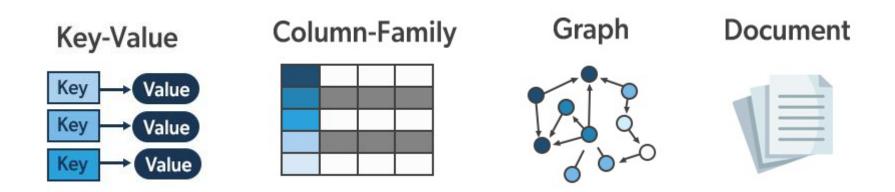
Banco de dados não relacionais



Prof. Me. Ricardo Resende de Mendonça ricardo.mendonca@online.uscs.edu.br



Sobre mim...

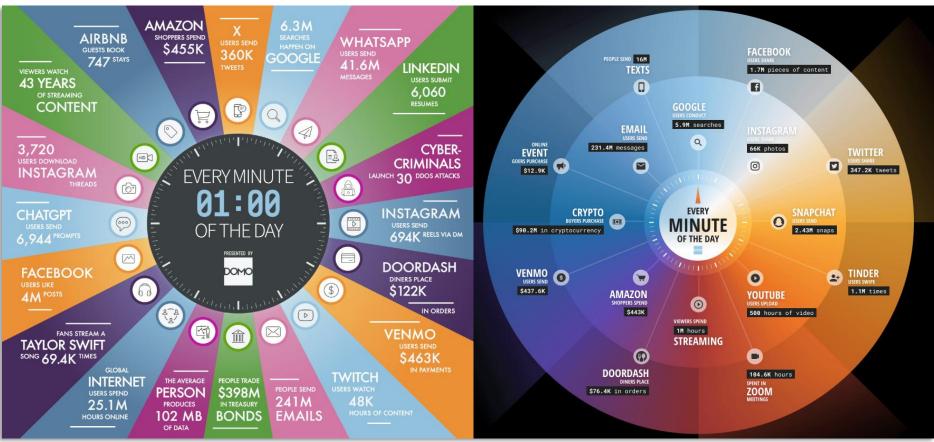
Ricardo Resende de Mendonça

- 25 anos de experiência na área de tecnologia;
- Mestre em Ciência da computação;
- Gerente de TI na empresa Commodity Supplies;
- Professor universitário há 10 anos.





https://www.domo.com/learn/infographic/data-never-sleeps-11



2024 2023





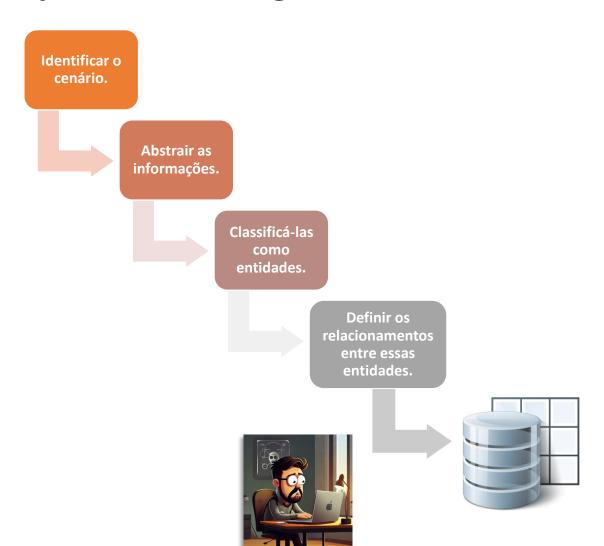
Como processar esse grande volume de dados?







Como processar esse grande volume de dados?







Qual a diferença entre um banco de dados relacional e um não relacional?







Como escolher entre um banco de dados relacional e um não relacional?

















Aquecimento!!!

