

Реляционные Базы Данных

Lecturer: Азат Якупов (Azat Yakupov)

https://datalaboratory.one

- Don't be a robot ...
- Purpose is to learn, not to perform tasks
- Value comes from journey, not the destination
- Slow down and look around
- Be active and provide ideas
- No ideas no student in my mind
- Your further education is in your hands







- Дата Инженер
- Архитектор данных

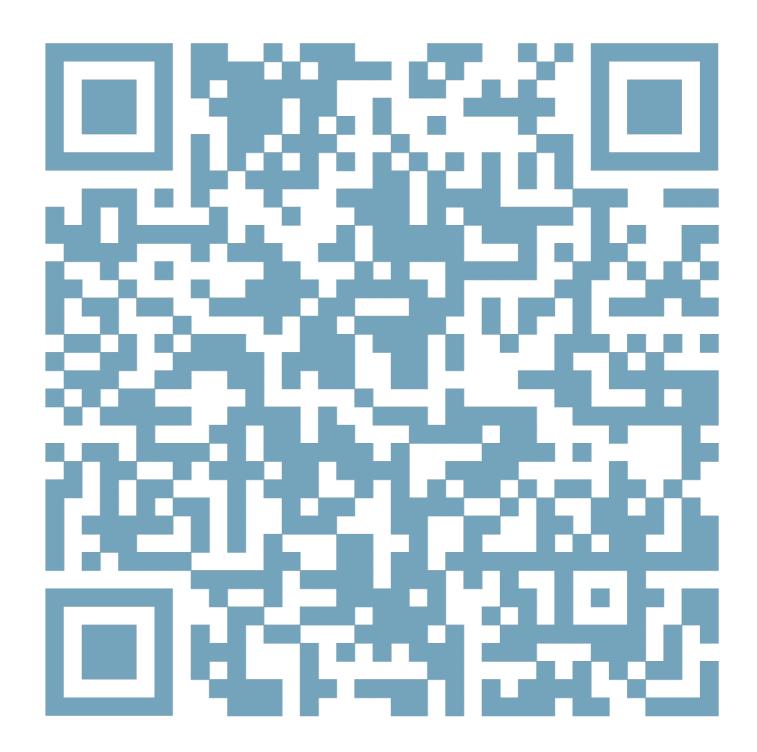


Победитель Лиги Лекторов





Мои хабр-посты







ДAHHЫЕ

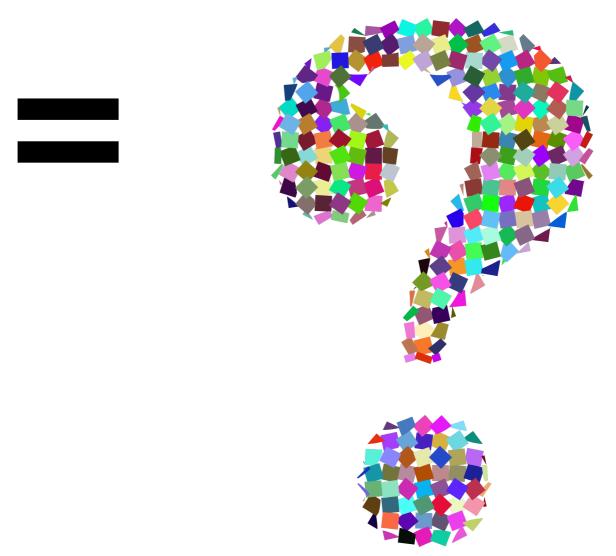
АЛГОРИТМ

ИНФОРМАЦИЯ

ДАННЫЕ + АЛГОРИТМ

ИНФОРМАЦИЯ (ДАНЫЕ)

данные + АЛГОРИТМ







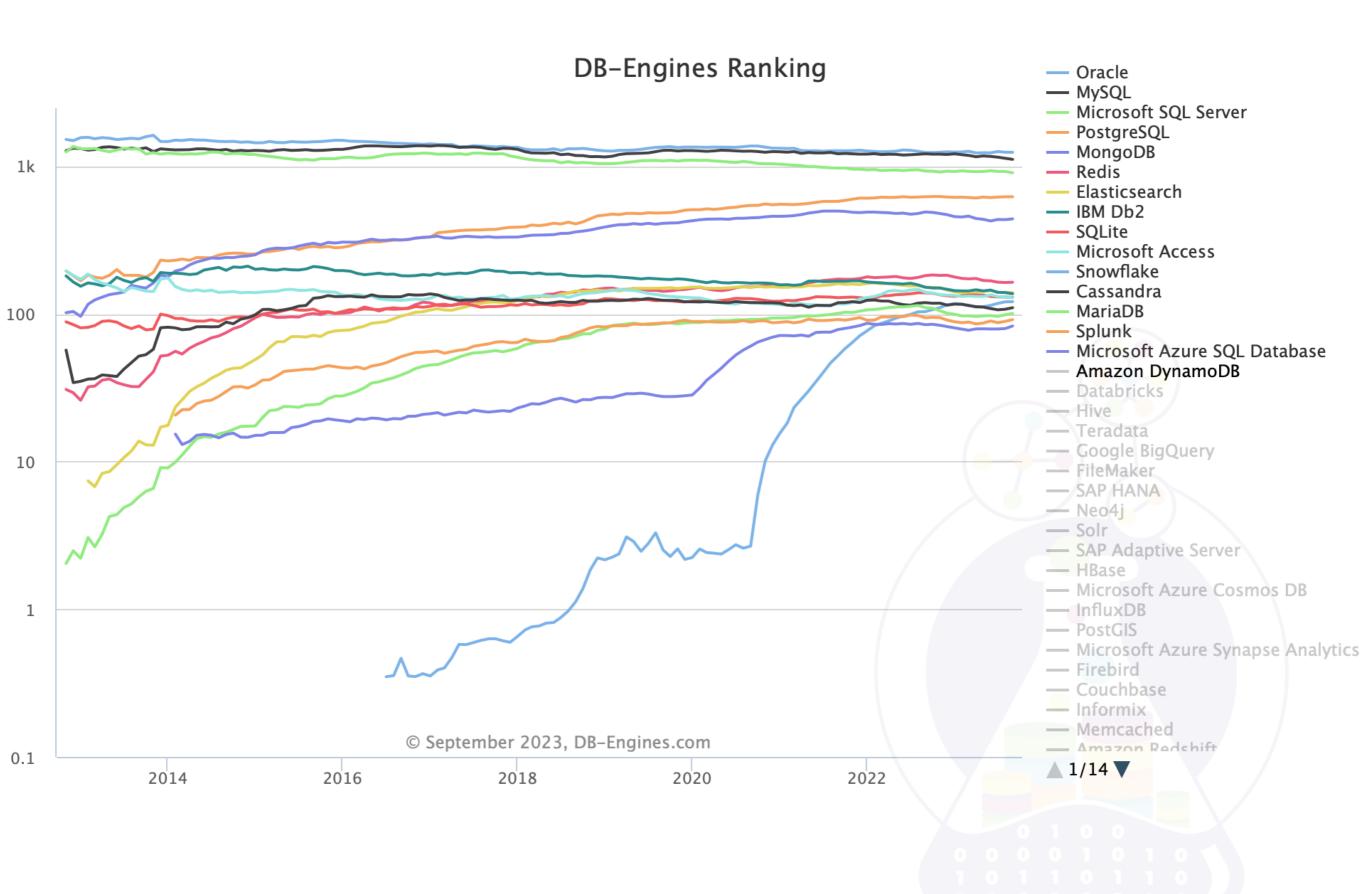
ДАННЫЕ

ИНФОРМАЦИЯ

ЗНАНИЕ

МУДРОСТЬ







ORACLE®









A tomicity ("все или ничего!") onsistency ("следуй правилам!") solation ("мои изменения только мои") urability ("болезнь не является причиной")

Eric Brewer's теорема

Любая распределенная система хранения данных может гарантировать выполнение только **двух** свойств из **трех**

оnsistency ("все узлы имеют те же данные")

А vailability ("Ответ на каждый запрос!

Нет свежих данных... вот старые!")

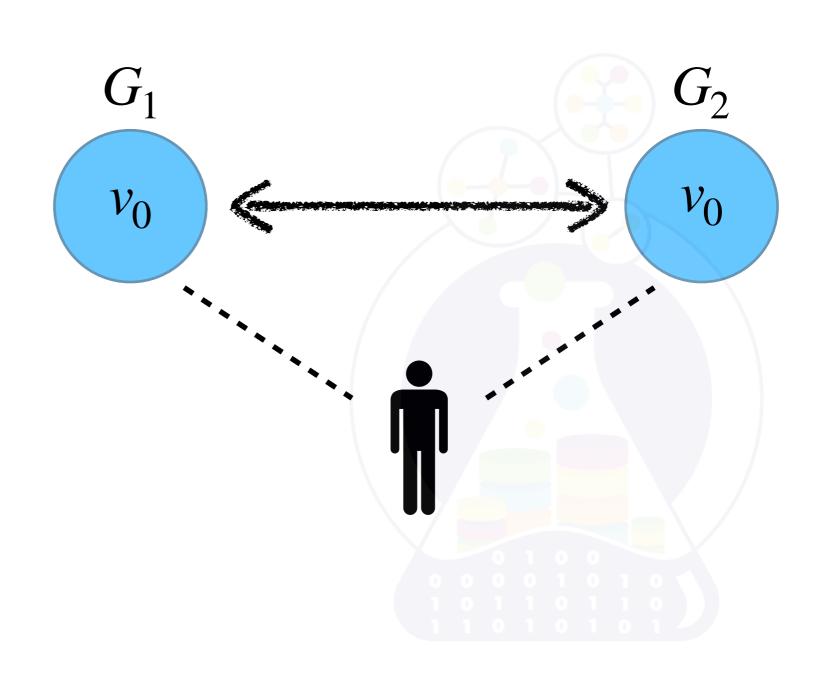
аrtition tolerance ("стиль Гидры")

Распределенная система

 G_i - узлы (сервера)

v - данные

 v_0 - начальные данные

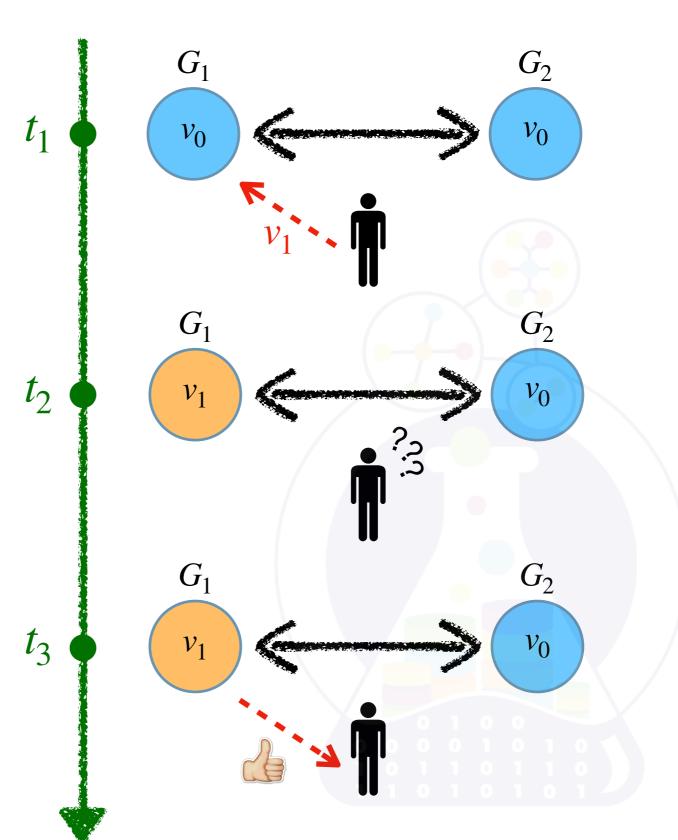


Путь Записи

 G_i - узлы (сервера)

