Распределенные системы (ФКН ВШЭ, 2024)

1. Введение

Сухорослов Олег Викторович 09.09.2024

План лекции

- О курсе
- Распределенные системы
 - Определение
 - Области применения и примеры
 - Требования и свойства
 - Отличия и особенности
 - Типовые задачи

О курсе

Вводный курс по распределенным системам (РС)

- разновидности РС, их особенности, предъявляемые требования
- принципы реализации РС, типовые задачи и способы их решения
- технологии и практические навыки разработки РС

Специализация "Распределенные системы"

- Дополнительный материал в виде статей на НИС-е
- Более глубокое погружение на последующих курсах

Темы

- Взаимодействие между процессами в РС
- Протокол HTTP и веб-сервисы
- Групповые взаимодействия и рассылка
- Непрямое взаимодействие
- Обнаружение отказов
- Именование и поиск
- Масштабирование
- Репликация данных и согласованность
- Время, часы и порядок событий
- Консенсус и связанные задачи
- Параллельная обработка
- Безопасность
- Устойчивость к произвольным отказам

Организация

- Занятия
- Домашние задания
 - 10 заданий со сроком 1-2 недели
- Экзамены
 - (Э1) Промежуточный в середине курса
 - (Э2) Итоговый в конце курса
- Оценка: 0.6 ДЗ + 0.2 Э1 + 0.2 Э2
 - Возможен автомат, если Д3 ≥ 8 и Э1 ≥ 8
- Полезные ссылки
 - См. страничку курса на вики ФКН
 - Канал и чат, репозиторий с материалами курса, таблица с оценками...

Вопросы?

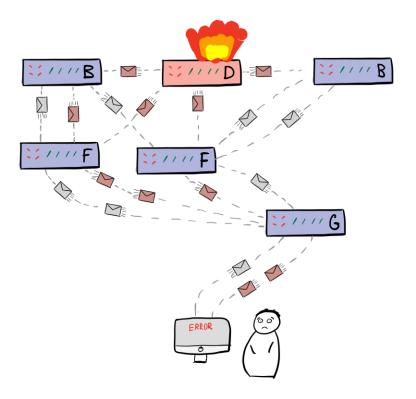
Распределенная система

Что это?

"A distributed system is one in which the failure of a computer you didn't even know existed can render your own computer unusable."

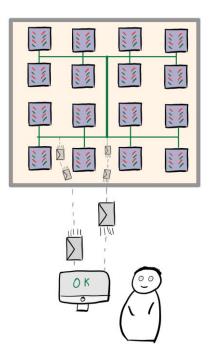
Leslie Lamport (1987)

https://www.microsoft.com/en-us/research/publication/distribution/



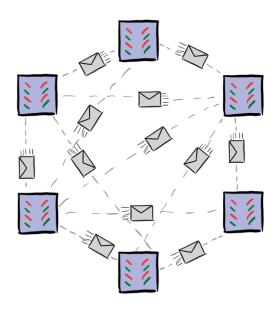
"A distributed system is a collection of autonomous computing elements that appears to its users as a single coherent system."

