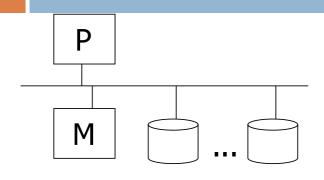
BANCOS DE DADOS DISTRIBUÍDOS

A ALTERNATIVA CORRETA AO BLOCKCHAIN QUANDO NÃO HÁ CONSENSO DISTRIBUÍDO

Prof. Dr. Bruno de Carvalho Albertini Curso Blockchain Developer

Bancos de Dados Centralizado



Software:

Application
SQL Front End
Query Processor
Transaction Proc.
File Access

Simplificações:

- Front end único
- Só um local para manter dados, locks, etc.
- Se o servidor falhar...

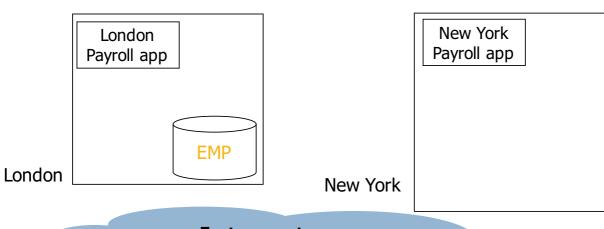
- Replicação: usar múltiplas cópias do banco de dados (réplicas) para aumentar a disponibilidade e o desempenho
- Problemas
 - Desempenho inferior: as atualizações devem ser realizadas em todas as réplicas sincronamente
 - Indisponibilidade: alguns algoritmos precisam que quase todas as réplicas estejam "vivas" para operarem

Por que precisamos de sistemas distribuídos?

- Imagine uma empresa global com escritórios em 7 países
- Dados dos empregados
 - EMP(ENO, NAME, TITLE, SALARY, ...)
- Onde essa tabela deve ser mantida?

Padrão de acesso aos dados

- Na maioria das vezes, os dados dos empregados são acessados no país onde o empregado trabalha
 - E.g., folha de pagamento, benefícios, etc.
 - Periodicamente, a matriz quer um relatório consolidado
 - E.g., pagamento de PL global