 v_0 - начальные данные

 v_1 - обновленные данные

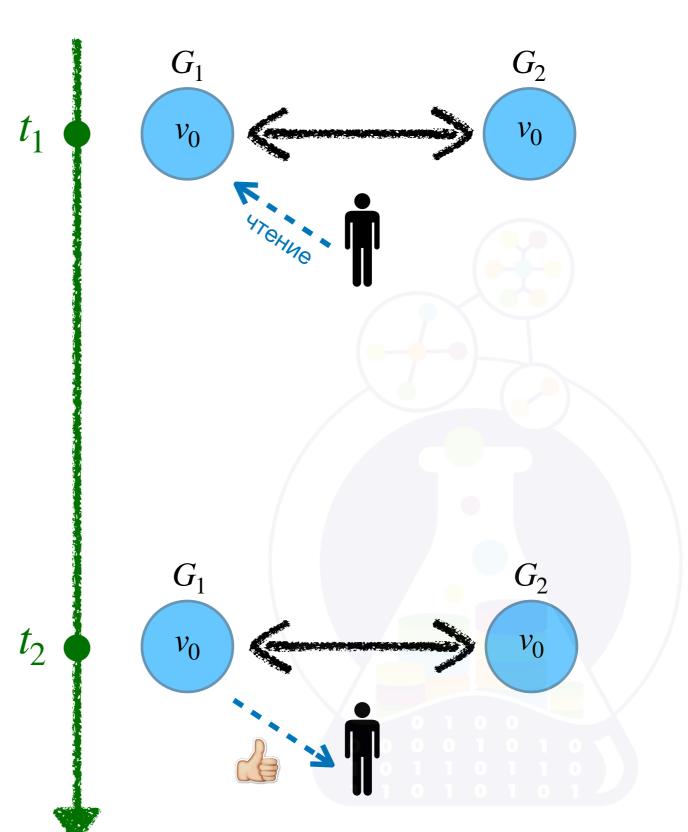


Путь Чтения

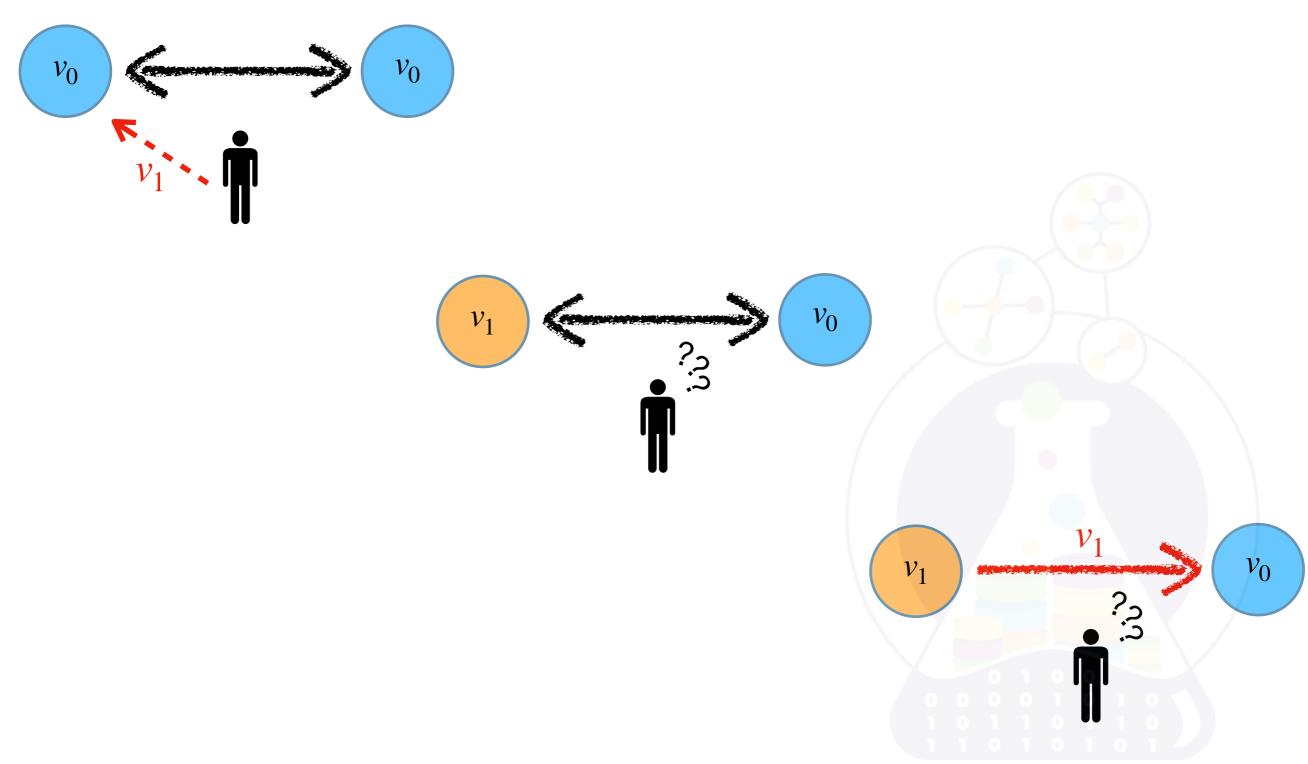
 G_i - узлы (сервера)