van Steen, Tanenbaum. Distributed Systems: Principles and Paradigms

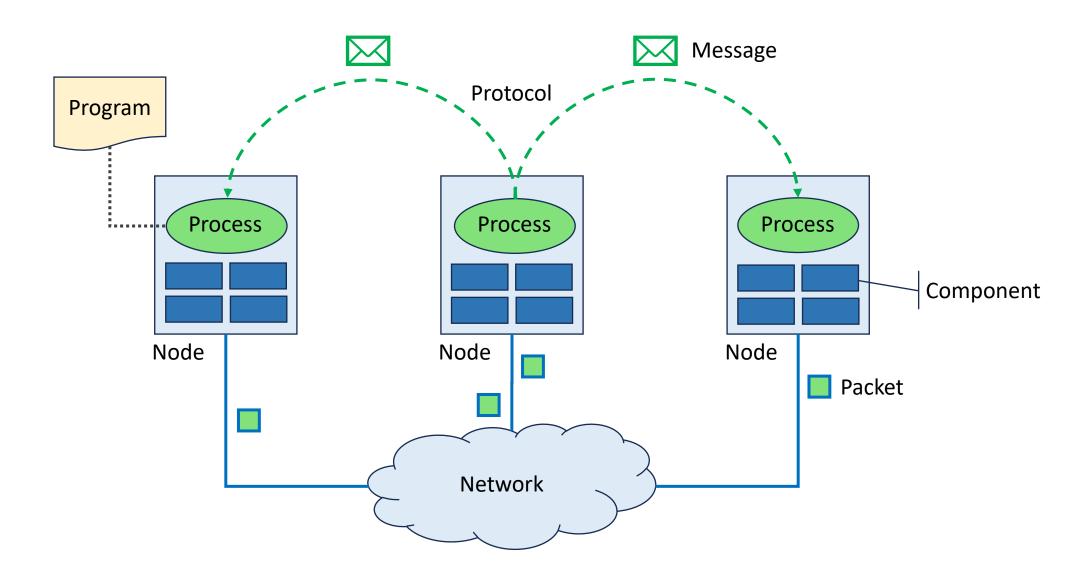


"We define a distributed system as one in which hardware or software components located at networked computers communicate and coordinate their actions only by passing messages."

Coulouris et al. Distributed Systems: Concepts and Design.



Определение 4 (базовые понятия)



Определение 4 (базовые понятия)

- A program is the code you write
- A process is what you get when you run it
- A **message** is used to communicate between processes
- A packet is a fragment of a message that might travel on a wire
- A **protocol** is a formal description of message formats and the rules that processes must follow in order to exchange those messages
- A node is a computer where a process is running
- A network is the infrastructure that links nodes, and consists of routers which are connected by communication links
- A **component** can be a process or any piece of hardware required to run a process, support communications between processes, store data, etc.

"A distributed system is an application that executes a collection of protocols to coordinate the actions of multiple processes on a network, such that all components cooperate together to perform a single or small set of related tasks."

Introduction to Distributed System Design, Google

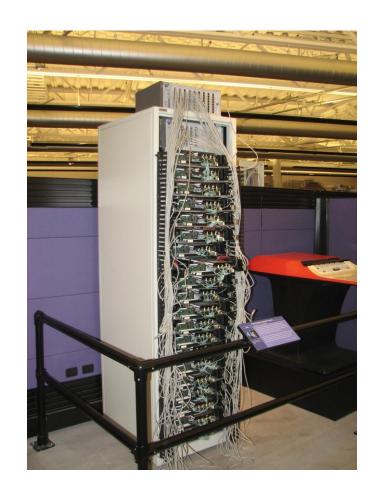
Распределенная система

- С аппаратной точки зрения: совокупность автономных узлов, связанных сетью
 - Функционируют независимо, нет привычных разделяемых ресурсов (часы, память)
 - Могут быть географически распределены, иметь отличающиеся характеристики
 - Подвержены (частичным) отказам, как и сеть между ними
- С программной точки зрения: совокупность независимых процессов, взаимодействующих посредством передачи сообщений
 - Процессы выполняются на различных узлах
 - Каждый процесс имеет собственное состояние
 - Процессы не имеют прямого доступа к состояниям других процессов
 - Сообщения могут теряться, переупорядочиваться и дублироваться

Зачем нужны такие системы?

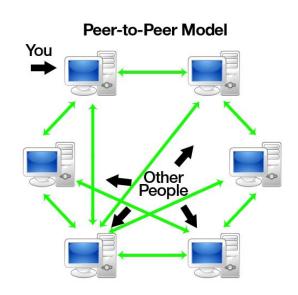
Применение распределенных систем

- Увеличение производительности
 - Решение сложных вычислительных задач
 - Обслуживание большого количества клиентов
 - Хранение и обработка больших объемов данных
- Доступность и отказоустойчивость
 - Устойчивость к отказам за счет избыточности



Применение распределенных систем

- Совместное использование ресурсов
 - Клиент-сервер, peer-to-peer, вычислительный кластер
 - Поддерживать единую систему дешевле,
 чем множество независимых
- Коммуникация и координация
 - Пользователи и узлы географически распределены
- Уменьшение задержки при обслуживании географически распределенных пользователей
 - Размещение данных как можно ближе к пользователям



Современные системы

- Email, обмен сообщениями
- Интернет-банк
- Веб-поиск
- Онлайн-редактор документов
- Социальная сеть
- Хранилище данных
- Грид-инфраструктура
- Облако
- Сеть доставки контента, онлайн-кинотеатр
- Файлообменная сеть, криптовалюта



