческими данными.





OLTP VS OLAP.

Параметры	OLAP	OLTP
Тип системы	OLAP - это онлайн-система поиска и анализа данных.	OLTP - это система онлайн-транзакций.
Транзакции	Отрабатывают долго, но запускаются редко.	Отрабатывают быстро, но частота транзакций высокая.
Сложность запроса	Сложные запросы	Простые запросы
Нормализация	Таблицы не нормализованы	Таблицы нормализованы
Время отклика	От секунд до минут	В миллисекундах





«Разделяй и властвуй» - не верно!

Разделять OLTP и OLAP системы и выбирать какую-то одну конкретную не верно. Каждая система рассчитана под свои задачи и требуется для получения своего результата.

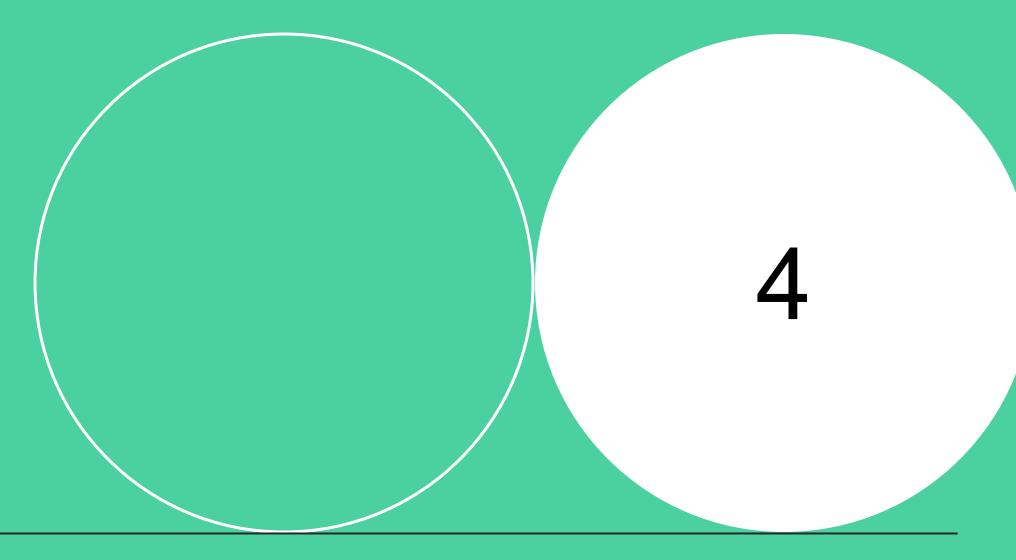
При этом надо понимать, что эти две системы взаимосвязаны, OLTP система позволяет собирать данные, а OLAP система позволяет анализировать полученные данные и на анализе этих данных принимать верные решения.

Как организовать структуру уже говорили ранее.

Дальше все в ваших руках и конкретных ТЗ.



Итоги

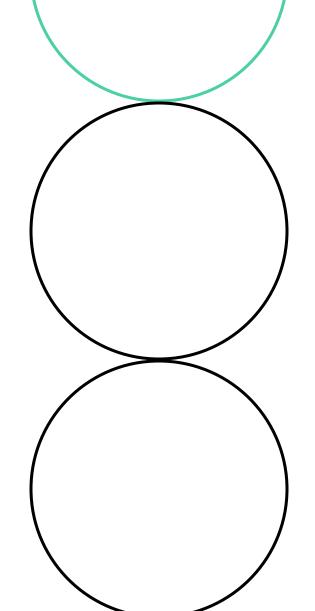




Подведем итог:





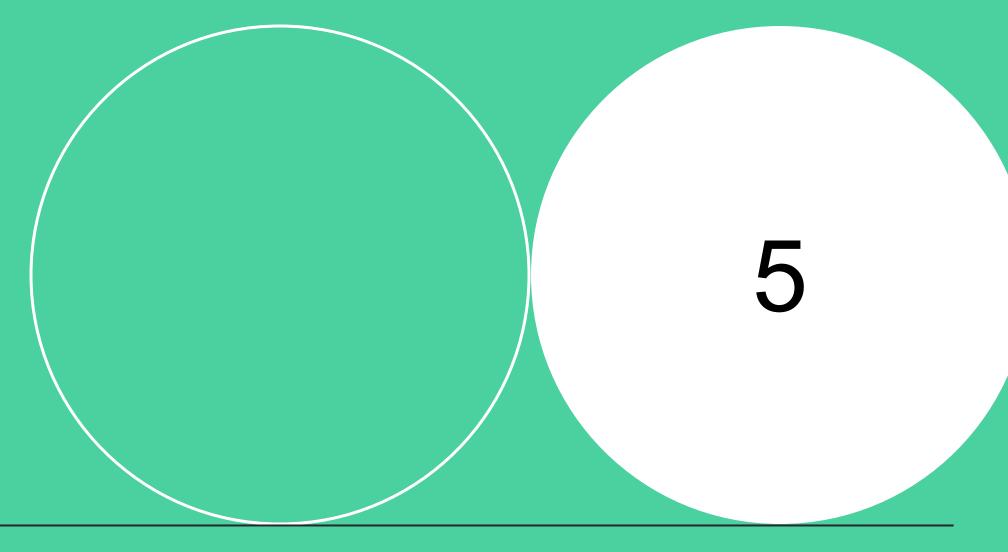


Разобрались для чего нужна денормализация

Сравнили OLTP и OLAP системы



Домашнее задание





Задание 1. База данных dvd-rental.

Необходимо денормализовать таблицу с платежами payment.

Сейчас на основе этой таблицы сложно сформировать отчет, в котором должны быть:

- идентификатор платежа
- почтовая информация о клиенте
- информация по фильмам, которые были оплачены
- сумма платежей за месяц (если платеж был в январе, то сумма всех платежей за январь и т.д.)
- сумма платежей за неделю (если платеж был 22.09.20, то сумма всех платежей с 21.09.20 по 27.09.20 включительно и т.д.)
- информация по магазину, в котором была произведена продажа
- фамилия и имя продавца

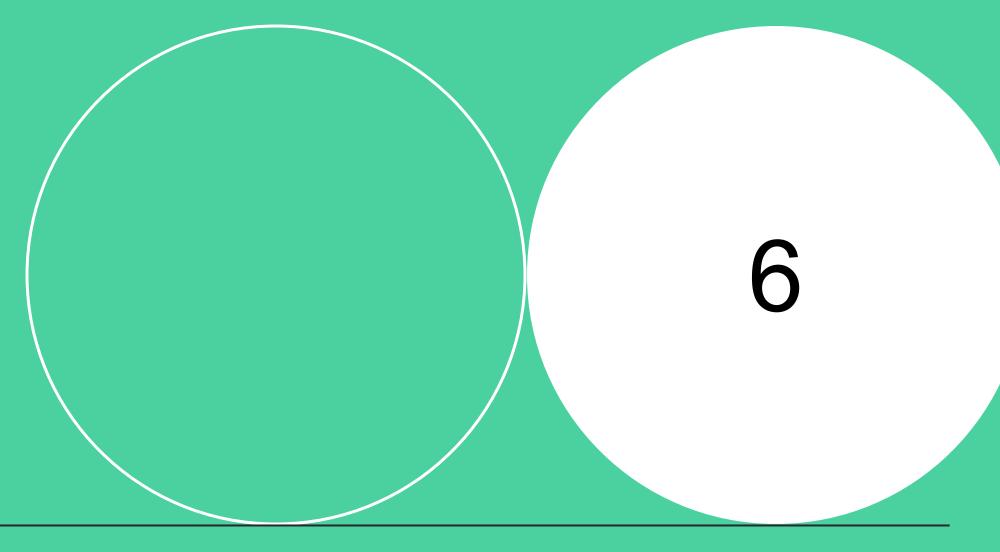
Дополнительное задание.

Выполните основное задание, создав физическую таблицу и написав все необходимые функции и триггеры для автоматического внесения данных в новую денормализованную таблицу.





Полезные ссылки





Аксиомы Армстронга:

https://en.wikipedia.org/wiki/Armstrong%27s_axioms

Защитная зона для интеграции видео спикера

12 правил Кодда:

https://ru.wikipedia.org/wiki/12_%D0%BF%D1%80%D0%B0%D0%B2%D0%B8 %D0%BB_%D0%9A%D0%BE%D0%B4%D0%B4%D0%B0

Введение в функциональные зависимости:

https://habr.com/ru/company/JetBrains-education/blog/473882/

Системы OLAP - это что такое?



https://yandex.ru/turbo/businessman.ru/s/sistemyi-olap---eto-chto-takoe.html

Спасибо за внимание!