 v_0 - начальные данные

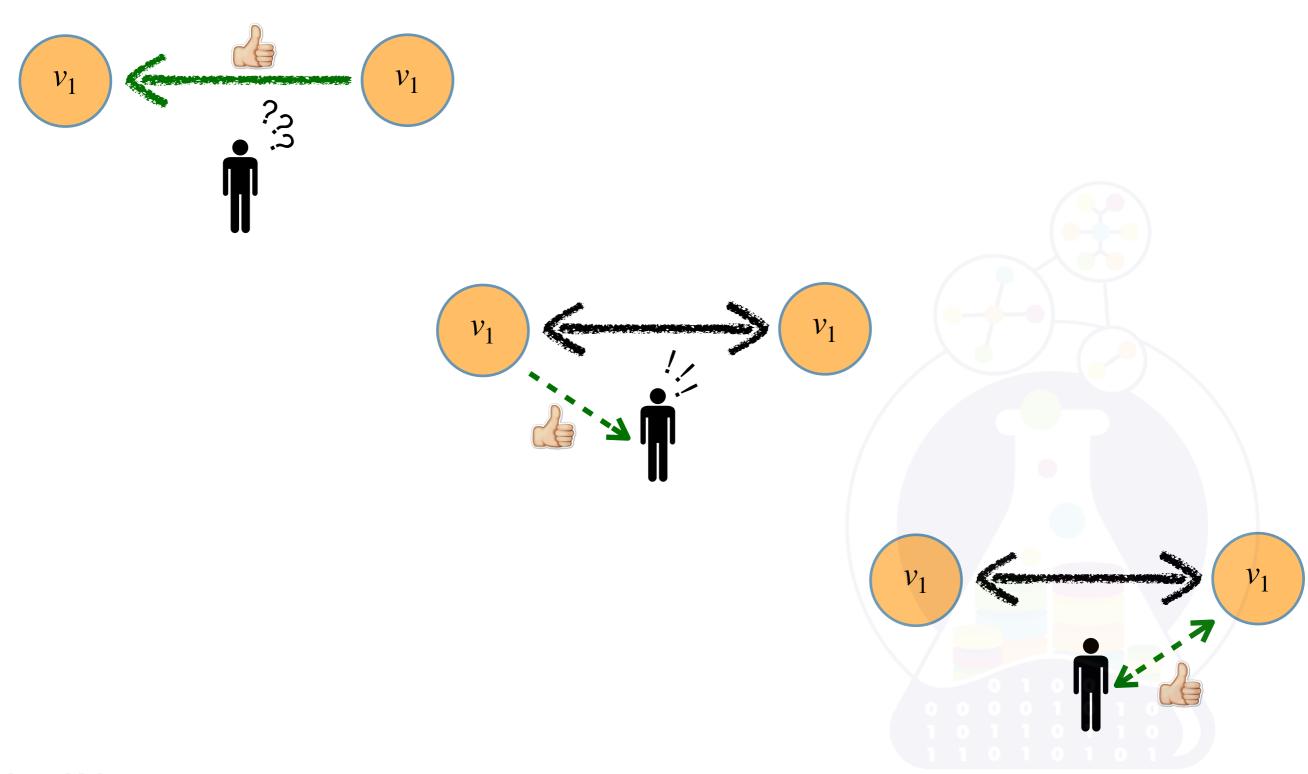
 v_1 - обновленные данные



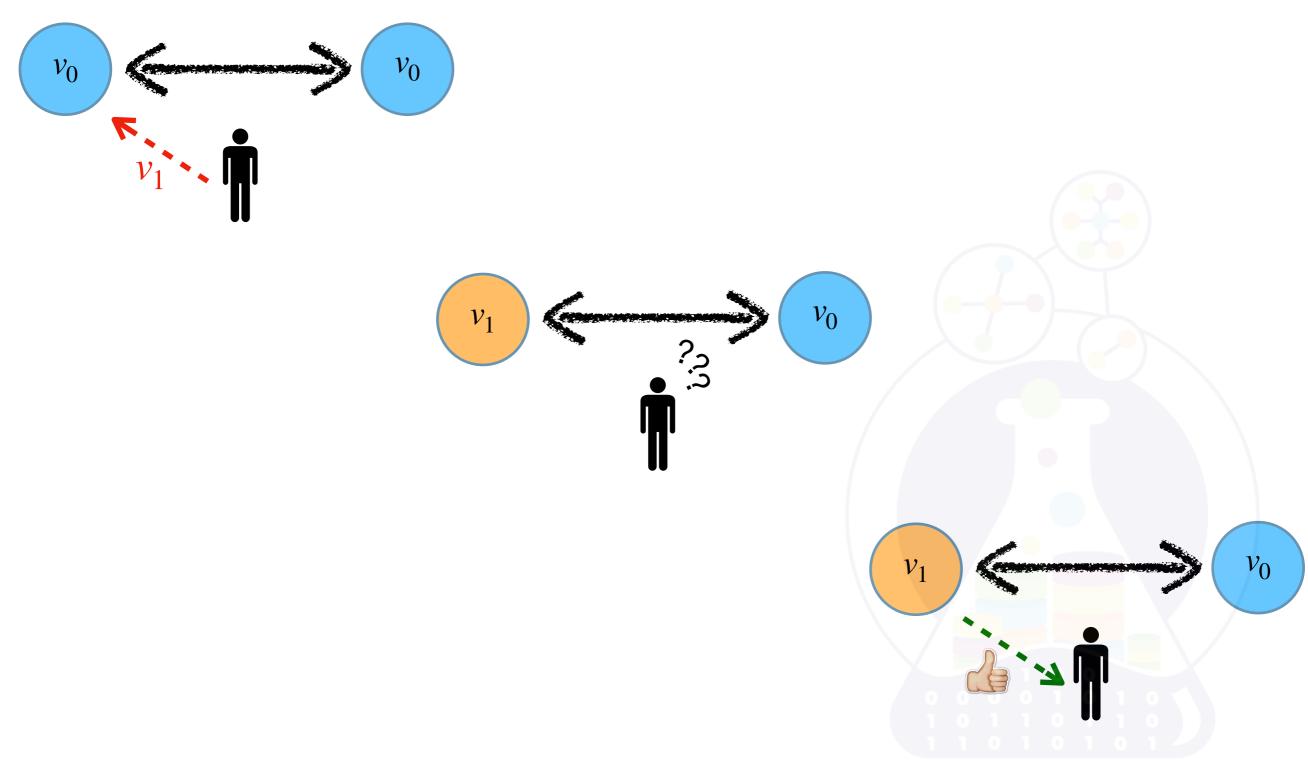
Согласованность



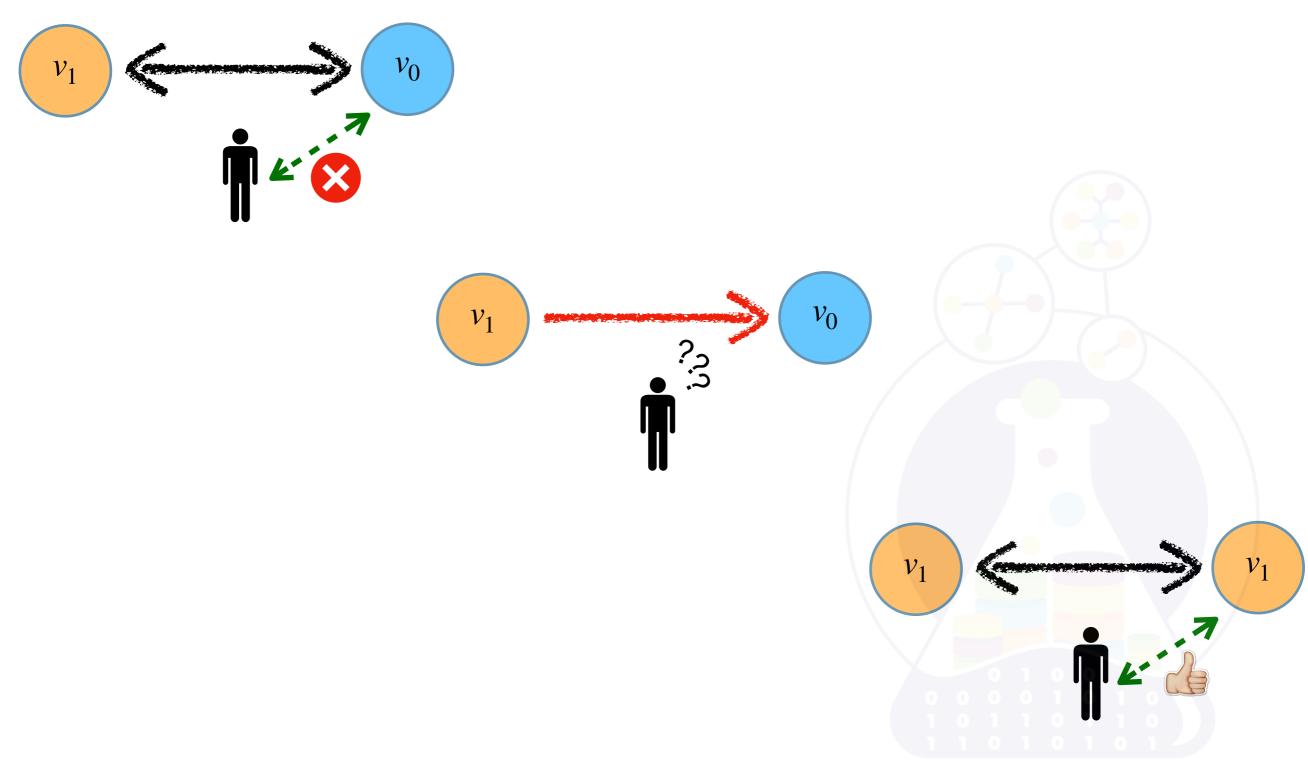
Согласованность



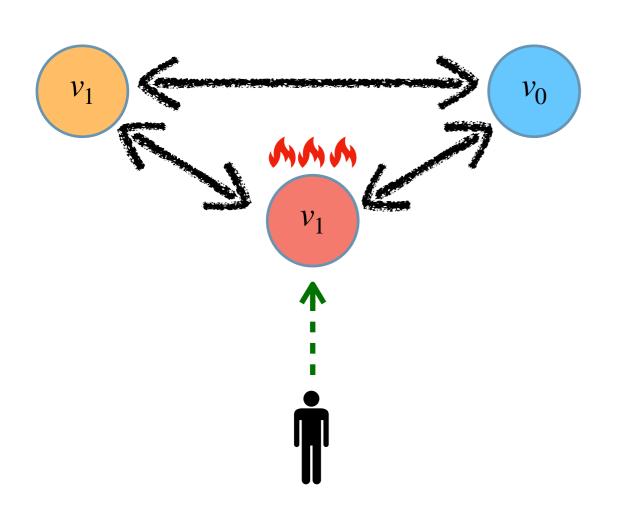
Несогласованность

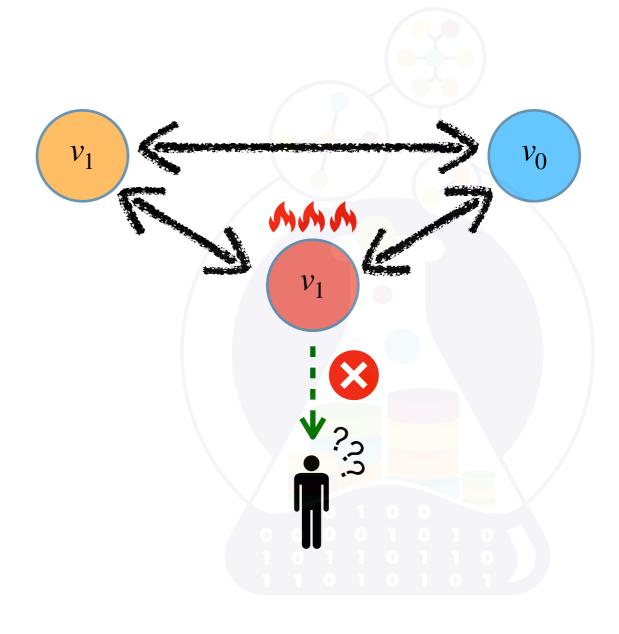


Несогласованность

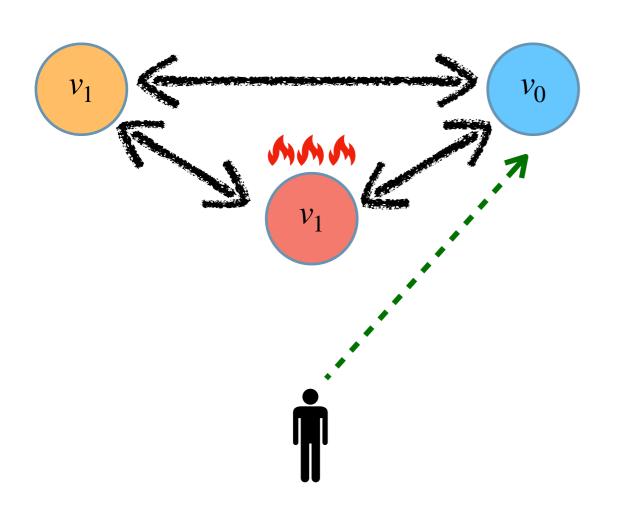


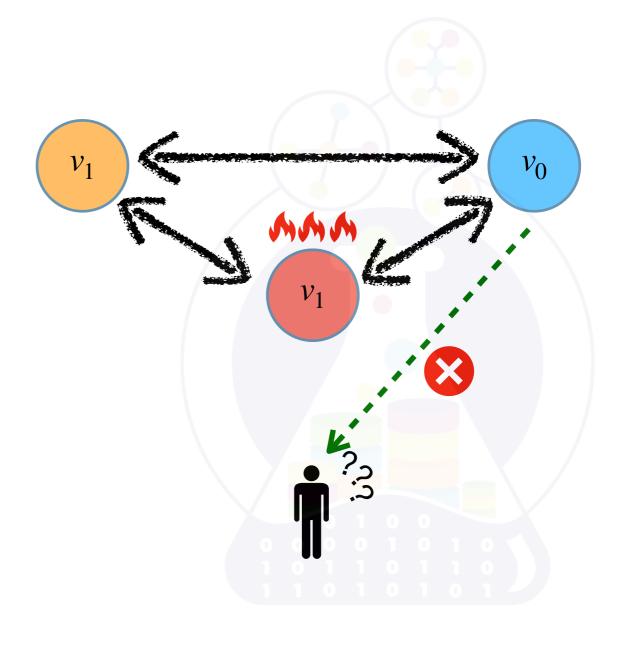