Современные системы

- Высокопроизводительные
- Высоконагруженные
- Высокодоступные
- Масштабируемые
- Децентрализованные
- Гибкие

== Распределенные

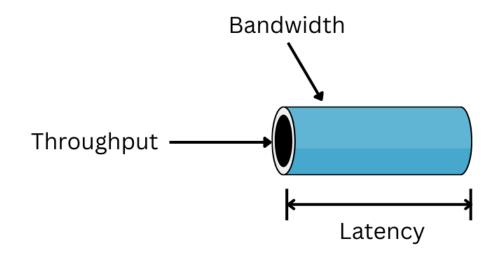


Нефункциональные требования

- Производительность
- Масштабируемость
- Надежность
- Доступность
- Отказоустойчивость
- Безопасность
- Согласованность
- Прозрачность
- Удобство сопровождения

Производительность (Performance)

- Показатели производительности
 - Задержка (latency): время обработки запроса, время ожидания ответа
 - Пропускная способность (throughput): число обрабатываемых запросов/данных в единицу времени
 - Качество обслуживания, битрейт, доля пропущенных кадров потокового видео...
- Разные показатели могут конфликтовать друг с другом



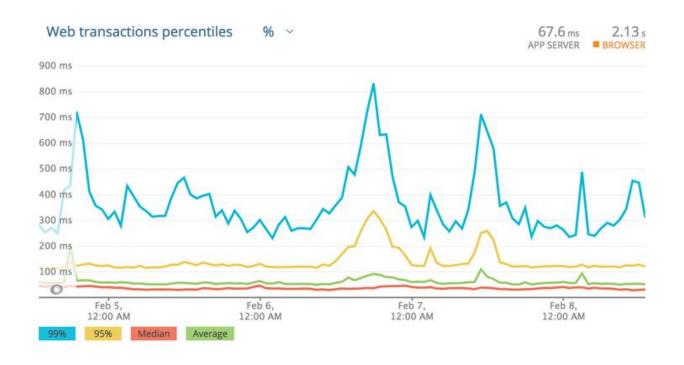
Оценка производительности

Type	RAM	D B D D D D D D D D D D D D D D D D D D	HDD	Data centez	
Latence	100 ns	10 HS	l ms	l ms	100 ms
Throughput	100 6B/s	GB/s	100 MB/s	6B/s	10 MB/S

<u>Latency Numbers Every Programmer Should Know</u>

Измерение производительности

- Средних значений недостаточно, важны также перцентили
- Производительность должна быть предсказуемой и лежать в допустимом интервале



Масштабируемость (Scalability)

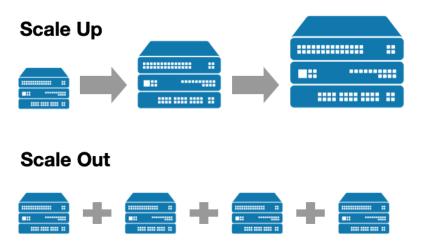
Способность системы "расти" в некотором измерении без потери производительности и других характеристик, а также без необходимости изменять реализацию

- Возможные измерения: число узлов, пользователей, запросов, организаций, территория развертывания
- Разновидности: нагрузочная, географическая, административная



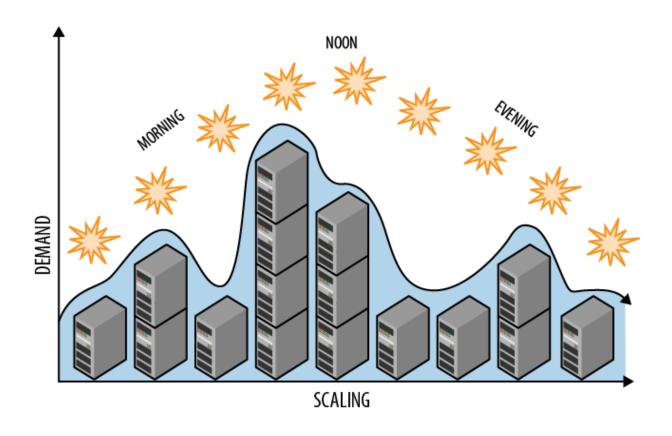
Нагрузочная масштабируемость

- Способность системы увеличивать свою производительность при увеличении нагрузки путем замены или добавления аппаратных средств
- Параметры, описывающие нагрузку
 - Число запросов в секунду, число активных пользователей, соотношение операций чтения и записи...
- Подходы
 - вертикальное масштабирование (scale up)
 - горизонтальное масштабирование (scale out)