- a) Cada funcionário é identificado por um número, a ficha cadastral deve permitir o registro do departamento, cargo e salário atribuídos a ele;
- b) Existe uma lista de cargos contendo um número aleatório não sequencial e sua descrição;
- c) Existe uma lista de departamentos contendo um número aleatório não sequencial e sua descrição;
- d) Todo departamento ou cargo atribuído a um funcionário deve estar relacionado nas listas descritas itens b e c;
- e) Deve ser possível registrar quantos números de telefones forem fornecidos pelos funcionários, o registro telefônico deve permitir o registro do ddd, número, observação e tipo de telefone que foi fornecido (Ex: Residencial, Comercial, Celular) sendo essa informação opcional.
- f) Existe uma listagem destes tipos de telefone, contendo um número aleatório e não sequencial





Aquecimento!!!

	#	MIC SHIPTING		NOTA FISCAL DE VENDA AO CONSUMIDOR Modelo 002 Série D	
		BALLERO SOTONS.			
05	DE-		==	1º Via - Destinatário 2º Via - Contabilidade 3º Via - Fixa no Talão Data Limite para Emissão	
	DF:	- CNPJ: AIDF AUTORIZADA PARA ME OU EPP OPTANTE P			
Data	da Em	nissão/	Valor	LINE .	
Nome;	Sim	se Fastacia do Lero Lero			
Endere	ço:	us det bebet, n° 125, Al-baix	- 9		
CPF:	Di 50	Fone:	R 503-SH		
	2400 1000	O ICMS já está incluido no preço da ixo deverão se preenchidas somente a pedido do consun	nidor (Dados relativos ao con		
Código	Quant.	Discriminação	P. Unitário	Preço Total	
0523	10	Serviços de mão de obra	R\$ 600	R\$ 6.000	
03	1	Material de pintura	R\$ 1.580	R\$ 1.580	
		4 t			
			AL R\$		





BD Relacionais

- Os bancos de dados relacionais surgiram a partir do modelo relacional, desenvolvido por Codd em 1970
- São os bancos de dados mais utilizados no mercado.
- Utilizam a linguagem SQL para consulta e manipulação de dados e estruturas de dados
- Implementam as propriedades ACID para transações





Propriedades ACID

- Atomicidade: as transações são atômicas, executam completamente ou não executam.
- Consistência: as transações criam novos estados válidos, ou, em caso de falha, o banco de dados volta para o último estado válido.
- Isolamento: garante que uma transação em andamento não será interferida por outras transações.
- **Durabilidade**: os dados estarão disponíveis na sua forma correta mesmo se o sistema falhar ou reiniciar.





Integridade Referencial

• A integridade referencial garante a acurácia e a consistência dos dados dentro de um relacionamento entre tabelas.

- Isso é feito por meio de uma chave estrangeira, que faz referência a um valor de uma chave primária em outra tabela e a integridade referencial garantirá que esse relacionamento é íntegro (o registro referenciado existe)
- O BD Relacional não permite a inclusão de um registro com um valor no campo chave estrangeira que não exista na outra tabela que está relacionada.





Normalização de Dados

- É um processo que busca otimizar os bancos de dados, além de garantir a maior consistência destes, evitando a duplicação de informações e as dividindo em tabelas de acordo com o tipo de elemento que está sendo armazenado.
- É a regra de "Criar uma tabela para colocar as colunas que possuem valores que se repetem em várias registros diferentes"
- Ou seja, "Criamos uma nova tabela e colocamos chaves estrangeiras para indicar o relacionamento entre a tabela originária e a nova tabela recém criada".
- Desse modo, as tabelas se relacionam por meio do uso de chaves estrangeiras, que garantem a consistência das informações.





BD Centralizados

- Em um banco de dados centralizado, todos os dados são armazenados em um único local.
- Este local pode ser um servidor ou um conjunto de servidores, mas eles são centralmente localizados e gerenciados.
- Há um ponto central de controle, o que facilita a administração dos dados, a implementação de políticas de segurança e a gestão de backups.
- Os usuários e aplicações acessam os dados através de uma rede, mas a fonte de dados é única.