Доступность



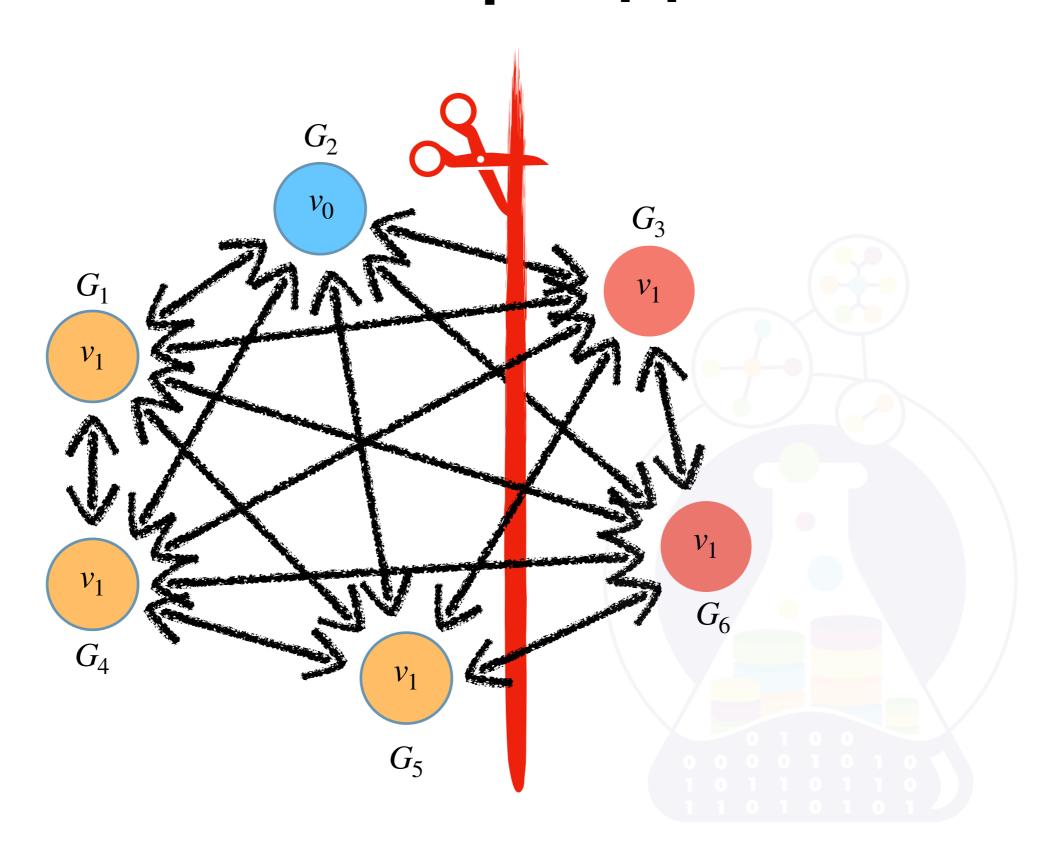


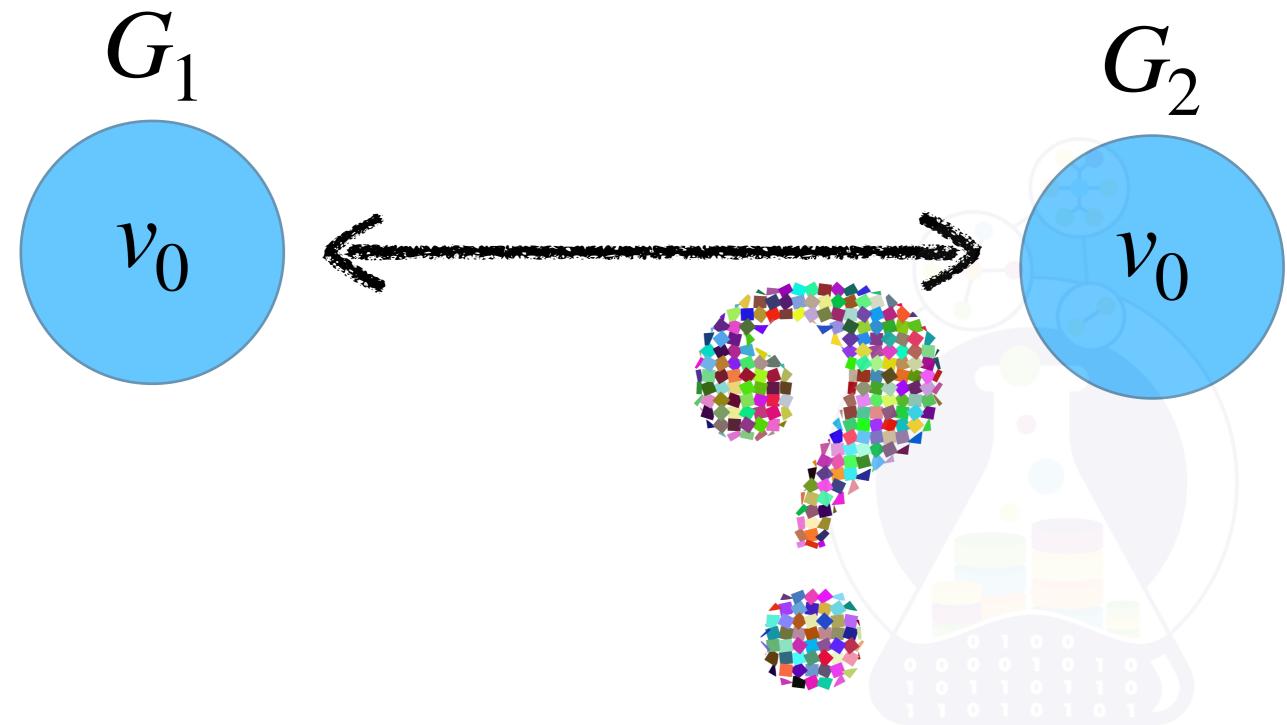
Доступность





Устойчивость к разделению

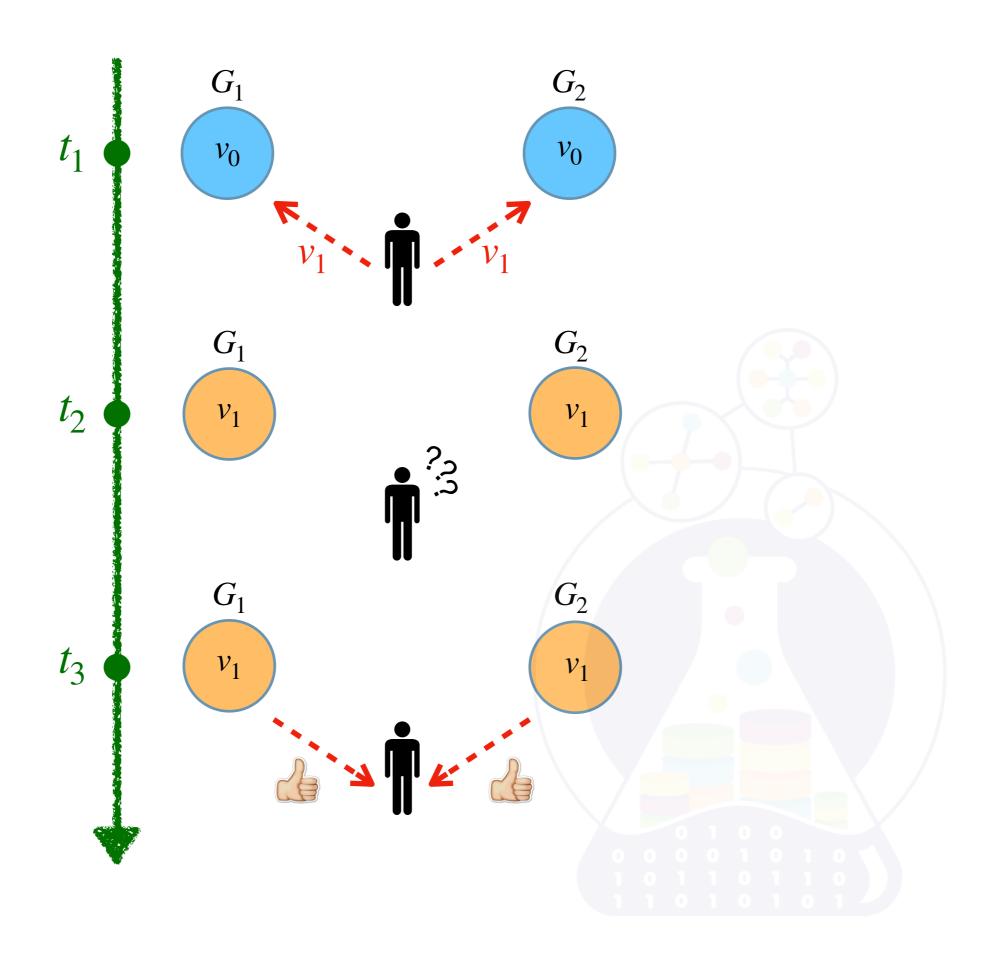


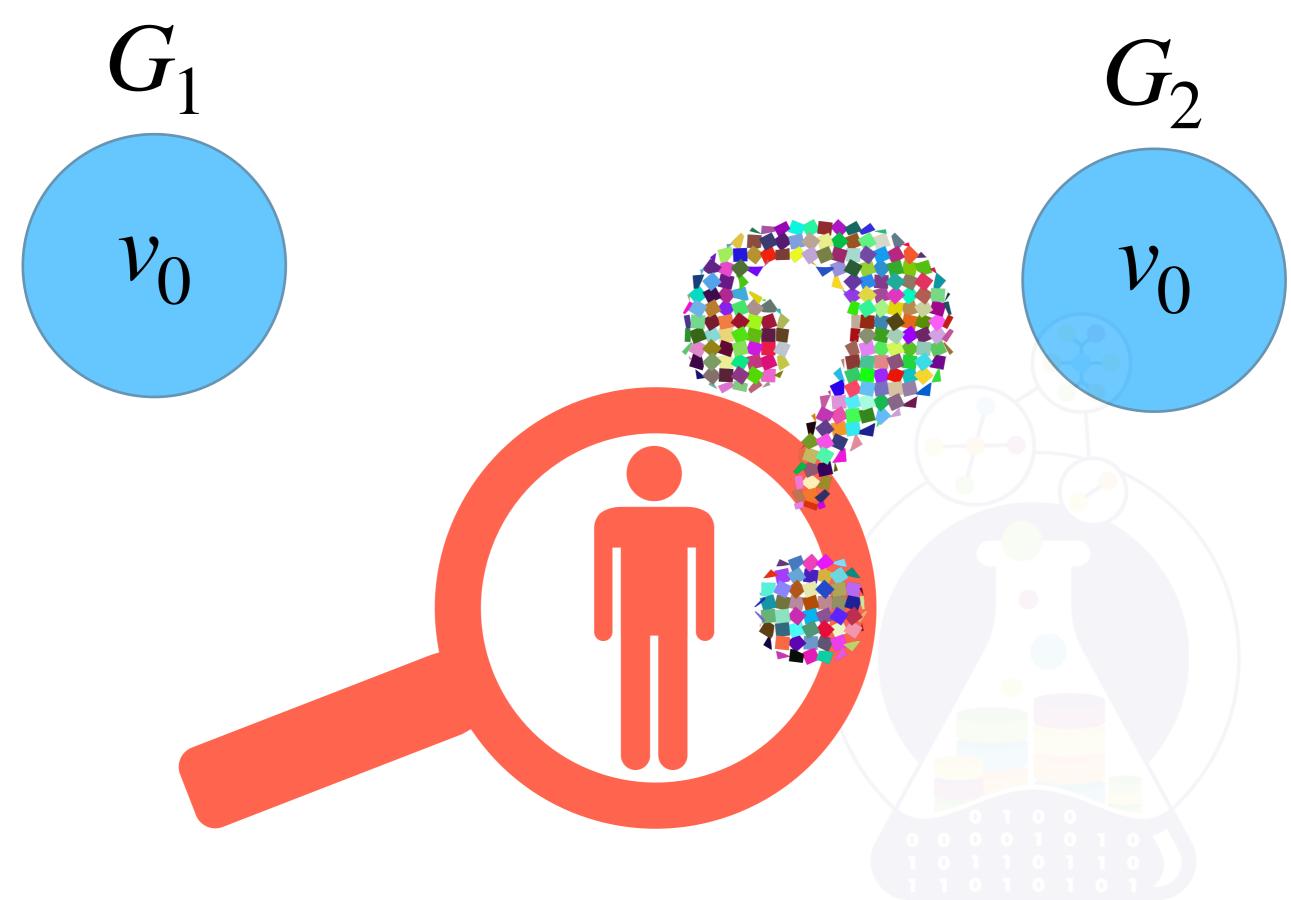


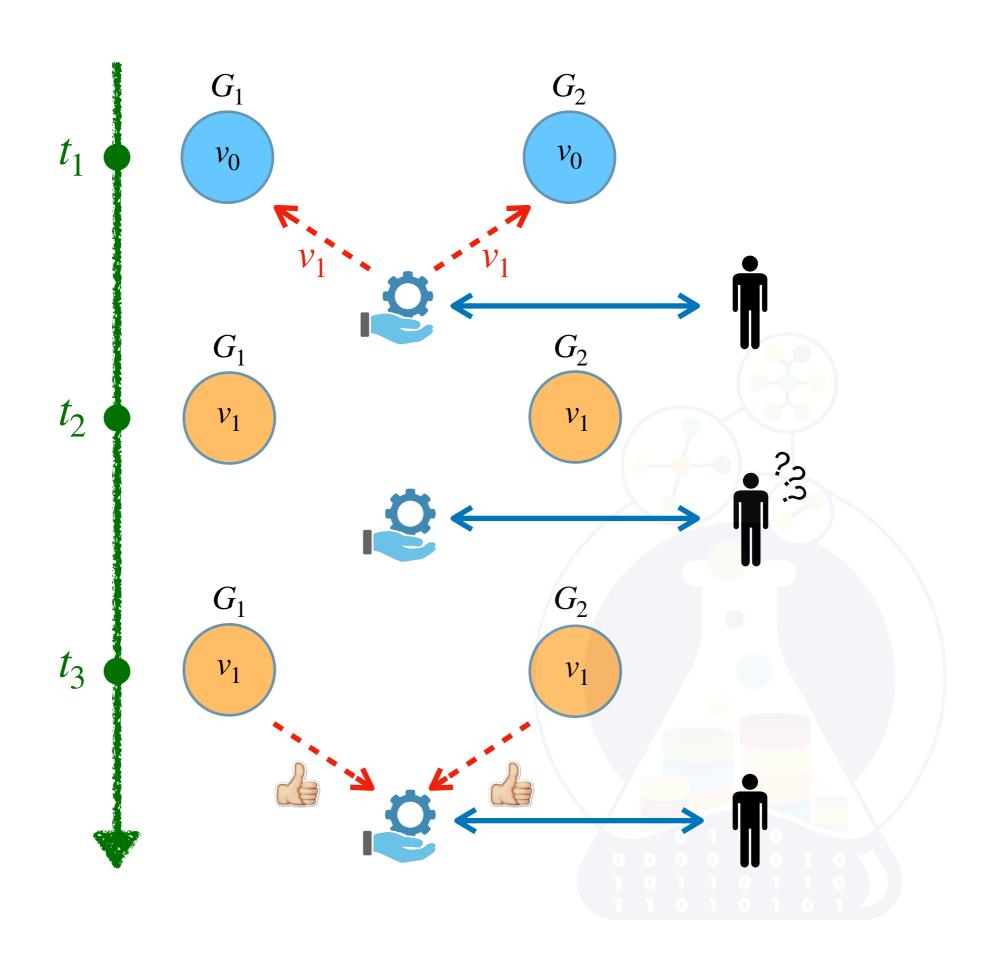
Можем ли мы обойти

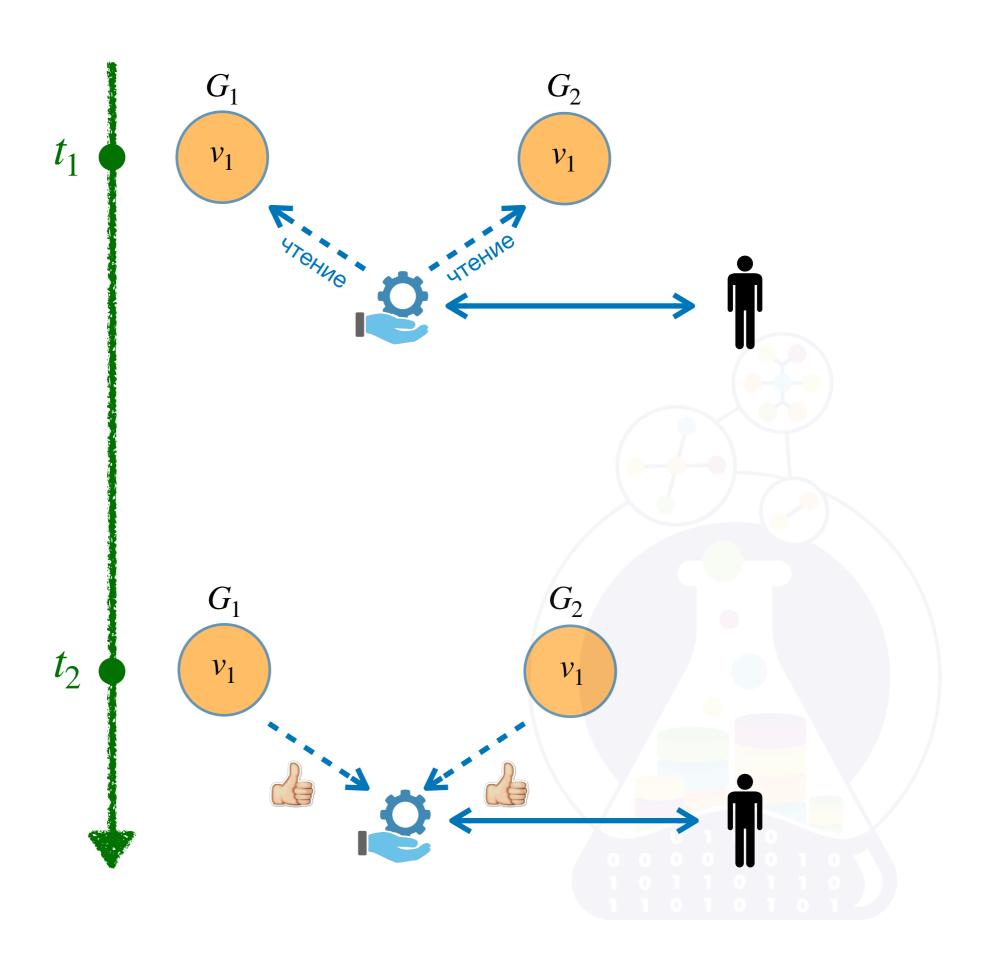
CAP



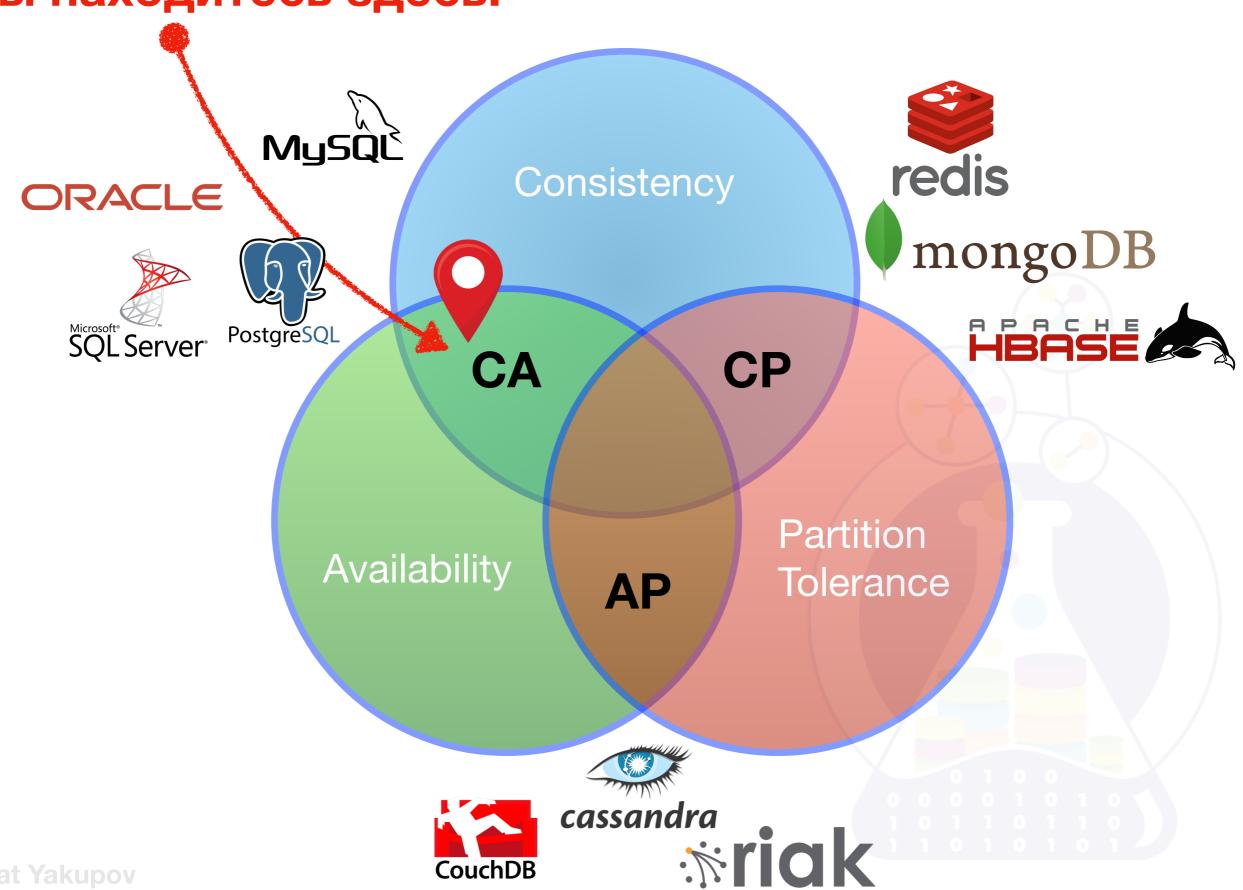








Вы находитесь здесь!