Эластичность

Автоматическое масштабирование ресурсов под текущую нагрузку



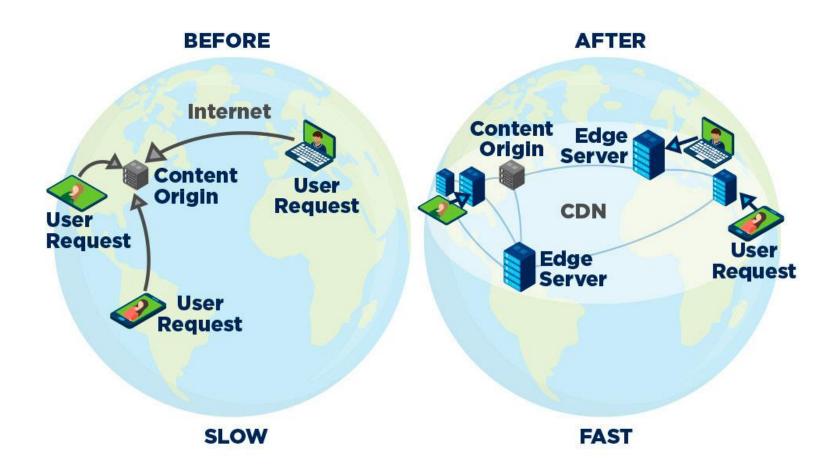
Географическая масштабируемость

Способность системы сохранять требуемые характеристики (например, производительность) при территориальном разнесении ее компонентов

		Barcelona *	Paris *	Tokyo *	Toronto *	Washington *
Amsterdam	*	• 32.261ms	• 10.548ms	• 247.928ms	92.134ms	• 83.94ms
Auckland	*	• 260.975ms	• 275.071ms	• 198.422ms	• 187.308ms	• 214.29ms
Copenhagen	*	• 39.605ms	• 23.809ms	• 233.871ms	• 107.62ms	• 103.205ms
Dallas	×	• 133.646ms	• 113.981ms	• 146.888ms	• 45.877ms	• 37.964ms
Frankfurt	*	• 24.933ms	• 10.728ms	• 221.853ms	94.884ms	• 97.392ms
London	×	• 29.842ms	• 8.224ms	• 218.565ms	• 92.374ms	• 78ms
Los Angeles	*	• 157.134ms	• 144.735ms	• 114.896ms	• 78.137ms	• 63.333ms
Moscow	*	• 67.861ms	• 50.043ms	• 278.057ms	• 132.542ms	• 137.487ms
New York	×	• 106.043ms	• 73.134ms	• 176.005ms	• 21.74ms	• 8.432ms
Paris	*	• 22.62ms	_	• 234.953ms	• 91.149ms	• 82.149ms
Stockholm	*	• 54.971ms	• 32.158ms	• 246.37ms	• 112.309ms	• 108.417ms
Tokyo	×	• 279.284ms	• 234.991ms	_	• 178.581ms	• 170.332ms

https://wondernetwork.com/pings

Content Delivery Network (CDN)

