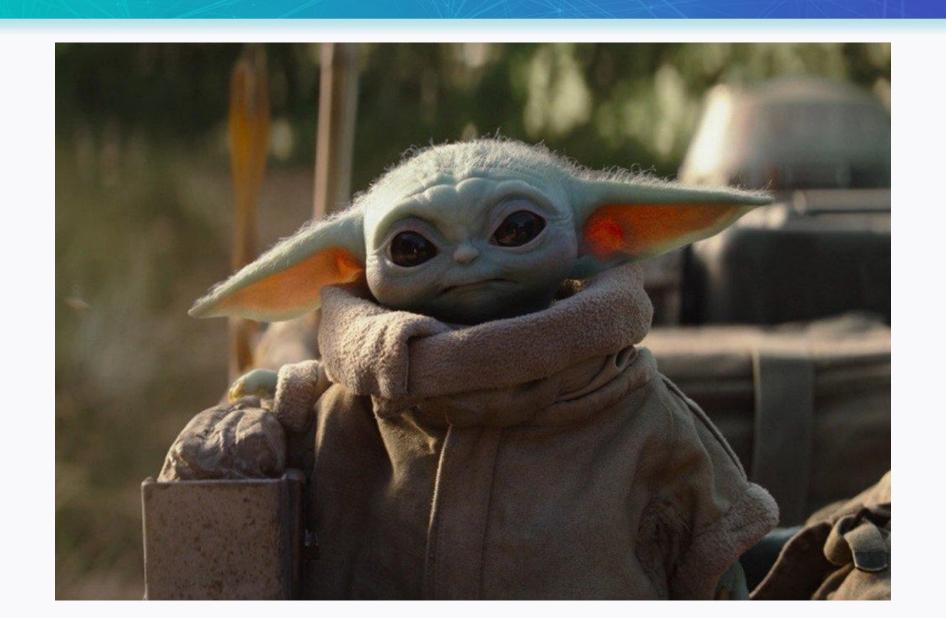


Включил Юджин запись ли пы





Правила вебинара



Активно участвуем



Задаем вопрос в чат



Вопросы вижу в чате, могу ответить не сразу

Маршрут вебинара



Цели вебинара После занятия вы сможете

объяснить основу реляционной модели данных

объяснить назначение языка SQL и его основные конструкции;

з иметь представление о основных реляционных СУБД

Смысл Зачем вам это уметь, в результате:

говорить на одном языке с разработчиками и архитекторами БД;

понимать в каком направлении развивать свои навыки касательно работы со структурированными данными

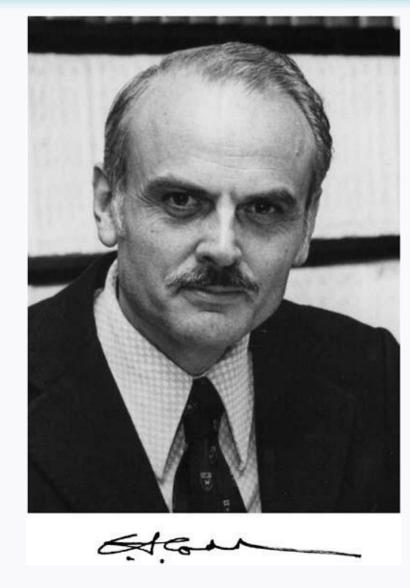
научитесь минимальной работе в GCE



Реляционная модель

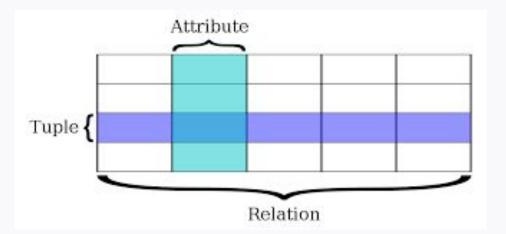
Реляционная модель:

- начало 1970-х
- основоположник Эдгар Франк Кодд (Edgar Frank Codd)
- в рамках программы исследований IBM
- A Relational Model of Data for Large Shared Data Banks
- NULL, view, нормализация, select и т.д.
- позднее предложил «12 правил Кодда»



Реляционная модель

- данные представлены в виде кортежей (tuples)
- объединенных в отношения (relations)
- декларативный способ представления данных и запросов
- пользователь пишет запрос на понятном ему языке
- позволяя СУБД выполнить всю работу по обработке этих запросов



Реляционная модель

- Нормализация отношений. Шесть нормальных форм / Хабр
- минимизация логической избыточности
- сокращает объем хранимых данных
- увеличивает производительности
- в разумных формах полезна для транзакционных БД
- вредна для аналитических БД