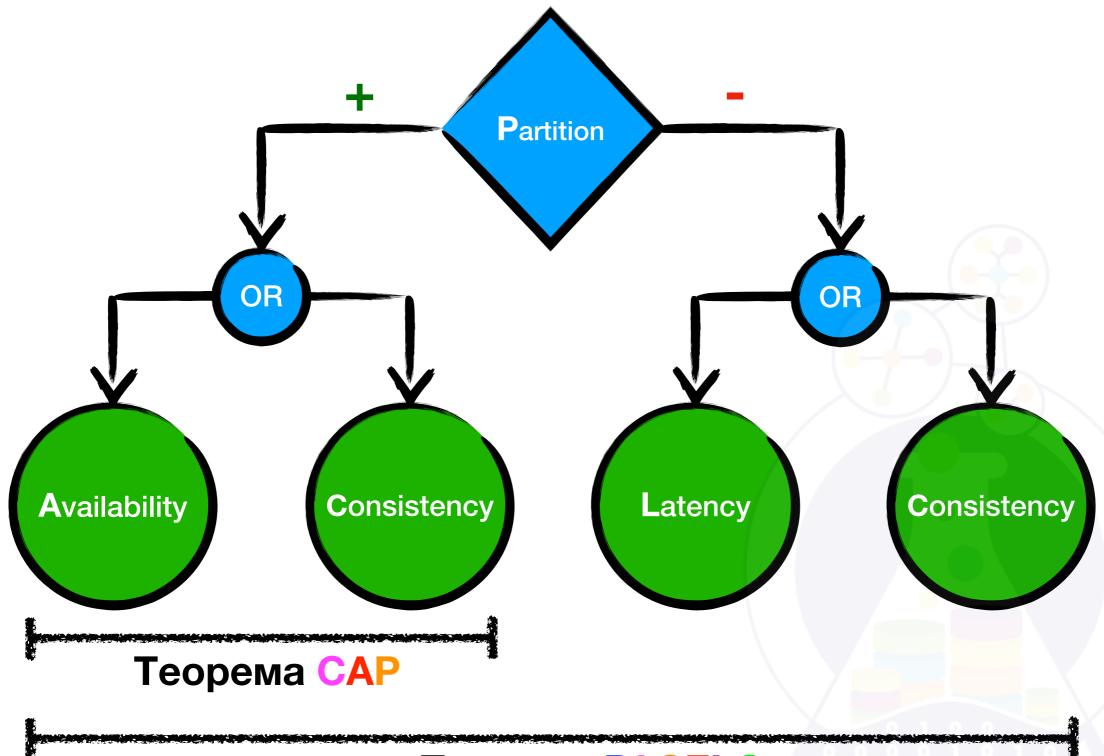


Teopema PACELC

В случае разделения сети Р в распределенной компьютерной системе необходимо выбирать между доступностью А и согласованностью С, но в любом случае, даже если система работает нормально в отсутствии разделения Е нужно выбирать между задержками L и согласованностью С

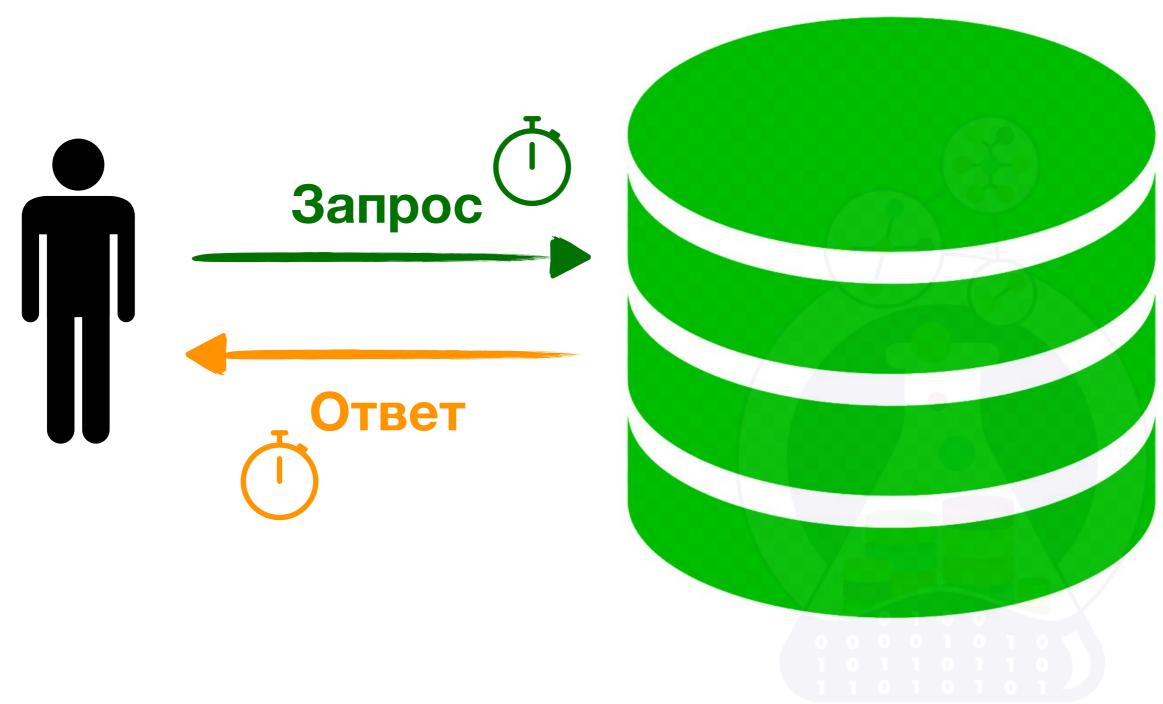
$$IF P \Rightarrow (C | A) ELSE (C | L)$$

$IF P \Rightarrow (C|A) ELSE (C|L)$



Teopema PACELC

задержка L = запрос + ответ



BASE семантика

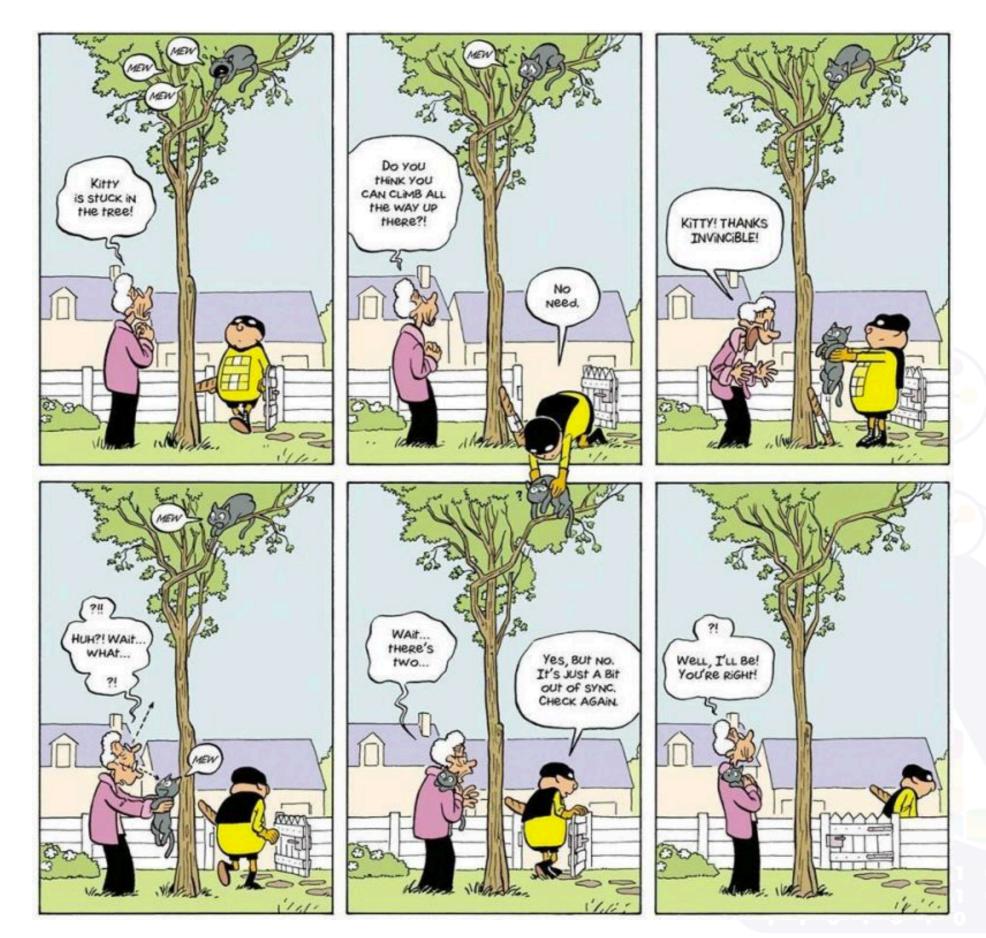
Базовая доступность **Basic Availability** на любой запрос будет получен ответ, но этот ответ все равно может быть «сбоем» или данные могут находиться в противоречивом или изменяющемся состоянии.

BASE семантика

Soft-state состояние системы может со временем меняться из-за «событийной согласованности».

BASE семантика

Событийная согласованность Eventual consistency означает, что система в конечном итоге станет согласованной, но система продолжит получать входные данные и не проверяет согласованность каждой транзакции перед переходом к следующей