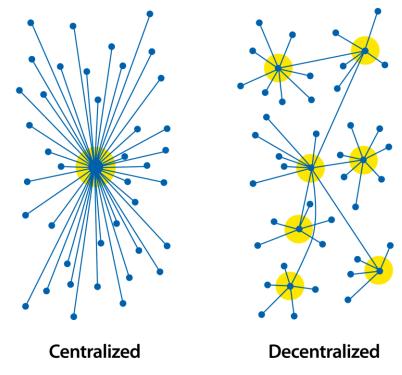


https://www.limelight.com/resources/white-paper/5-things-multi-cdn-strategy/

Административная масштабируемость

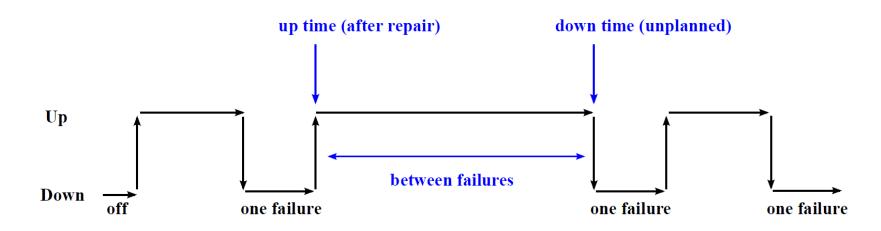
• Возможность системы функционировать на базе произвольного количества независимых владельцев, обслуживающих части системы и предоставляющих ресурсы в рамках системы

• Примеры: peer-to-peer, файлообменные сети, Биткойн, IPFS, грид-инфраструктуры



Надежность (Reliability)

- Способность системы сохранять работоспособное состояние (не отказывать) в течение некоторого промежутка времени
- Характеризуется с помощью средней продолжительности работы между отказами (mean time between failures, MTBF)



Time Between Failures = { down time - up time}

Какие отказы бывают в РС?

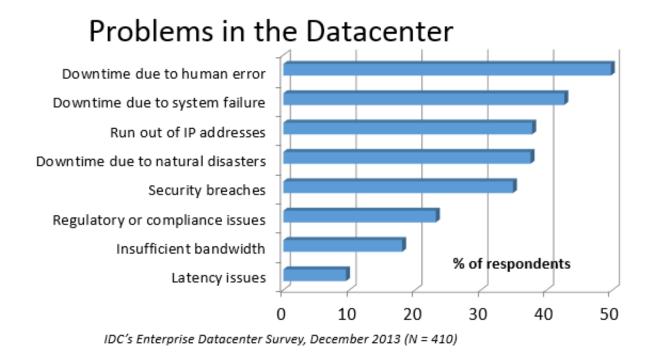
Typical first year for a new cluster:

- ~0.5 overheating (power down most machines in <5 mins, ~1-2 days to recover)
- ~1 PDU failure (~500-1000 machines suddenly disappear, ~6 hours to come back)
- ~1 rack-move (plenty of warning, ~500-1000 machines powered down, ~6 hours)
- ~1 network rewiring (rolling ~5% of machines down over 2-day span)
- ~20 rack failures (40-80 machines instantly disappear, 1-6 hours to get back)
- ~5 racks go wonky (40-80 machines see 50% packetloss)
- ~8 network maintenances (4 might cause ~30-minute random connectivity losses)
- ~12 router reloads (takes out DNS and external vips for a couple minutes)
- ~3 router failures (have to immediately pull traffic for an hour)
- ~dozens of minor 30-second blips for dns
- ~1000 individual machine failures
- ~thousands of hard drive failures

slow disks, bad memory, misconfigured machines, flaky machines, etc.

Long distance links: wild dogs, sharks, dead horses, drunken hunters, etc.

Причины отказов



- What can we learn from four years of data center hardware failures? (slides)
- The Network is Reliable: An informal survey of real-world communications failures
- Reading postmortems + collection of postmortems

Доступность (Availability)

Система доступна, когда пользователи могут взаимодействовать с системой, получать требуемые сервисы, корректные ответы и т.д.

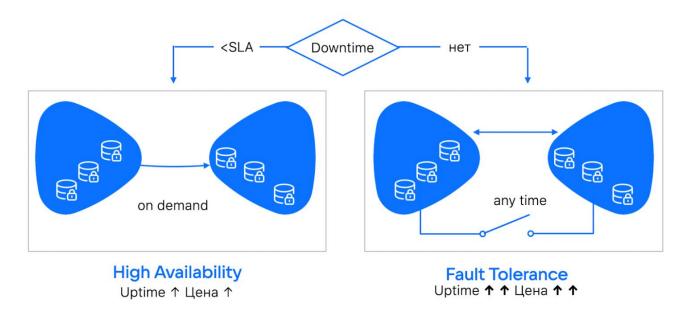
- Доступность часто измеряется как процент времени, когда система доступна
- Причины недоступности: отказы, ошибки, обновление ПО, технические работы...
- Время восстановления после отказов (mean time to repair, MTTR)
- Availability = (1 MTTR/MTBF) * 100%