Реляционная модель и SQL

SQL

- так же был разработан в ІВМ
- в начале 1970-х
- в рамках проекта СУБД IBM System R (потом стал DB2) и на основе работ Кодда
- SEQUEL, Structured English QUEry Language
- стал стандартом ANSI в 1986-м и ISO в 1987-м
- последний на данный момент времени стандарт SQL:2016, в 2019 внесена корректировка, пересматривается каждые 5 лет

стандарт SQL выделяет 5 видов операций

DML - modification

- INSERT
- UPDATE
- DELETE

DDL - definition

- ALTER
- CREATE
- DROP

DCL - control

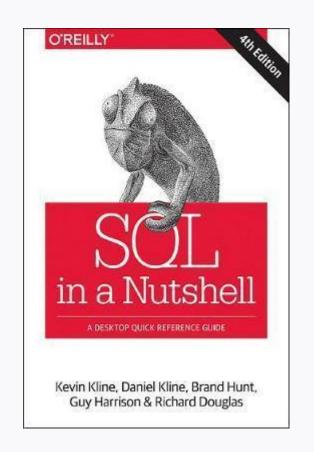
- GRANT
- REVOKE

DQL - query

SELECT

TCL - transaction control

- BEGIN
- COMMIT
- ROLLBACK



реляционная модель и SQL

SQL constraints

- правила описывающие корректность данных
- работают на уровне DML
- любимы DBA
- не любимы разработчиками
- давайте им имена уж если вы их используете
- ANSI:
 - PRIMARY KEY
 - FOREIGN KEY
 - UNIQUE
 - CHECK





Множественная параллельная нагрузка

- реляционная теория и SQL позволяет абстрагироваться от конкретной реализации СУБД
- но есть одна непростая проблема
- как обеспечить **параллельную** работу множества сессий (**concurrency**)
- которые модифицируют данные
- так чтобы они не мешали друг другу
- ни с точки зрения чтения ни с точки зрения записи
- и обеспечивали **целостность** данных т.н. **consistency**
- и их надежность т.н. durability

ACID

ответ - транзакционные системы, OLTP - Online Transaction Processing

ACID

- **Atomicity** Атомарность
- Consistency Согласованность
- Isolation Изолированность
- Durability Долговечность

транзация (transaction)

- называется множество операций, выполняемое приложением
- которое переводит базу данных из одного корректного состояния в другое корректное состояние (согласованность)
- при условии, что транзакция выполнена полностью (атомарность)
- и без помех со стороны других транзакций (изолированность)

ACID - хорошо, а как блокировки?

- ARIES Algorithms for Recovery and Isolation Exploiting Semantics
 - logging
 - undo
 - redo
 - checkpoints
- MVCC Multiversion Concurrency Control
 - copy-on-write
 - каждый пользователь работает со снимком БД
 - вносимые пользователем изменения не видны другим до фиксации транзакции





Современные РСУБД

- поддержка SQL:2008 как минимум
- ACID: ARIES/MVCC
- поддержка Linux
- наличие облачных сервисов (cloud managed services)
- работа в Docker и Kubernetes

современные РСУБД

	Oracle Database	SQL Server	MySQL	PostgreSQL	MariaDB
Тип	закрытая	закрытая	открытая	открытая	открытая
Год основания	1979	1989	1995	1989	2009
Текущая версия	21c	2019	8.0	15	10
ANSI/ISO SQL	SQL:2016	SQL:2016	SQL:2016	SQL:2016	SQL:2016
Процедурное расширение	PL/SQL	T-SQL	SQL/PSM	PL/pgSQL, PL/Tcl, PL/Perl, PL/Python	SQL
ACID	ARIES/MVCC	ARIES, MVCC-ready	ARIES/MVCC	ARIES/MVCC	ARIES/MVCC
Linux	Oracle, RedHat, SuSE	RedHat, SuSE, Ubuntu	Any	Any	Any
Cloud	AWS, Oracle	AWS, Azure, GCP	AWS, Azure, GCP, Oracle	AWS, Azure, GCP	AWS
Docker/Kubernetes	cloud	+	+	+	+
Цена	космос	чуть меньше	free	free	free