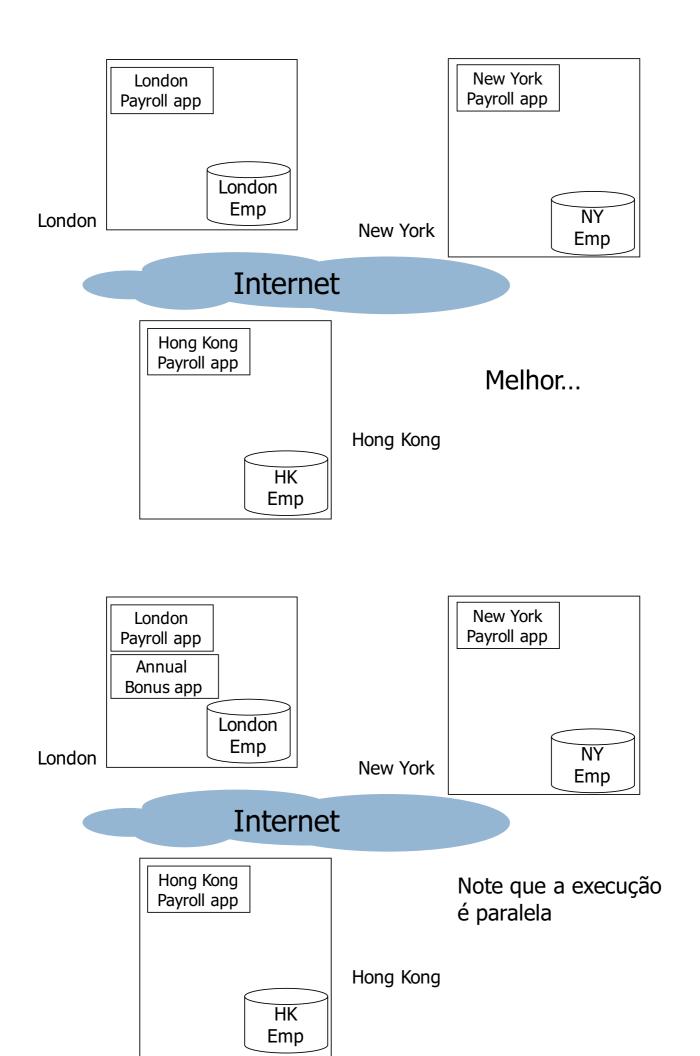
Internet

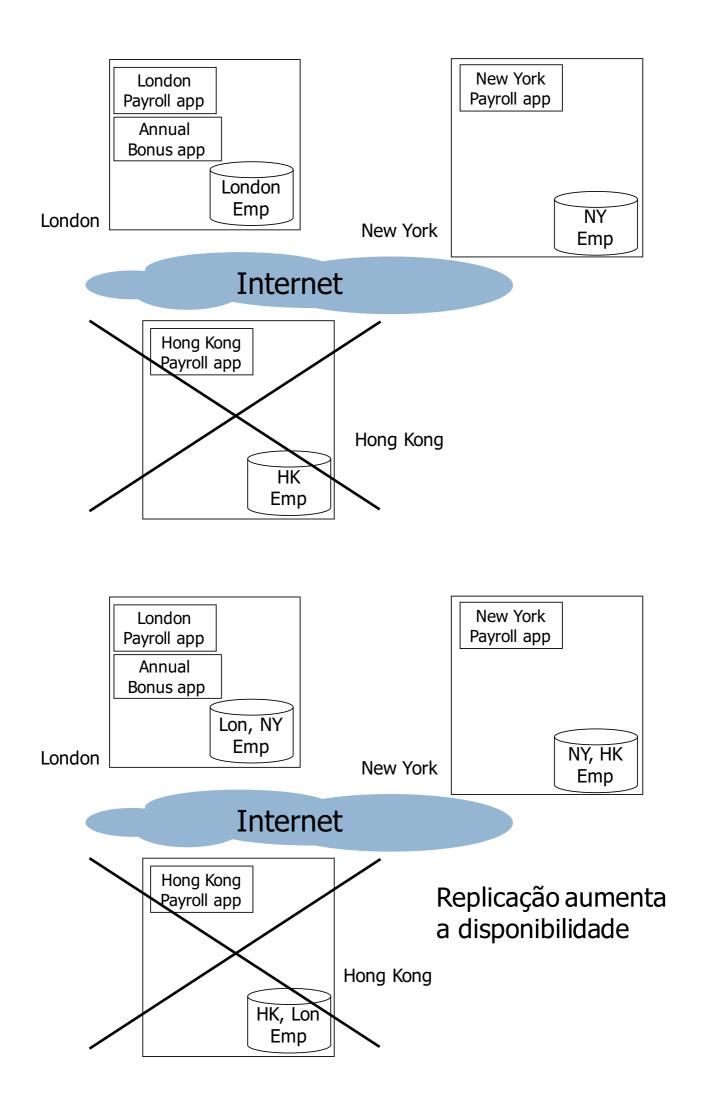
Hong Kong Payroll app

Hong

Problem: NY e HK apps serão lentas!

Hong Kong





Definições

- **BD Distribuído:** Um único DB lógico espalhado fisicamente em diversos nós conectados de alguma forma
- DB Descentralizado: Uma coleção de DBs independentes (não necessariamente conectados)

Não é a mesma coisa!!!

Bancos Distribuídos

Homogêneos

- Todos na rede tem o mesmo software
- Conhecem uns aos outros e concordam com o que fazem
- Aparenta ser um sistema monousuário

Heterogêneos

- Cada um na rede pode ter um SW
 - Armazenam de maneira diferente
 - Processam pedidos de processmento diferentemente
- Pode ser que um usuário não saiba da existência do outro

BC: heterogênea por natureza, na concepção!