Availability %	Downtime/year	Downtime/month	Downtime/week	Downtime/day
90.0% (one 9)	36.53 days	73.05 hours	16.8 hours	2.4 hours
99.0% (two 9s)	3.65 days	7.31 hours	1.68 hours	14.4 minutes
99.9% (three 9s)	8.77 hours	43.83 minutes	10.08 minutes	1.44 minutes
99.99% (four 9s)	52.6 minutes	4.38 minutes	1.01 minutes	8.64 seconds
99.999% (five 9s)	5.25 minutes	26.3 seconds	6.05 seconds	864 ms
99.9999% (six 9s)	31.56 seconds	2.63 seconds	604.8 ms	86.4 ms

Отказоустойчивость (Fault-Tolerance)

Способность системы продолжать нормально функционировать после отказа одного или нескольких её компонентов

- Подразумевает 100% доступность, обходится дороже высокой доступности
- Имеет определенные пределы (например, отказ менее половины узлов)



Обеспечение отказоустойчивости

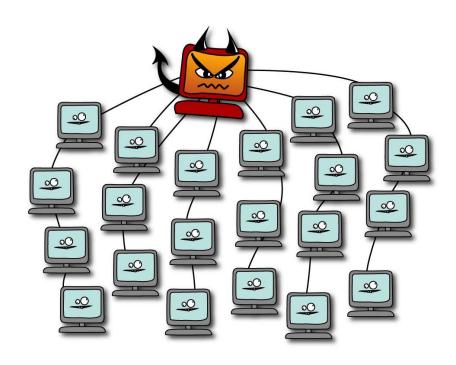
- Исключение единых точек отказа (single points of failure)
- Избыточность на аппаратном уровне, репликация состояния
- Обнаружение и обработка отказов на программном уровне
- Восстановление отказавших компонентов
- Прогнозирование и предотвращение отказов

Особенности отказов в РС

- Процесс А отправил запрос процессу В, но не получил ответа
- Что это значит?
 - Запрос потерялся и не дошел до В
 - Запрос дошел до В, но В пока не успел его обработать
 - Запрос дошел до В, но В упал, не успев обработать его
 - Запрос дошел до В, но В его просто проигнорировал
 - Запрос дошел до В и был обработан, но ответ пока не дошел до А
 - Запрос дошел до В и был обработан, но ответ потерялся при доставке
- Нельзя отличить отказ сети от отказа узла или процесса
- Стажёр Вася и его истории об идемпотентности АРІ

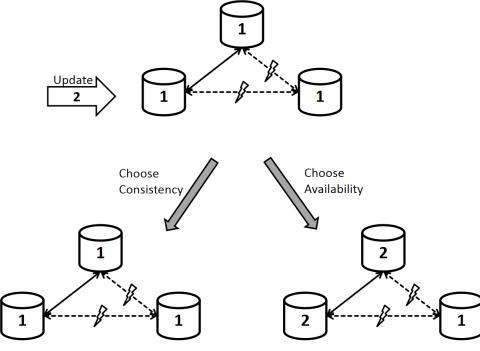
Безопасность

- Предотвращение возможных угроз
 - Утечка, фальсификация, вандализм...
- Защита от атак
 - Подслушивание, подмена, повтор, DDoS...
- Базовые требования
 - Конфиденциальность
 - Целостность
 - Аутентификация
 - Невозможность отказа
 - Авторизация



Согласованность (Consistency)

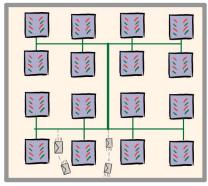
- Модель согласованности определяет гарантии, которые система предоставляет клиентам на операции с хранимыми в ней данными
 - Пример: при чтении всегда возвращается последнее записанное значение
- Как обеспечить если в системе есть несколько реплик (копий) данных и одновременно работающих клиентов?
 - Чем сильнее гарантии, тем сложнее и дороже их обеспечивать
 - Компромисс между согласованностью и доступностью

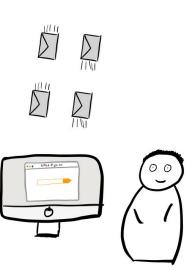


Прозрачность

Способность системы скрывать от пользователей и приложений свою распределенную природу, то есть делать "прозрачным" физическое распределение процессов и ресурсов

- Прозрачность доступа, местоположения, репликации, одновременного доступа, отказов, масштабирования ...
- Обеспечить полную прозрачность (иллюзию работы с нераспределенной системой), не жертвуя другими свойствами, крайне сложно
- Стоит ли скрывать распределенность системы?