введение в PostgreSQL

- автор: Майк Стоунбрейкер, Бёркли
- начало 1970-х: Ingres INteractive Grafic REtrieval System
- середина 1980-х: Postgres Post Ingres
- Postgres95 добавлен SQL
- 1996: postgresql.org
- сейчас развивается PostgreSQL Global Development Group
- компании контрибьюторы
 - 2ndQuadrant
 - EnterpriseDB
 - Crunchy Data
 - Postgres Professional

release notes PostgreSQL

https://www.postgresql.org/docs/release/10.0/ Встречаем PostgreSQL 10. Перевод Release Notes / Блог компании Авито / Хабр

https://www.postgresql.org/docs/release/11.0/

PostgreSQL 11 Released!

https://www.postgresql.org/docs/release/12.0/

PostgreSQL 12 Released!

https://www.postgresql.org/docs/release/13.0/

PostgreSQL 13 Released!

https://info.crunchydata.com/blog/why-postgresql-13-is-a-lucky-release

https://pgpedia.info/postgresql-versions/postgresql-14.html

https://www.postgresql.org/docs/release/15.0/

PostgreSQL Extensions

https://postgrespro.ru/docs/postgresql/14/contrib

PostgreSQL Pro

https://postgrespro.ru/docs/enterprise/14/intro-pgpro-vs-pg

https://postgrespro.com/products/postgrespro/enterprise

https://postgrespro.ru/docs/enterprise/14/multimaster

Документация PostgreSQL

https://www.postgresql.org/files/documentation/pdf/14/postgresql-14-A4.pdf кто угадает сколько страниц?)

Практика

Развернем ВМ





Уровни изоляции транзакций

Стандарт SQL допускает четыре уровня изоляции, которые определяются в терминах аномалий, которые допускаются при конкурентном выполнении транзакций на этом уровне:

- «Грязное» чтение (dirty read). Транзакция Т1 может читать строки измененные, но еще не зафиксированные, транзакцией Т2. Отмена изменений (ROLLBACK) в Т2 приведет к тому, что Т1 прочитает данные, которых никогда не существовало.
- Неповторяющееся чтение (non-repeatable read). После того, как транзакция Т1 прочитала строку, транзакция Т2 изменила или удалила эту строку и зафиксировала изменения (COMMIT). При повторном чтении этой же строки транзакция Т1 видит, что строка изменена или удалена.
- Фантомное чтение (phantom read). Транзакция Т1 прочитала набор строк по некоторому условию. Затем транзакция Т2 добавила строки, также удовлетворяющие этому условию. Если транзакция Т1 повторит запрос, она получит другую выборку строк.
- Аномалия сериализации Результат успешной фиксации группы транзакций оказывается несогласованным при всевозможных вариантах исполнения этих транзакций по очереди.

Уровни изоляции транзакций

	«грязное» чтение	неповторяю- щееся чтение	фантомное чтение	аномалия сериализации
Read Uncommitted	Допускается, но не в PG	да	да	да
Read Committed	-	да	да	да
Repeatable Read	-	-	Допускается, но не в PG	да
Serializable	-	-	-	-

на всех уровнях не допускается потеря зафиксированных изменений

https://habr.com/ru/company/otus/blog/501294/ https://postgrespro.ru/docs/postgrespro/13/transaction-iso

Уровни изоляции транзакций

Аномалия сериализации

class | value

----+-----

1 | 10

1 | 20

2 | 100

2 | 200

сериализуемая транзакция А вычисляет:

SELECT SUM(value) FROM mytab WHERE class = 1; добавляем запись с суммой и class 2 сериализуемая транзакция В вычисляет:

SELECT SUM(value) FROM mytab WHERE class = 2; добавляем запись с суммой и class 1 что произойдет при попытке фиксации изменений?

Уровни изоляции транзакций

ОШИБКА: не удалось сериализовать доступ из-за зависимостей чтения/записи между транзакциями

причем если бы одна из транзакций была бы repeatable read, все бы успешно закоммитилось