BASE



1970 Frank Codd реляционная модель ~1971
Ingres at
University of

California

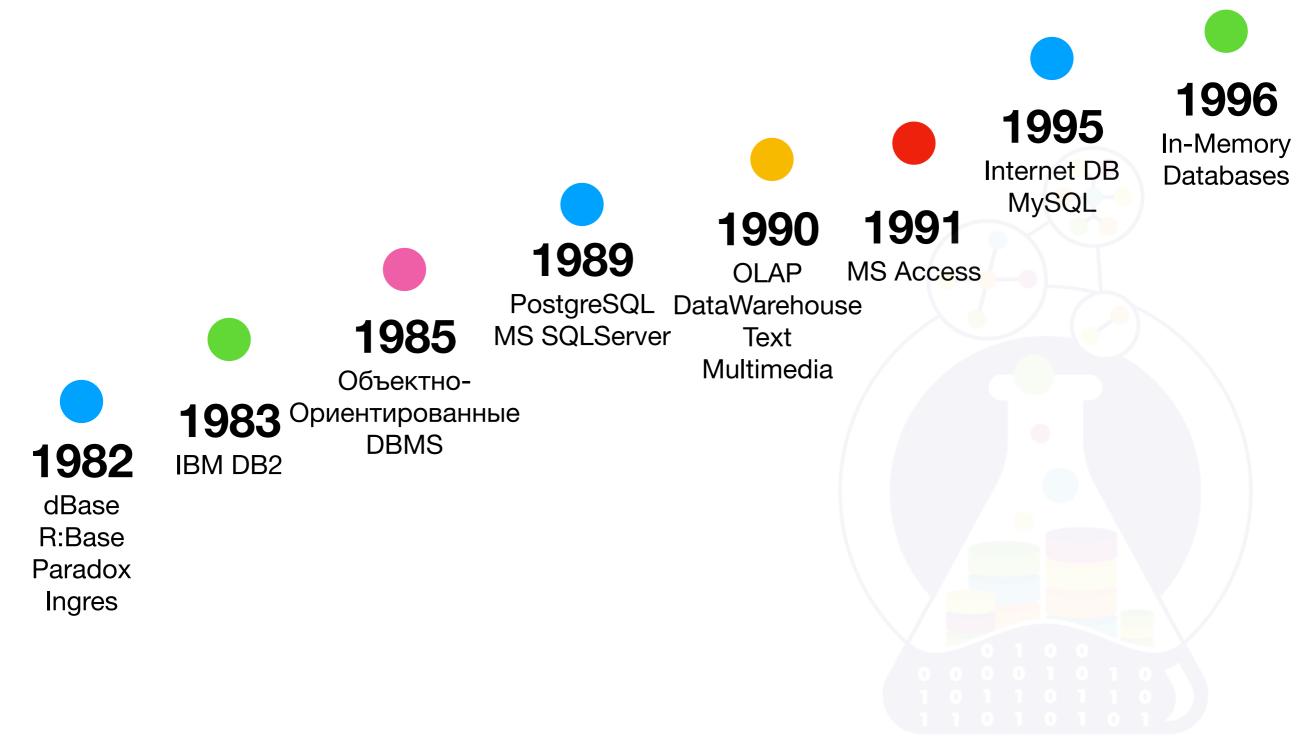
System R at IBM San Jose Lab

~1971

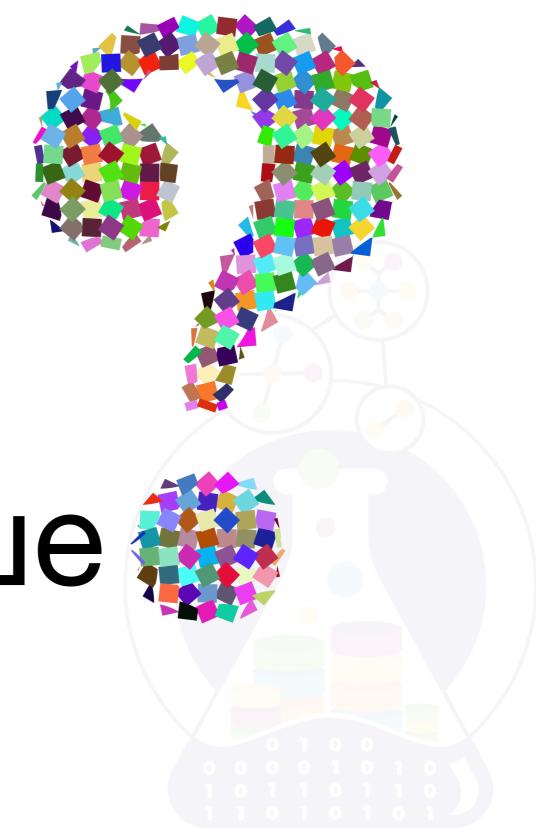
1976 Peter Chen ER model **1979**Oracle

1980 SQL стандарт ISO и ANSI

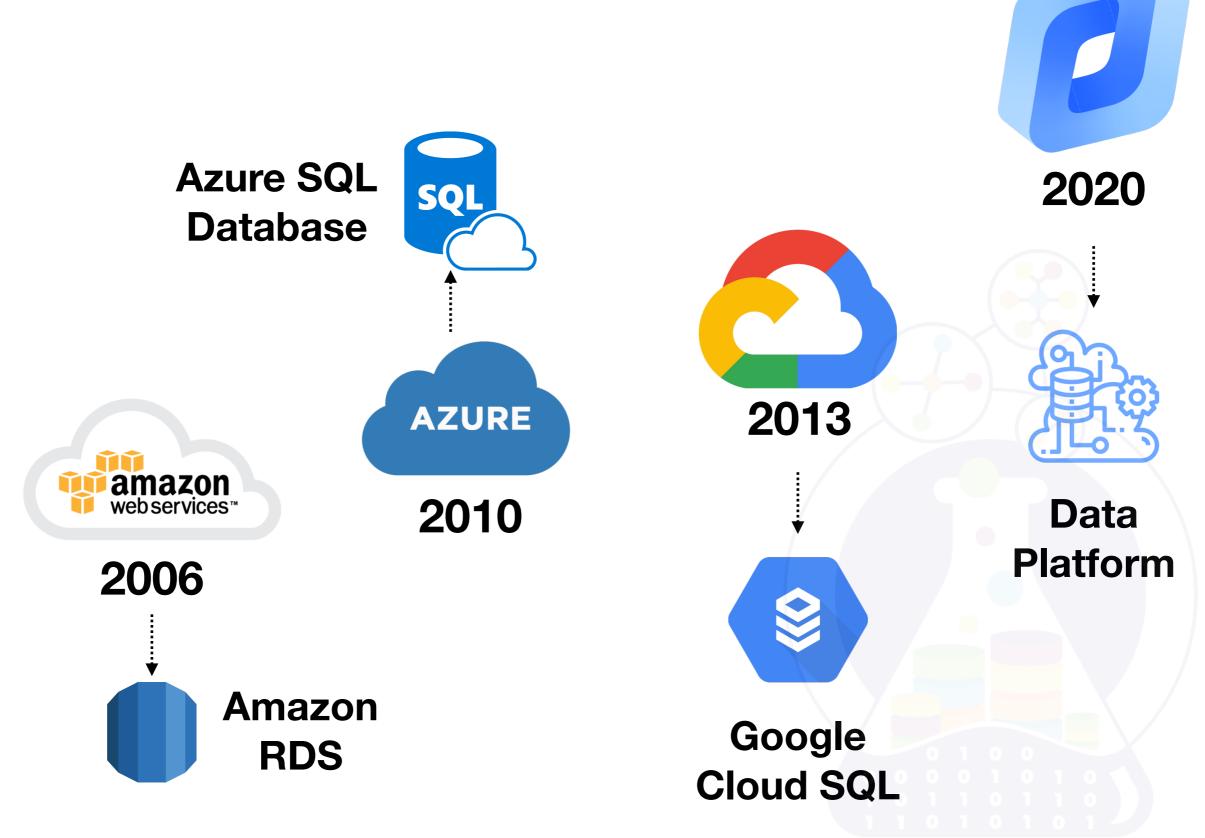