BD Centralizados

- Simplifica o gerenciamento de dados, geralmente oferece bom desempenho para operações de leitura e escrita, e pode ser mais fácil de proteger devido ao seu ponto único de controle.
- Se o servidor central falhar, todos os usuários e aplicações perdem o acesso aos dados.
- Além disso, pode ter problemas de escalabilidade se a quantidade de dados ou o número de usuários crescer significativamente.





BD Descentralizados

- Os dados são distribuídos por vários locais ou nós.
- Cada nó pode operar de forma independente, armazenando uma cópia dos dados ou uma parte dos dados.
- Não existe um ponto único de controle.
- Cada nó pode ser gerenciado independentemente, e as decisões podem ser tomadas localmente.
- Os usuários podem acessar dados de vários locais, o que pode melhorar a redundância e a disponibilidade dos dados.





BD Descentralizados

- Oferece maior resistência a falhas, pois a falha de um nó não necessariamente afeta outros nós.
- Também pode melhorar a escalabilidade, pois novos nós podem ser adicionados à rede para distribuir a carga.
- Pode ser mais complexo de gerenciar, com desafios adicionais em termos de consistência de dados e segurança.
- Em alguns casos, pode haver um comprometimento na velocidade de acesso aos dados devido à necessidade de sincronização entre os nós.





Limitações dos BD Relacional

- Essas características regem os bancos de dados relacionais até os dias de hoje, porém, ao longo dos anos, limitações foram sendo encontradas.
- Principais limitações:
 - o fato de que esses sistemas não foram construídos para aplicações distribuídas;
 - o cruzamento de dados através de joins tende a custar caro em termos de requisitos de hardware necessários;
 - e o modelo de dados disponível é limitado, não havendo muita flexibilidade em casos em que a estrutura de dados não é completamente conhecida.
 - A dificuldade de escalar esses sistemas de forma horizontal, de modo que a escalabilidade vertical (aumento de recursos de hardware) é a opção mais simples tecnicamente, porém é a mais custosa e, em muitos casos, pode envolver a aquisição de hardware proprietário.





- Os bancos de dados não relacionais também são chamados de NoSQL, termo criado em 1998 por Carlo Strozzi para se referir a um banco de dados relacional leve e open source que não utilizava a linguagem SQL.
- A partir daí surgiu alguns bancos de dados não relacionais, capazes de acompanhar a velocidade de crescimento da internet.
- Além de serem capazes de armazenar dados não estruturados e os processar de forma mais rápida.





NoSQL

- Contudo, o termo só ganhou a conotação que tem hoje em 2009, quando Eric Evans e Johan Oskarsson o utilizaram para se referir a bancos de dados não relacionais.
- Ele pode ser interpretado de forma literal como "não SQL" (ausência de linguagem SQL) ou como "Not Only SQL" (Não Apenas SQL).
- Ou seja, os bancos de dados NoSQL são caracterizados pela ausência da linguagem SQL, apesar de alguns deles apresentarem linguagens similares.
- Esses bancos de dados geralmente são open source.
- Têm como característica a ausência de esquema, permitindo a adição de novas colunas de forma livre

- O desafio de se armazenar e processar grandes volumes de dados com formatos diversos levou ao surgimento de bancos de dados NoSQL.
- Para conseguir atender a essas demandas, foi necessário abrir mão de características existentes em bancos de dados relacionais, a fim de dar lugar a outras características mais flexíveis.
- Isso porque lidar com grandes quantidades de dados de forma estável e permitindo que aplicações escalem a um custo baixo significa que características como a integridade garantida através de transações e a flexibilidade na criação de índices e consultas nem sempre serão possíveis.





- Existem casos em que a redução da complexidade do banco de dados pode ser favorável, dispensando mecanismos complexos que garantiriam propriedades ACID que nem sempre são necessárias.
- A perda dessas características dá lugar à capacidade de processar grandes volumes de dados em curtos espaços de tempo.
- Esse é o caso do Google, que é capaz de processar 20 petabytes de dados armazenados no Bigtable através do MapReduce.