Уровни изоляции транзакций

Практика

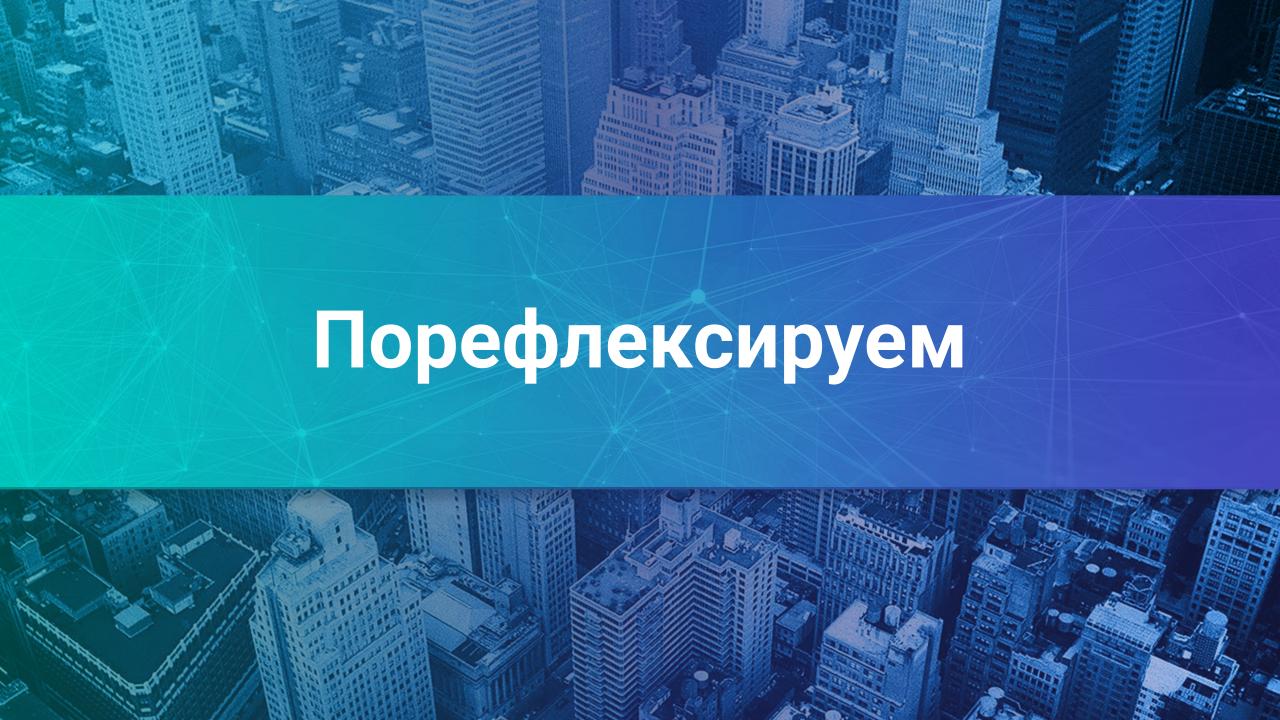
Вложенные транзакции

реализация SAVEPOINT

каталог \$PGDATA/pg_subtrans/

https://postgrespro.ru/docs/postgresql/14/sql-savepoint





Вопросы?

• Кто что запомнил за сегодня?

• Что узнали нового?



Д3

ДЗ сдаем в виде миниотчета на github в формате markdown

- создать новый проект в Google Cloud Platform, например postgres2022-, где уууутт год, месяц вашего рождения (имя проекта должно быть уникально на уровне GCP), **Яндекс облако или на любых ВМ, докере**
- далее создать инстанс виртуальной машины с дефолтными параметрами ОС **Ubuntu**
- добавить свой ssh ключ в GCE metadata
- зайти удаленным ssh (первая сессия), не забывайте про ssh-add
- поставить PostgreSQL
- зайти вторым ssh (вторая сессия)
- запустить везде psql из под пользователя postgres
- выключить auto commit
- сделать в первой сессии новую таблицу и наполнить ее данными create table persons(id serial, first_name text, second_name text); insert into persons(first_name, second_name) values('ivan', 'ivanov'); insert into persons(first_name, second_name) values('petr', 'petrov'); commit;
- посмотреть текущий уровень изоляции: show transaction isolation level
- начать новую транзакцию в обоих сессиях с дефолтным (не меняя) уровнем изоляции
- в первой сессии добавить новую запись insert into persons(first_name, second_name) values('sergey', 'sergeev');

- сделать select * from persons во второй сессии
- видите ли вы новую запись и если да то почему?
- завершить первую транзакцию commit;
- сделать select * from persons во второй сессии
- видите ли вы новую запись и если да то почему?
- завершите транзакцию во второй сессии
- начать новые но уже repeatable read транзакции set transaction isolation level repeatable read;
- в первой сессии добавить новую запись insert into persons(first_name, second_name) values('sveta', 'svetova');
- сделать select * from persons во второй сессии
- видите ли вы новую запись и если да то почему?
- завершить первую транзакцию commit;
- сделать select * from persons во второй сессии
- видите ли вы новую запись и если да то почему?
- завершить вторую транзакцию
- сделать select * from persons во второй сессии
- видите ли вы новую запись и если да то почему?

\echo:AUTOCOMMIT

\set AUTOCOMMIT OFF

Д3

Выполнение ДЗ: 10 баллов

- + 2 балла за красивое решение
- 2 балла за рабочее решение, и недостатки указанные преподавателем не устранены