Удобство сопровождения (Maintainability)

- Есть ли удобный мониторинг системы и подробное логирование?
- Насколько быстро можно диагностировать и устранить проблему?
- Можно ли выполнять обновления системы без downtime?
- Можно ли отключить часть машин и продолжать работать?
- Насколько быстро система восстанавливается после полной остановки?
- Насколько легко можно проводить расширение системы?
- Насколько легко понять как устроена и работает система?
- Можно ли адаптировать систему под меняющиеся требования?

Реализация распределенных систем

"Distributed systems need radically different software than centralized systems do." (A. Tannenbaum)

Отличия от обычных систем

Классический Распределенный алгоритм

Последовательное Параллельное исполнение (concurrency)

Полная Частичная информация (нет глобальных часов)

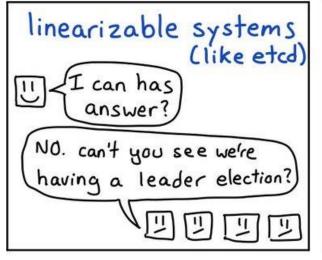
Отсутствуют Присутствуют независимые отказы частей системы

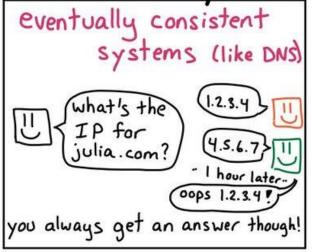
Сложность C(#Ор) C(#Ор, #Comm)

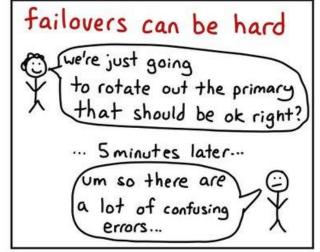


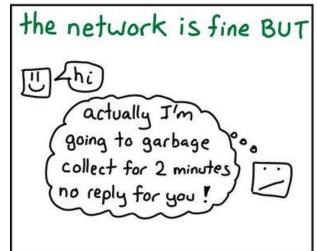
scenes from distributed systems

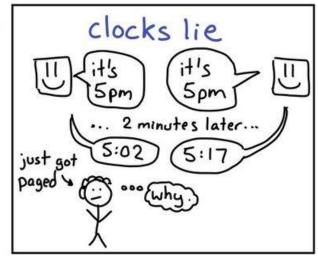
JULIA EVANS @bork

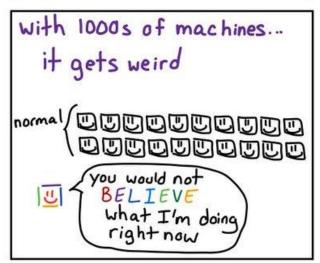












Distributed Computing

- Раздел компьютерных наук, изучающий распределенные системы
 - Теоретические модели РС, типовые задачи, распределенные алгоритмы
- Применение распределенных систем для решения трудоемких вычислительных задач
 - Разновидность параллельных вычислений

Типовые задачи

"There are only two hard problems in distributed systems: 2. Exactly-once delivery 1. Guaranteed order of messages 2. Exactly-once delivery" (Mathias Verraes)

Типовые задачи

- Взаимодействие между процессами (в паре или группе)
- Обнаружение отказов и учёт участников
- Именование, поиск и распространение информации
- Масштабирование, балансировка нагрузки
- Репликация данных, обеспечение согласованности
- Упорядочивание событий, обнаружение конфликтов
- Координация процессов (взаимное исключение, выборы лидера, консенсус...)
- Организация параллельной обработки запросов и данных
- Обеспечение безопасности и устойчивости к произвольным отказам

Материалы

- <u>Distributed Systems: Principles and Paradigms</u> (глава 1)
- Designing Data-Intensive Applications (глава 1)
- Why Do We Need Distributed Systems?
- Why Are Distributed Systems So Hard?
- Fallacies of Distributed Computing Explained
- Lessons and Advice from Building Large Distributed Systems