Figure 13-1 – Distributed database environments (adapted from Bell and Grimson, 1992)

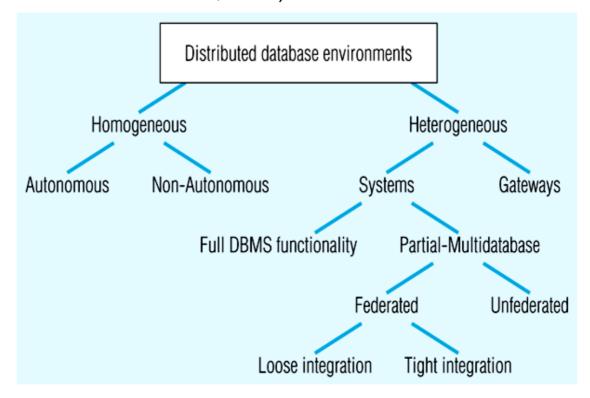


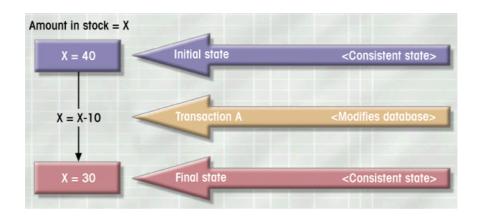
Table 13-1: Distributed Design Strategies

Table 13-1 Comparison of Distributed Database Design Strategies

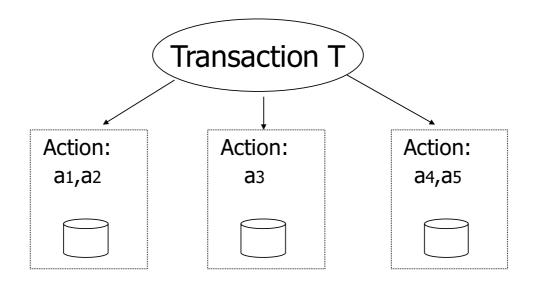
Strategy	Reliability	Expandability	Communications Overhead	Manageability	Data Consistency
Centralized	POOR: Highly dependent on central server	POOR: Limitations are barriers to performance	VERY HIGH: High traffic to one site	VERY GOOD: One, monolithic site requires little coordination	EXCELLENT: All users always have same data
Replicated with snapshots	GOOD: Redundancy and tolerated delays	VERY GOOD: Cost of additional copies may be less than linear	LOW to MEDIUM: Not constant, but periodic snapshots can cause bursts of network traffic	VERY GOOD: Each copy is like every other one	MEDIUM: Fine as long as delays are tolerated by business needs
Synchronized replication	EXCELLENT: Redundancy and minimal delays	VERY GOOD: Cost of additional copies may be low and synchronization work only linear	MEDIUM: Messages are constant, but some delays are tolerated	MEDIUM: Collisions add some complexity to manageability	MEDIUM to VERY GOOD: Close to precise consistency
Integrated partitions	VERY GOOD: Effective use of partitioning and redundancy	VERY GOOD: New nodes get only data they need without changes in overall database design	LOW to MEDIUM: Most queries are local but queries which require data from multiple sites can cause a temporary load	DIFFICULT: Especially difficult for queries that need data from distributed tables, and updates must be tightly coordinated	VERY POOR: Considerable effort, and inconsistencies not tolerated
Decentralized with independent partitions	GOOD: Depends on only local database availability	GOOD: New sites independent of existing ones	LOW: Little if any need to pass data or queries across the network (if one exists)	VERY GOOD: Easy for each site, until there is a need to share data across sites	LOW: No guarantees of consistency, in fact pretty sure of inconsistency

Transações Distribuídas

- Série de passos a serem completados por um DBMS para realizar uma tarefa
- Atômica (ou todos são completados ou nenhum)
- O DB não deve assumir estados intermediários