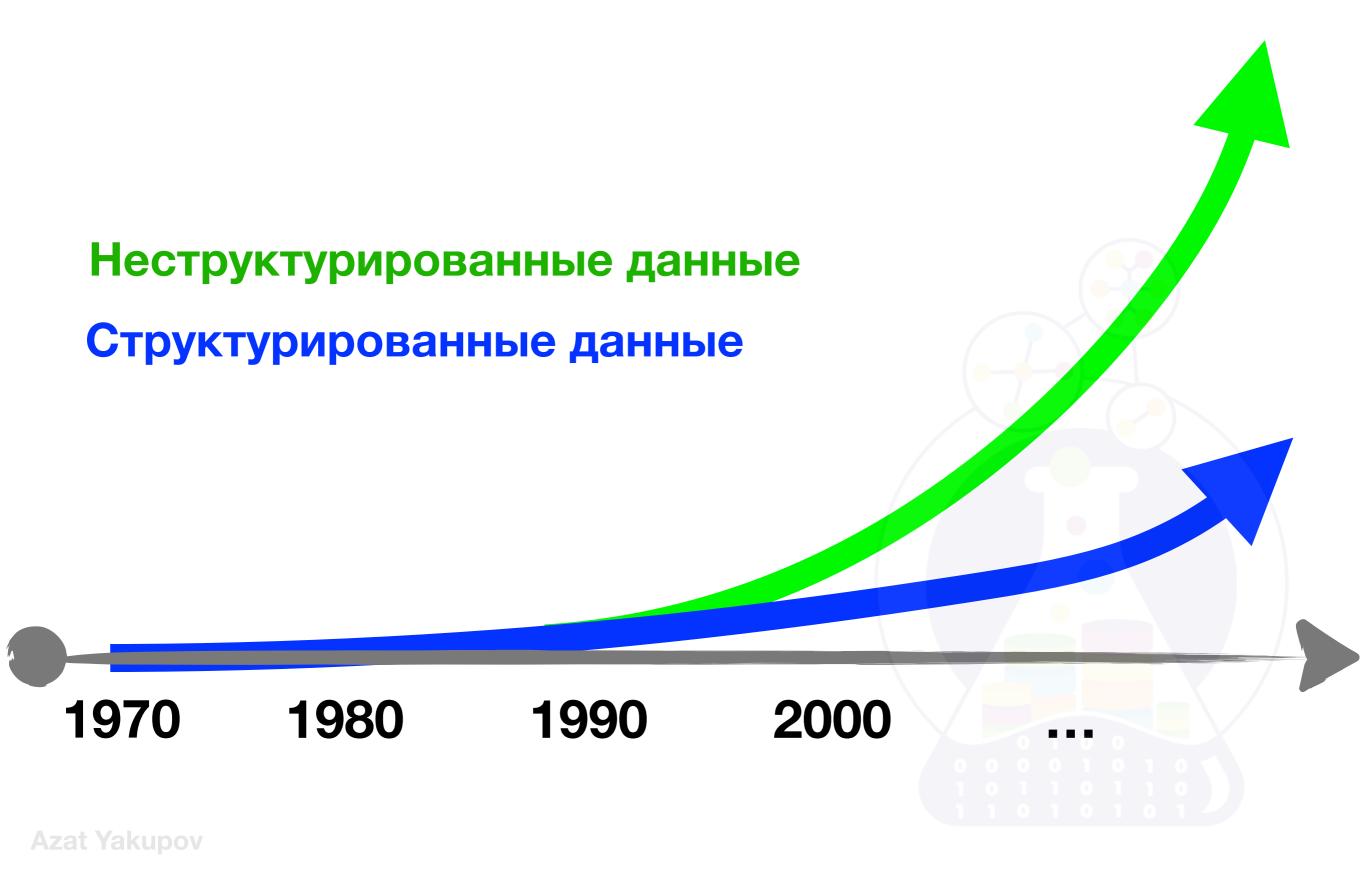


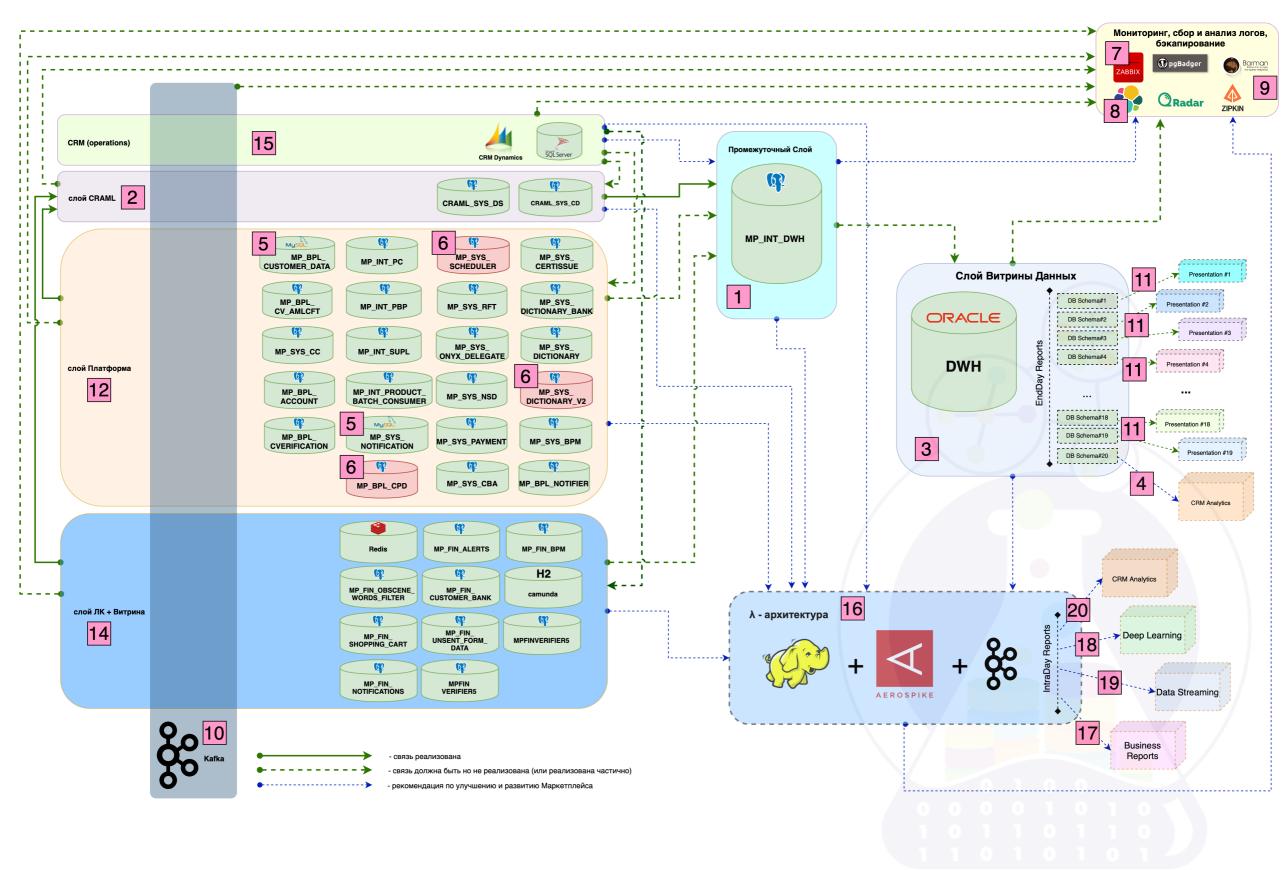


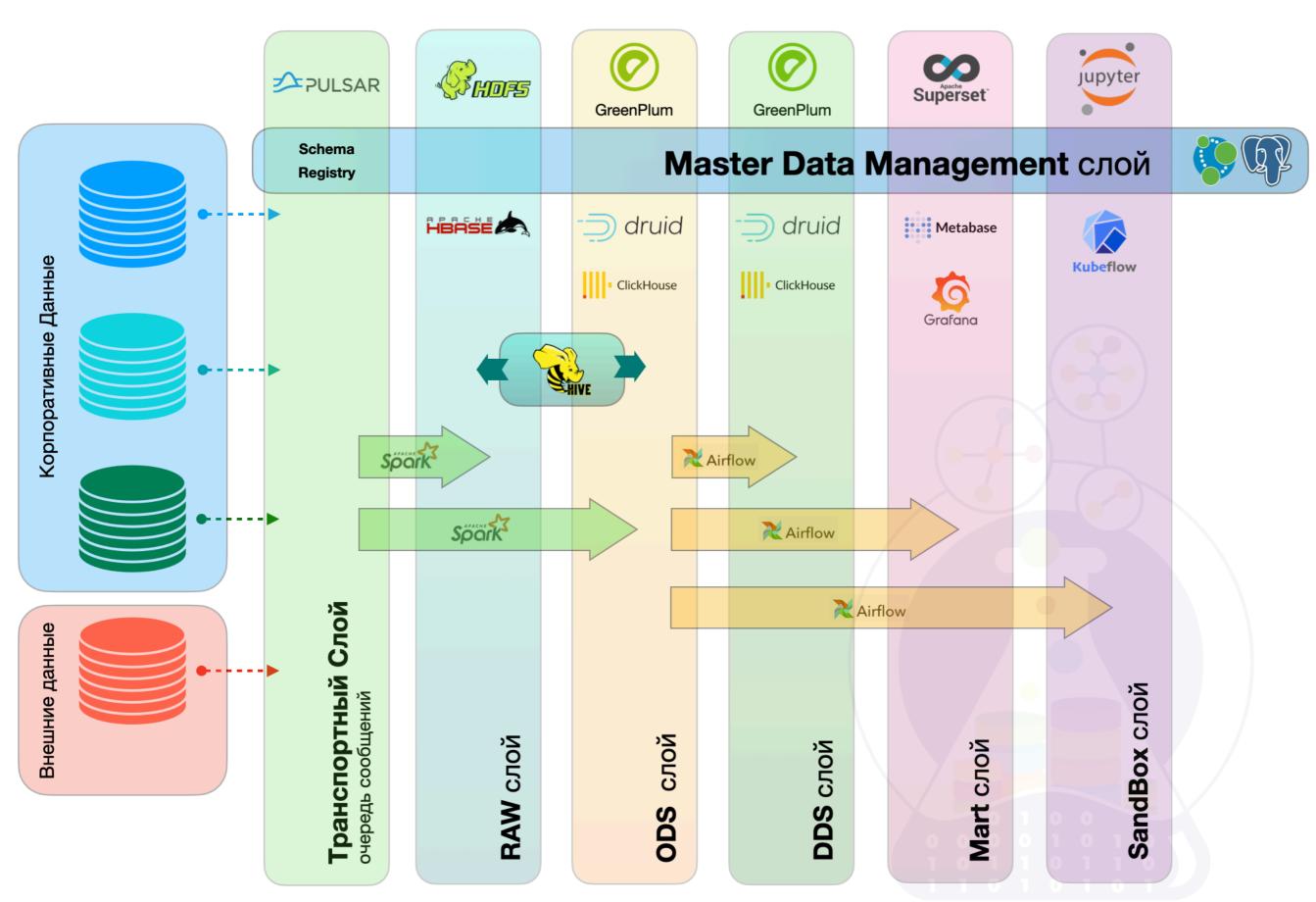


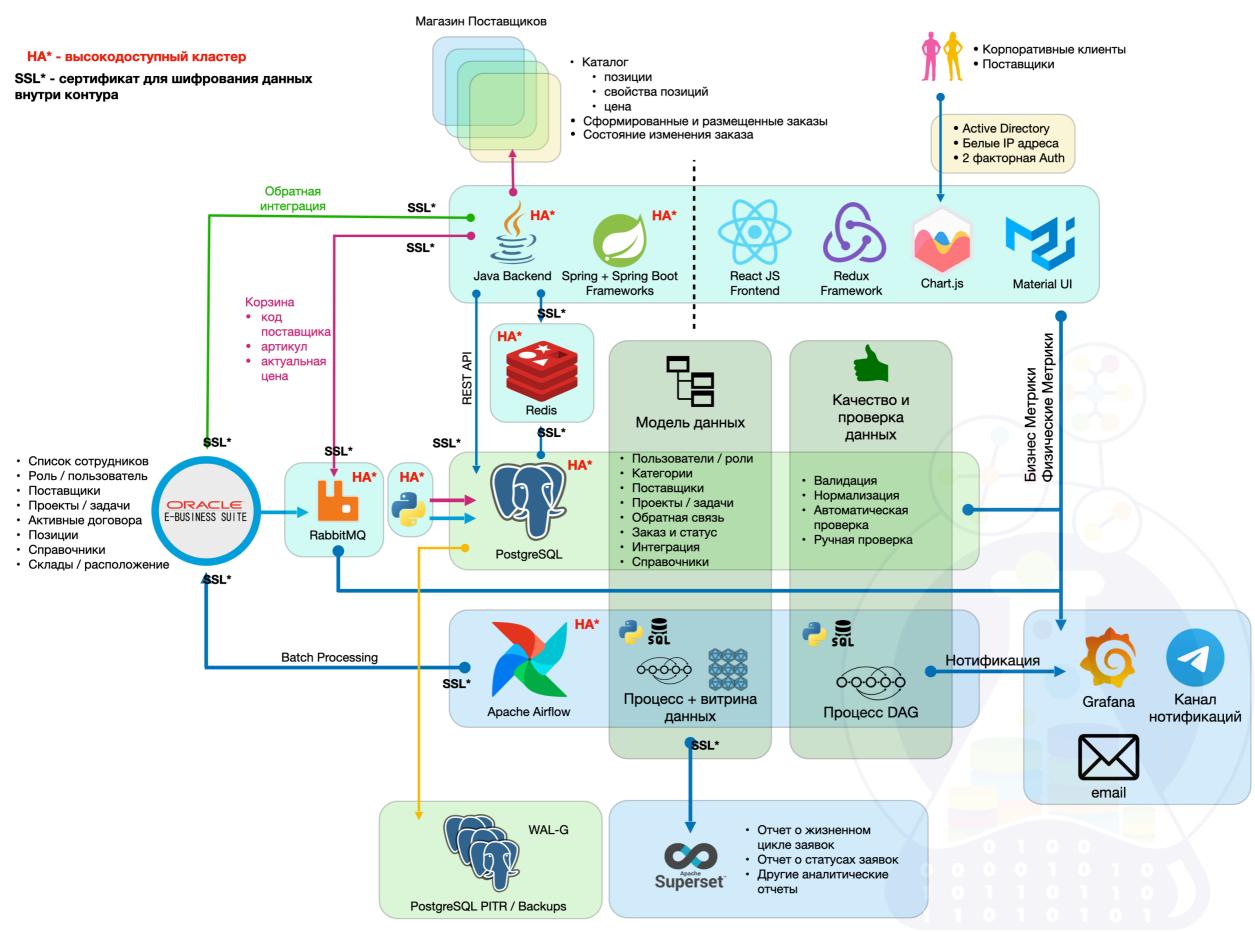
Что дальше

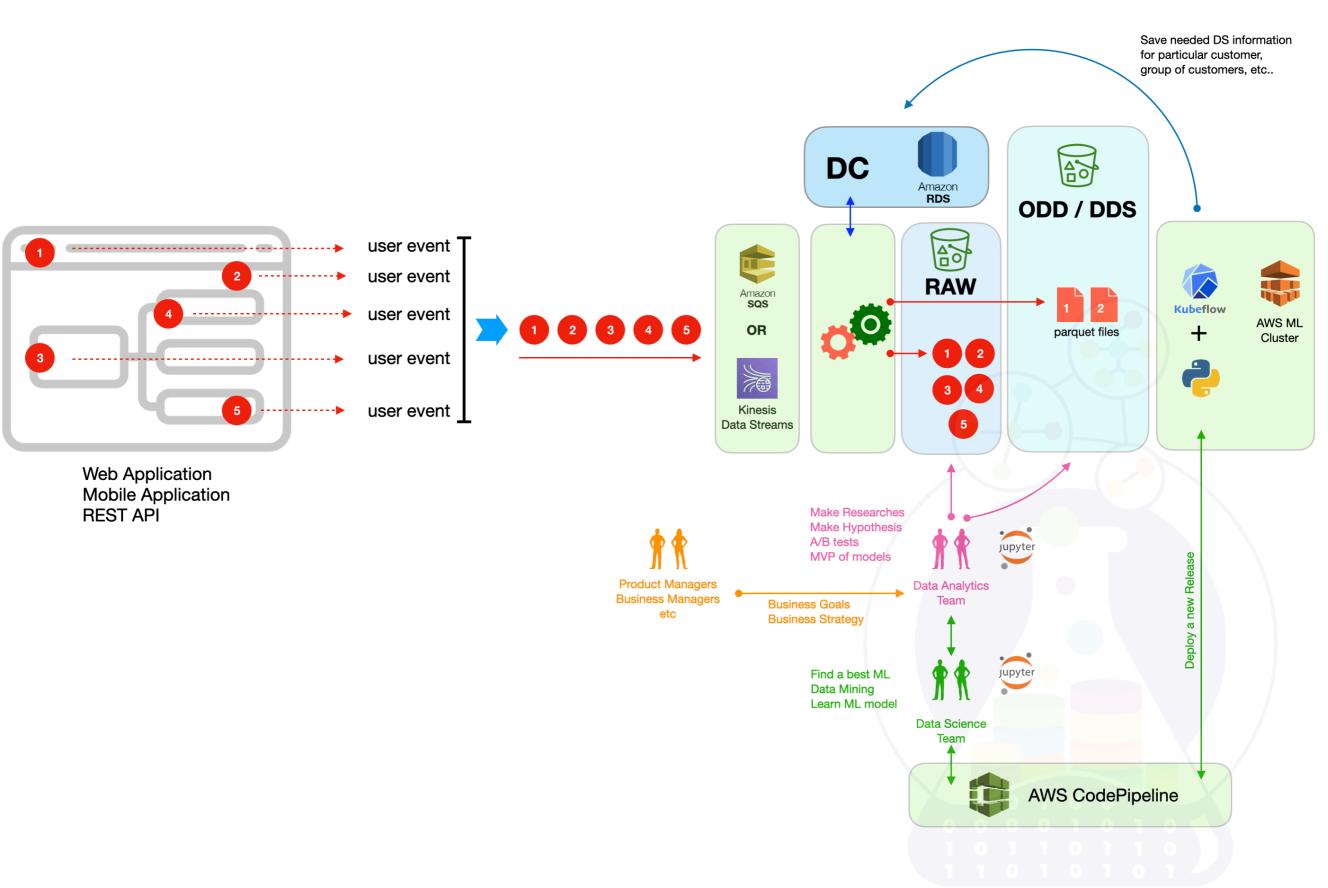


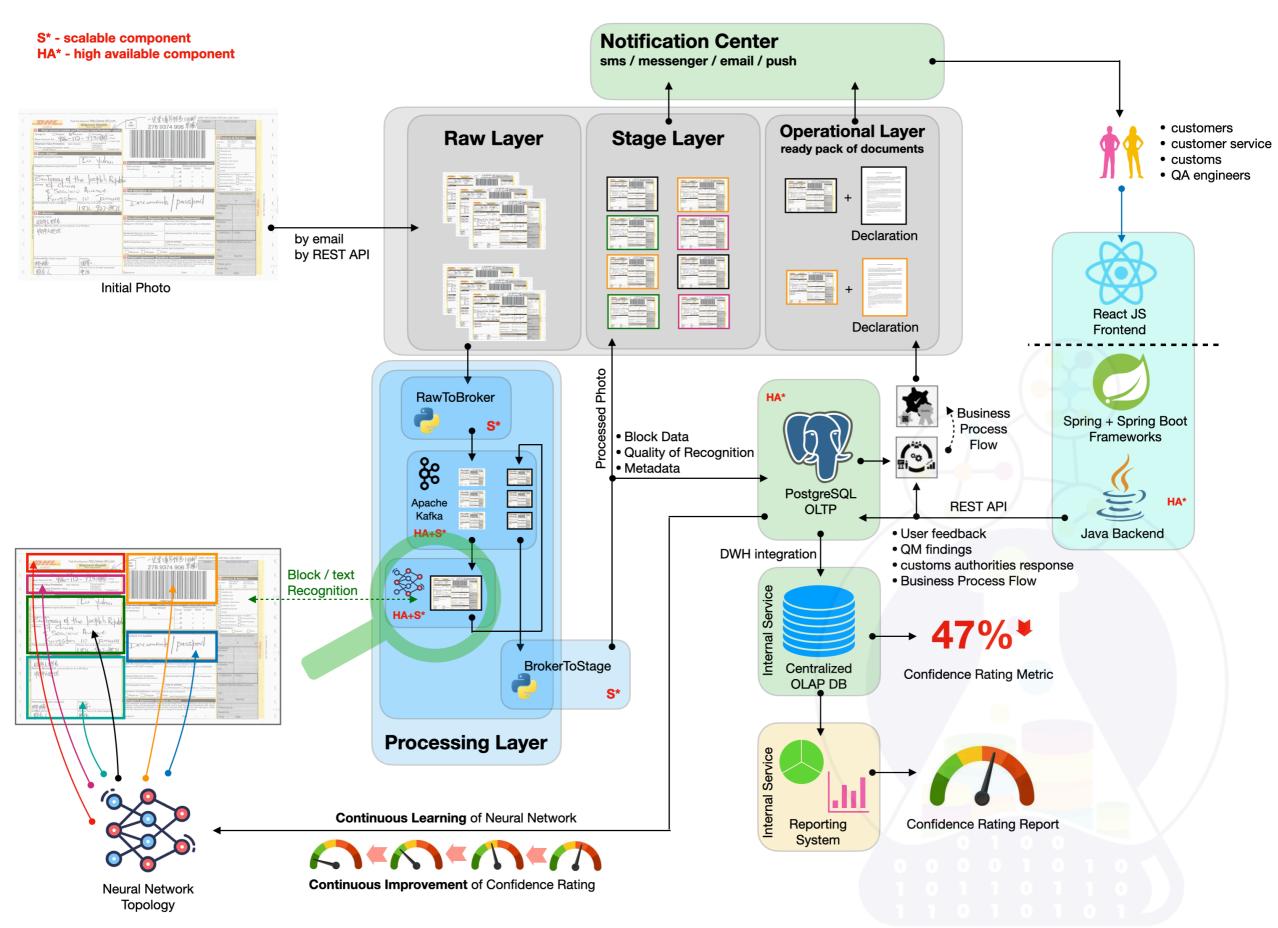


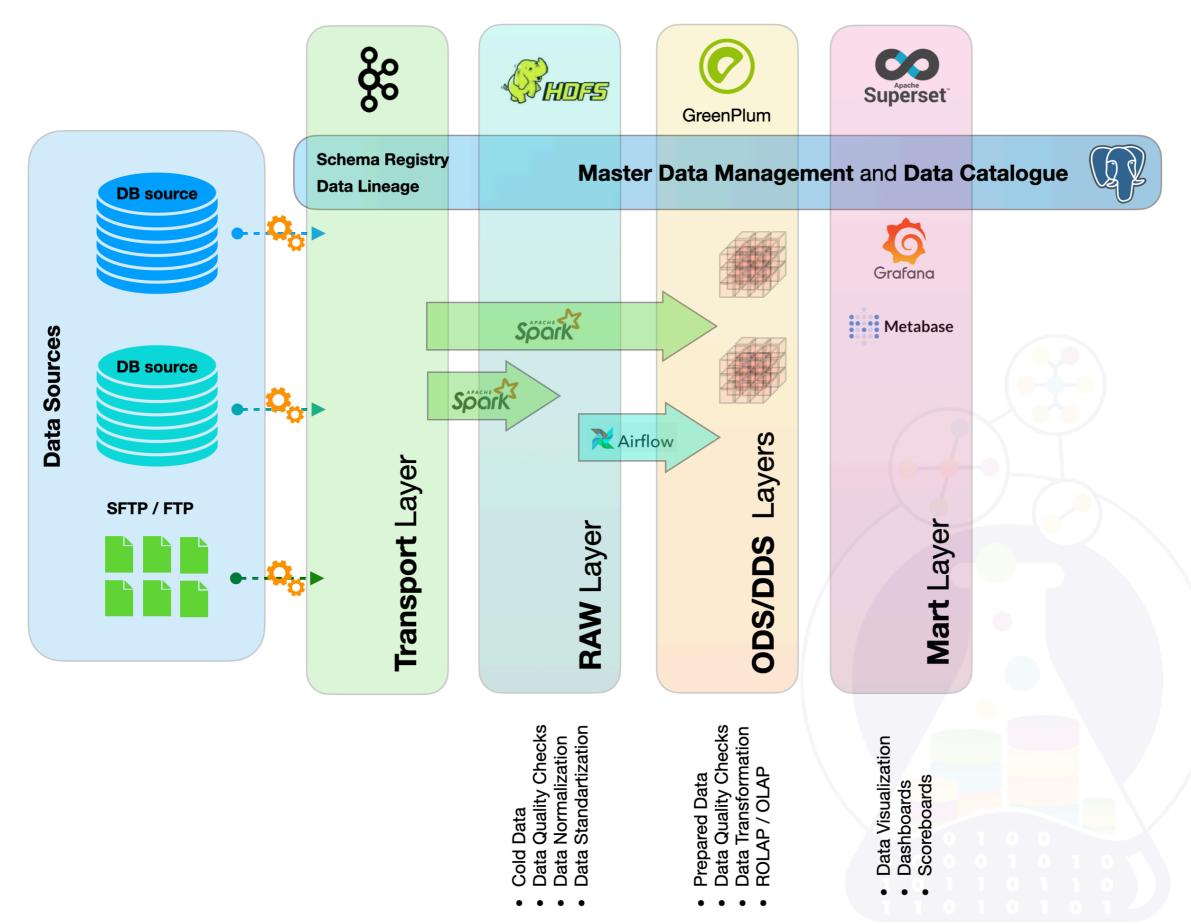