- Outra vantagem dessa classe de bancos de dados é que eles foram criados para escalar,
- Ou seja, eles são capazes de responder a mais requisições e comportar volumes maiores de dados por meio da adição de um hardware ou da adição de novas máquinas em um cluster.
- Dessa forma, essas soluções geralmente escalam horizontalmente com maior facilidade e com um hardware padrão (sharding).





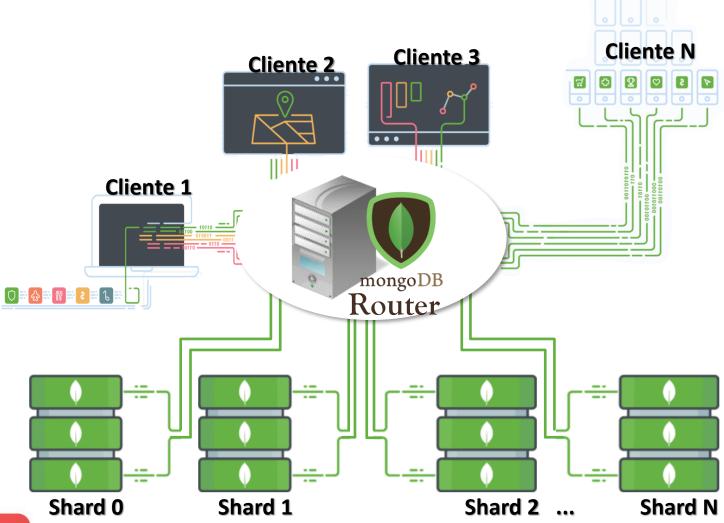
Sharding

- Sharding é o processo de dividir um banco de dados maior em partes menores, cada uma armazenada em um servidor separado.
- Cada "shard" é um banco de dados independente, e coletivamente, eles compõem o banco de dados inteiro.
- Os dados são divididos horizontalmente ou verticalmente. A divisão horizontal, mais comum, significa dividir as linhas de uma tabela entre diferentes shards, enquanto a divisão vertical divide as colunas.





Sharding







Sharding

- Geralmente, a distribuição dos dados é feita com base em uma chave de shard, que determina como os dados são atribuídos a cada shard.
- Essa chave pode ser um ID de usuário, um intervalo de tempo, uma região geográfica, ou qualquer outro critério relevante.
- Essa técnica permite que cada computador seja responsável por uma parcela de todos os dados, aumentando, assim, a capacidade do banco de dados de responder a requisições e de armazenar dados.

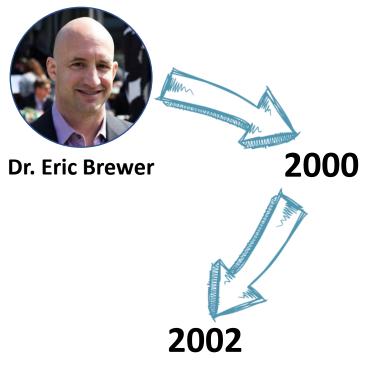


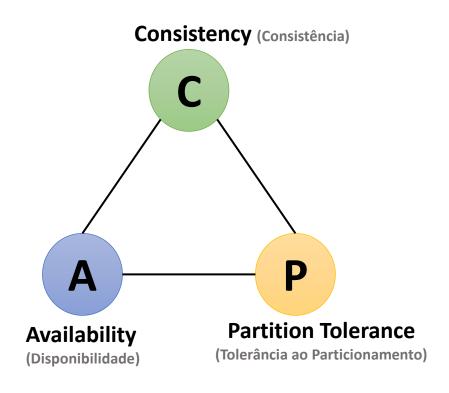


- O Teorema CAP, também conhecido como Princípio de Brewer, é um conceito fundamental na teoria dos sistemas distribuídos e bancos de dados.
- Foi formulado por Eric Brewer em 2000 e posteriormente formalizado por Seth Gilbert e Nancy Lynch da MIT em 2002.
- O teorema afirma que é impossível para um sistema de banco de dados distribuído garantir simultaneamente mais de duas das seguintes três propriedades:









Seth Gilbert e Nancy Lynch

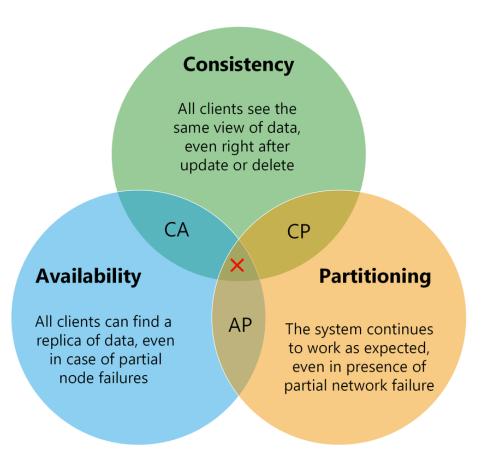


Seth Gilbert and Nancy Lynch. 2002. Brewer's conjecture and the feasibility of consistent, available, partition-tolerant web services. SIGACT News 33, 2 (June 2002), 51–59. DOI: https://doi.org/10.1145/564585.564601



Teorema CAP

Consistency (Consistência) C C Availability Partition Tolerance (Disponibilidade) C C (Tolerância ao Particionamento)







Teorema CAP

Modelo	O que prioriza?	Exemplo de banco	Problema
CP (Consistência + Partição Tolerante)	Dados sempre atualizados, mesmo que precise aguardar	MongoDB (Replica Set), PostgreSQL (replicação síncrona)	Pode atrasar operações ou bloquear o sistema em caso de falha na rede
AP (Disponibilidade + Partição Tolerante)	Sistema sempre funcionando, mas pode ter dados temporariamente desatualizados	Cassandra, DynamoDB	Usuários podem ver dados inconsistentes temporariamente
CA (Consistência + Disponibilidade)	Dados sempre atualizados e disponíveis enquanto o servidor estiver ativo	PostgreSQL/MySQ L em um único servidor	Se o servidor cair, todo o sistema para





1. Consistency (C):

- Consistência
- Indica se e quando um sistema está em um estado consistente após a execução de uma operação.
- Todos os nós veem os mesmos dados ao mesmo tempo.
- Em outras palavras, após uma gravação, todas as leituras retornarão o valor dessa gravação mais recente.





2. Availability (A):

- Disponibilidade
- O sistema deve permanecer disponível mesmo após a falha de nós ou a indisponibilidade de algum hardware ou software.
- Garante que cada solicitação recebe uma resposta sobre se foi bem-sucedida ou não.
- Isso não significa que cada transação será concluída com sucesso, mas que cada transação receberá uma resposta.





3. Partition tolerance (P):

- Tolerância a falhas de partição
- O sistema continua a operar apesar de um número arbitrário de mensagens serem perdidas ou atrasadas pela rede entre nós.
- Em outras palavras, o sistema continua a funcionar mesmo que haja "partições" (falhas de comunicação) na rede que impedem que alguns nós comuniquem-se entre si.





Segundo o teorema CAP, um sistema distribuído só pode ter duas das três propriedades descritas, gerando, assim, três combinações possíveis de sistemas, descritas a seguir.

1. CA:

- São sistemas que garantem a consistência dos dados e possuem alta disponibilidade, mas não suportam falhas de partição.
- Por exemplo: Vertica, Greenplum.





2. CP:

- São sistemas que garantem a consistência dos dados e são tolerantes a falhas de partição, porém são bancos de dados que não têm boa disponibilidade.
- Esses sistemas possuem as propriedades ACID: Google BigTable, Hypertable, HBase, MongoDB.





3. AP:

- São sistemas que estão sempre disponíveis, mas podem apresentar inconsistências nos dados.
- Esses sistemas possuem as propriedades BASE: Voldemort, Tokyo Cabinet, CouchDB, Riak





Consistência eventual

- Com o advento de sistemas largamente distribuídos, garantias fortes de consistência passaram a ser deixadas de lado, dando espaço para modelos mais fracos, sendo a consistência eventual o modelo mais notável.
- A consistência eventual fornece algumas garantias: caso não haja mais nenhuma atualização em determinado dado, todas as leituras para esse dado, eventualmente, retornarão o mesmo valor.
- Esse modelo n\u00e3o descarta a possibilidade de o cliente ler um dado inconsistente, mas garante que, em algum momento do futuro, eventualmente o dado estar\u00e1 consistente.