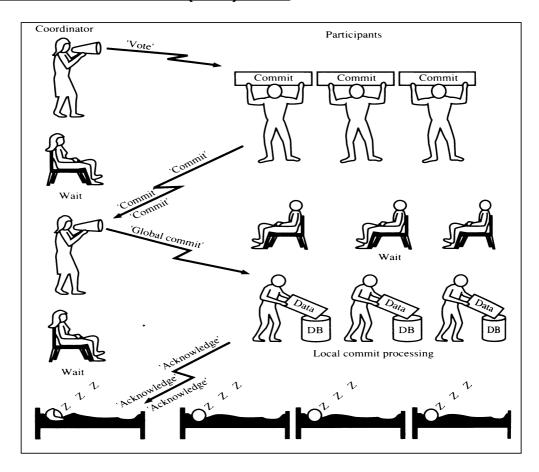


Problema do commit distribuído

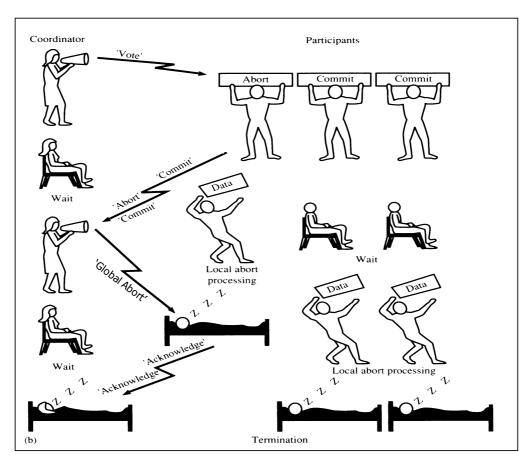


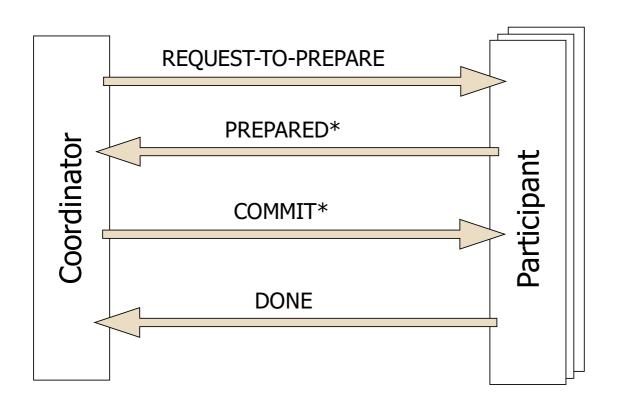
O commit deve ser atômico!

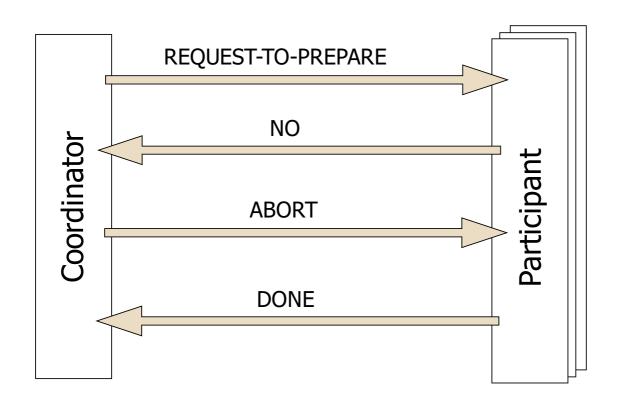
TWO-PHASE COMMIT (2PC) - OK



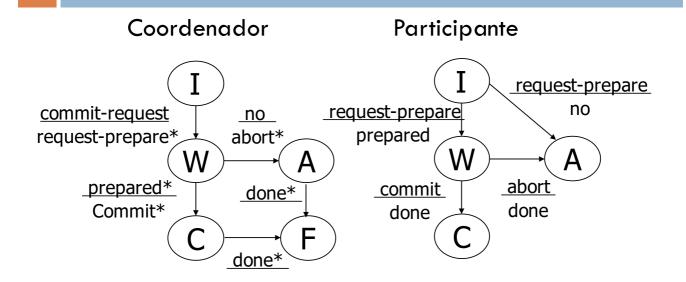
TWO-PHASE COMMIT (2PC) - ABORT







Versão centralizada



Bancos de Dados Comerciais

Todos suportam replicação e atomicidade!

- □ Oracle (>=9)
- □ DB2 (todos)
- □ MSQL (>=2000)
- HSQLDB
- PostgreSQL
- DHT (Kademlia, Tapestry, Cassandra)
- □ NoSQL (Cassandra, ZooKeeper, Ignite, etc)

Comparação vs. BC

- □ Não tem *proof-of-work*
- □ Máquinas devem se conhecer (e link deve ser bom)
- □ Controle de acesso também é replicado
- □ Permite otimizar espaço e processamento
 - Esquemas de replicação híbridos
 - Máquinas cold não fazem processamento
- □ Não resolve o consenso...