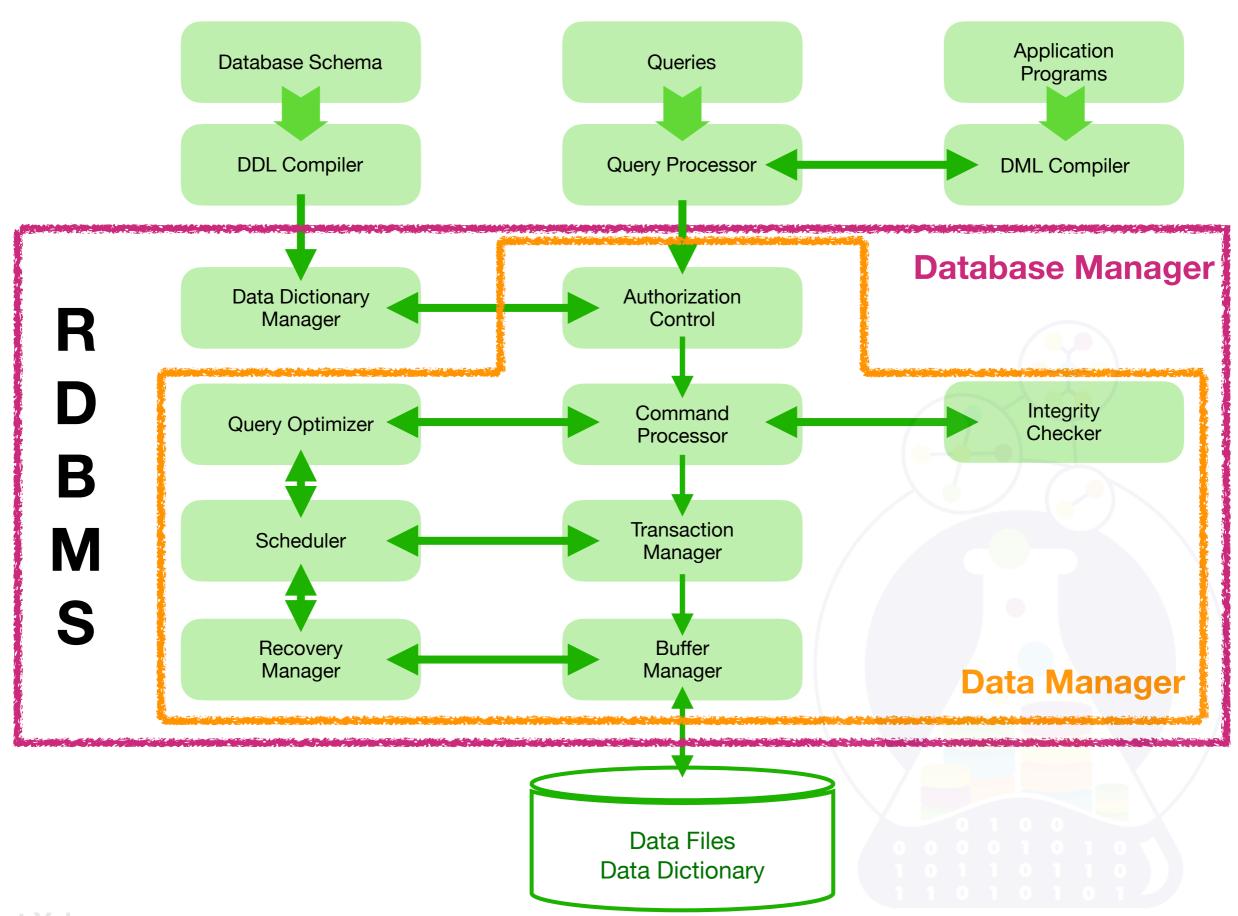




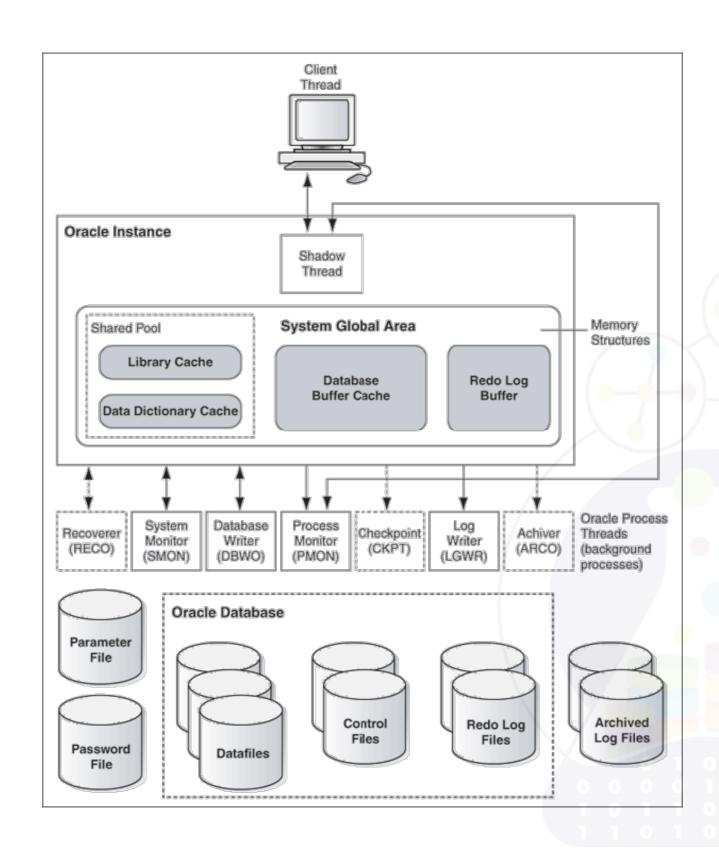


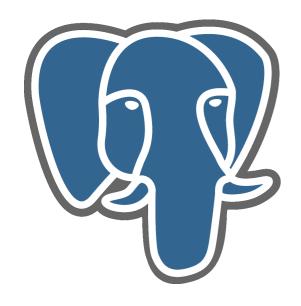


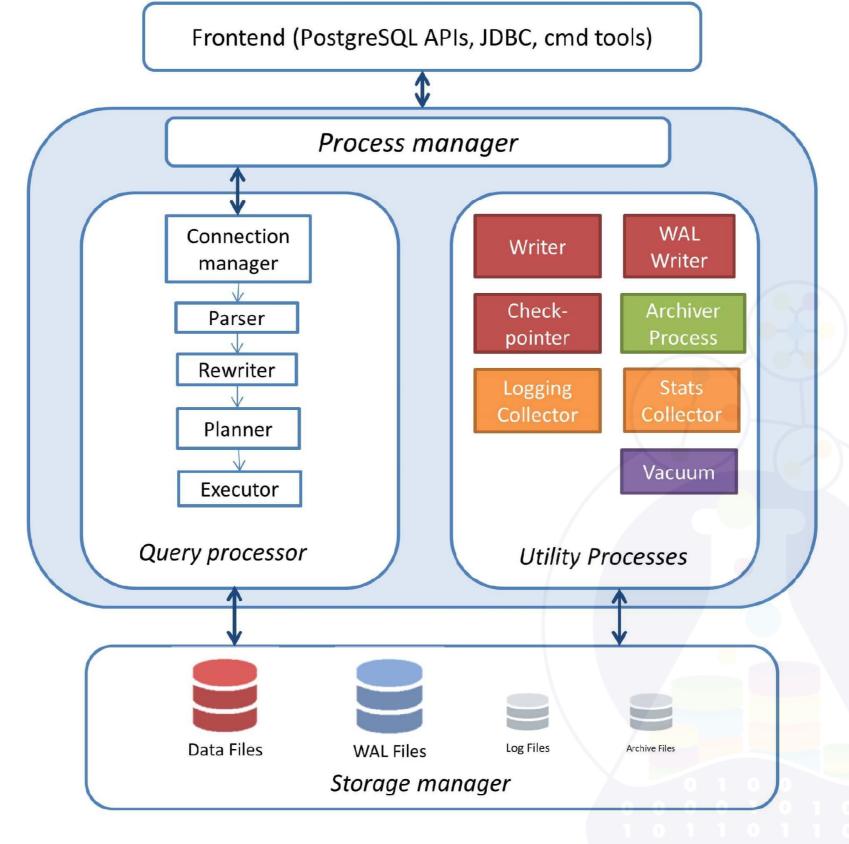




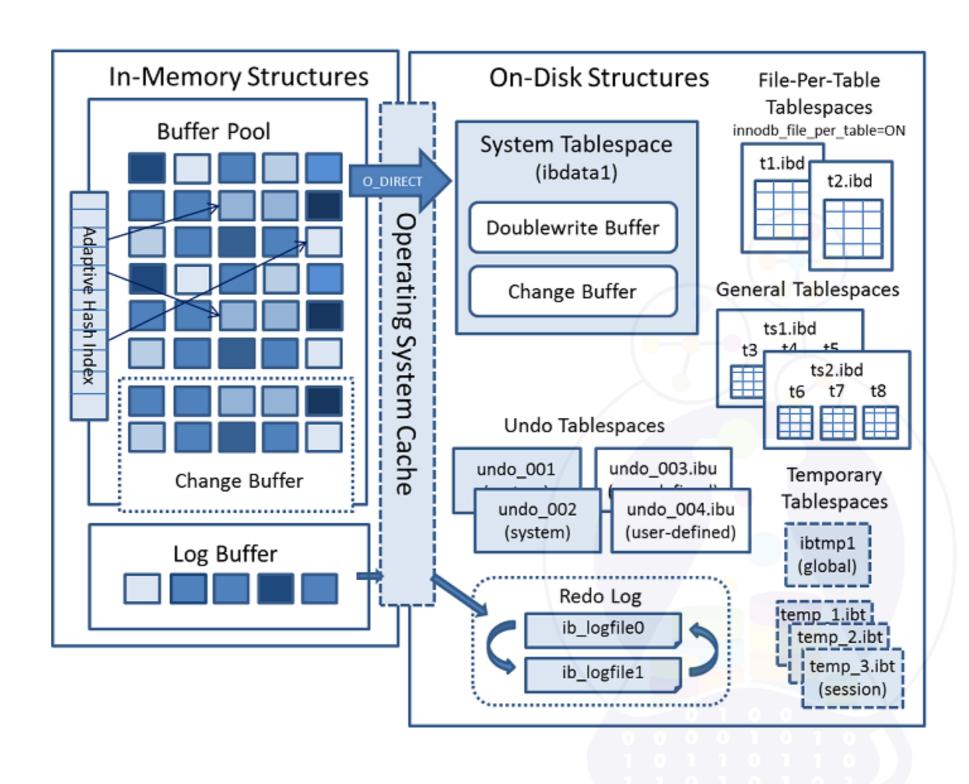
ORACLE



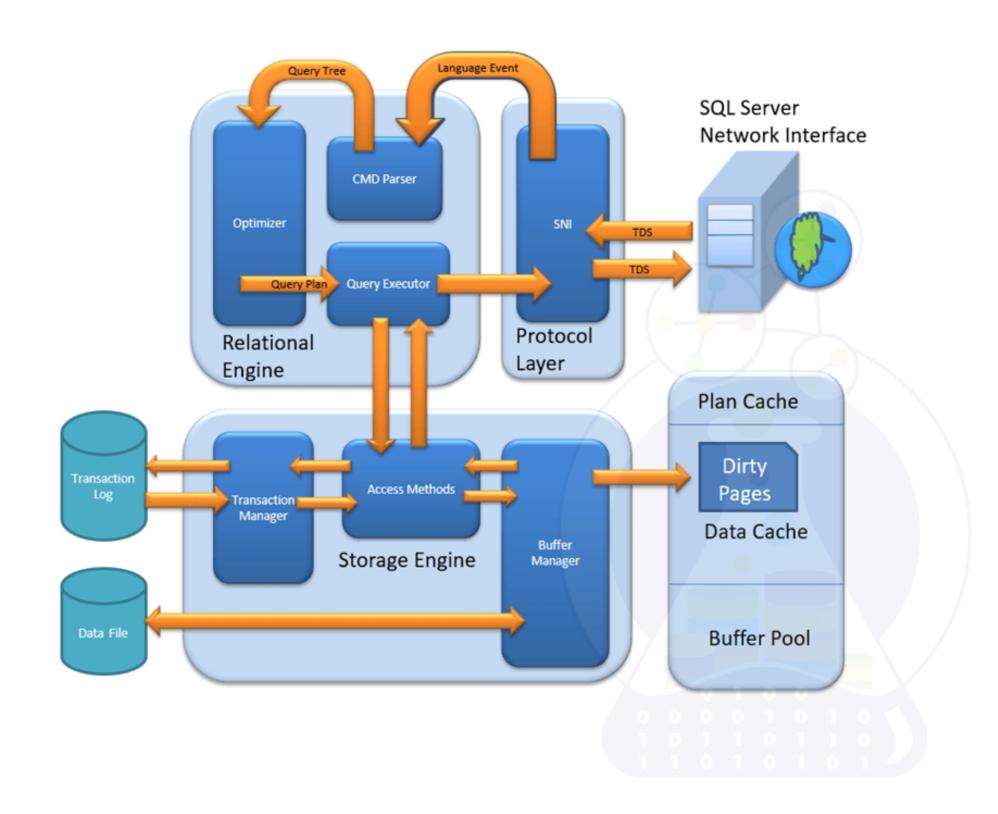












COMMIT;