Consistência eventual

- Uma das vantagens da consistência eventual é a possibilidade de criar sistemas de larga escala capazes de continuar operando mesmo na presença de falhas.
- Ou seja, eles estão sempre disponíveis, mesmo que isso signifique que uma parcela dos usuários verá dados desatualizados por um determinado período de tempo.
- Os sistemas eventualmente consistentes geralmente propagam atualizações de forma assíncrona, garantindo que, em algum momento, todos os nós terão a mesma cópia do dado atualizada.





Consistência eventual

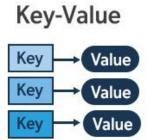
- A propagação de atualizações, que podem ocorrer de forma concorrente para um mesmo dado, implica o uso de mecanismos para garantir que os nós de um sistema consigam saber qual é a atualização mais nova que deve ser aplicada.
- Um desses mecanismos é o uso de um valor de relógio atrelado a cada escrita.



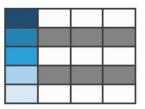


Introdução

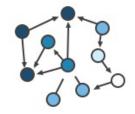
Tipos de banco de dados NOSQL







Graph



Document









Tipos de BD Não Relacionais

- São agrupados nessa categoria por terem algumas semelhanças com relação ao problema que se propuseram a resolver:
 - lidar com grandes volumes de dados através de escalabilidade horizontal.
 - ser open source em sua maioria
 - lidar com tipos de dados diversos.
 - muitas vezes sem um esquema de dados definido.





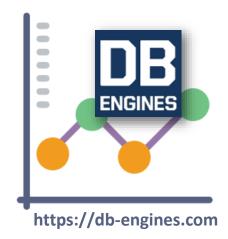
Introdução

Tipos de banco de dados NOSQL



















Tipos de BD Não Relacionais

- Os bancos de dados não relacionais, ou NoSQL, podem ser categorizados em quatro tipos principais, cada um com suas características e casos de uso específicos.
- Vamos explorar cada um deles:
 - 1. Bancos de Dados Baseados em Documentos
 - Bancos de Dados de Chave-Valor
 - Bancos de Dados Colunares
 - Bancos de Dados de Grafos





BD Baseados em Documentos

- Armazenam dados em documentos (geralmente em formatos como JSON, BSON).
- Os documentos contêm pares chave-valor e podem conter estruturas aninhadas.
- Exemplos: MongoDB, CouchDB.
- Adequados para aplicações que lidam com dados semiestruturados, como sistemas de gerenciamento de conteúdo, catálogos de produtos e aplicações que necessitam de flexibilidade no esquema de dados.





BD de Chave-Valor

- Armazenam dados como um conjunto de pares de chave-valor.
- Cada chave é única e mapeia diretamente para um valor.
- Exemplos: Redis, DynamoDB.
- Ideal para cenários que exigem armazenamento e recuperação rápida de dados, como :
 - cache de sessões,
 - configurações de aplicativos
 - e sistemas de recomendação.





BD Colunares

- Organizam dados por colunas em vez de linhas.
- Cada coluna pode ser armazenada separadamente, o que otimiza o desempenho de leitura e escrita para determinados tipos de consultas.
- Exemplos: Cassandra, HBase.
- Eficientes para análises de grandes volumes de dados e para aplicações que requerem grande escalabilidade, como o processamento de big data e armazenamento de séries temporais.





- Projetados para armazenar e manipular relações entre os dados.
- Eles usam nós (para representar entidades) e arestas (para representar relações) com propriedades em ambos.
- Exemplos: Neo4j, ArangoDB.
- Excelentes para aplicações que necessitam de análise complexa de relações, como redes sociais, sistemas de recomendação e detecção de fraudes.





Dúvidas?

