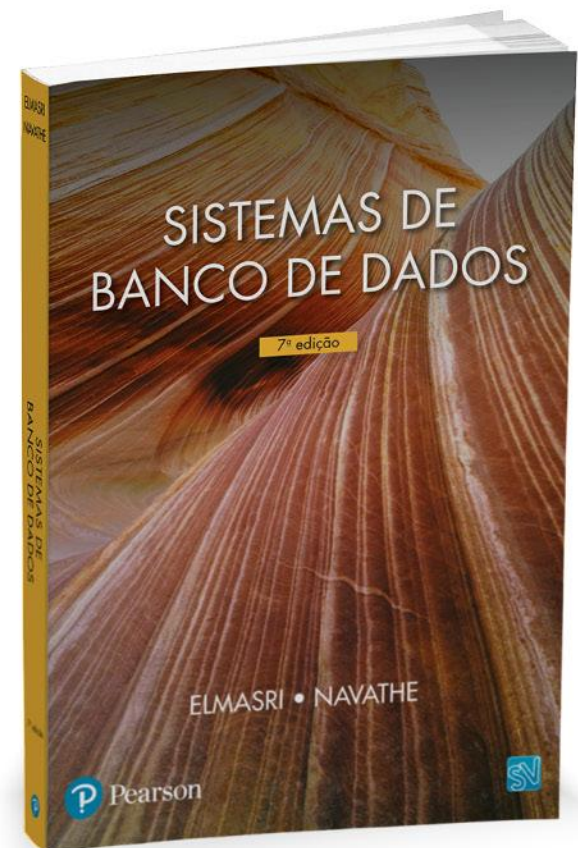

Bancos de Dados de Objeto e Objeto-Relacional

Slides: Leonardo Chaves Dutra da Rocha

lcrocha@ufsj.edu.br

Bancos de dados distribuídos

Bancos de dados NOSQL e sistemas de armazenamento Big Data



Bancos de dados de objeto e objeto-relacional

- **Banco de dados de objeto (BDO)**
 - **Sistemas de gerenciamento de dados de objeto (SGDO)**
 - Foram propostos para atender a algumas das necessidades de aplicações mais complexas
 - Especifica:
 - A estrutura dos objetos complexos
 - As operações que podem ser aplicadas a esses objetos

Visão geral dos conceitos de banco de dados de objeto

- Introdução aos conceitos e recursos orientados a objeto
 - Origens nas linguagens de programação OO
 - Um objeto possui dois componentes:
 - Estado (valor) e comportamento (operações)
 - Variáveis de instância
 - Mantém os valores que definem o estado interno do objeto
 - Operação definida em duas partes:
 - Assinatura ou interface e implementação

Visão geral dos conceitos de banco de dados de objeto

- Herança
 - Permite a especificação de novos tipos ou classes que herdam grande parte de sua estrutura e/ou operações de tipos ou classes previamente definidas
- Sobrecarga de operador
 - Capacidade de uma operação de ser aplicada a diferentes tipos de objetos
 - Um nome de operação pode se referir a várias implementações distintas

Identidade de objeto e objetos *versus* literais

- Identidade única
 - Implementada por meio de um identificador de objeto (OID) único
 - **Imutável**
 - A maioria dos sistemas de banco de dados OO permite a representação de objetos e literais (ou valores)

Estruturas de tipo complexas para objetos e literais

- Estrutura de complexidade arbitrária
 - Contém todas as informações necessárias que descrevem o objeto ou literal
- Aninhamento de **construtores de tipos**
 - Tipo complexo pode ser construído com base em outros tipos
- Construtores mais básicos:
 - **Átomo**: contém tipos básicos (inteiro, real, etc.);
 - **Struct (ou tupla)**: gerador de tipos;
 - **Coleção**: para aninhar estruturas mais complexas;

Estruturas de tipo complexas para objetos e literais

- Tipos de coleção:
 - **Set**
 - **List**
 - **Bag**
 - **Array**
 - **Dictionary**

Estruturas de tipo complexas para objetos e literais

```

define type FUNCIONARIO
tuple (
    Pnome:           string;
    Minicial:        char;
    Unome:           string;
    Cpf:             string;
    Data_nascimento: DATE;
    Endereco:        string;
    Sexo:            char;
    Salario:         float;
    Supervisor:      FUNCIONARIO;
    Dep:             DEPARTAMENTO;

define type DATA
tuple (
    Ano:             integer;
    Mes:             integer;
    Dia:             integer; );

define type DEPARTAMENTO
tuple (
    Dnome:           string;
    Dnumero:         integer;
    Ger:             tuple (
                        Gerente: FUNCIONARIO;
                        Data_inicio: DATE; );

    Localizacoes:   set(string);
    Funcionarios:    set(FUNCIONARIO);
    Projetos:        set(PROJETO); );

```

Figura 11.1

Especificando os tipos de objeto FUNCIONARIO, DATA e DEPARTAMENTO usando construtores de tipo.

Encapsulamento de operações e persistência de objetos

- Encapsulamento
 - Relacionado aos conceitos de tipos de dados abstratos e ocultação de informações nas linguagens de programação
 - Define o comportamento de um tipo de objeto com base nas operações que podem ser aplicadas externamente
 - Os usuários externos só se tornam cientes da interface das operações
 - Divide a estrutura de um objeto em atributos visíveis e ocultos

Encapsulamento de operações

- **Construtor de objeto**
 - Usado para criar um objeto
- **Operação de destruição**
 - Usado para destruir (excluir) um objeto
- **Operações modificadoras**
 - Modificar os estados (valores) de vários atributos de um objeto
- **Recupera** informações sobre o objeto
- Uma operação costuma ser aplicada a um objeto usando a notação de ponto

Persistência de objetos

■ Objetos transientes

- Existem no programa em execução
- Desaparecem quando o programa termina

■ Objetos persistentes

- Armazenados no banco de dados e persistem após o término do programa
- **Mecanismo de nomeação**
- **Acessibilidade**

Persistência de objetos

```

define class SET_DEPARTAMENTO
  type set (DEPARTAMENTO);
  operations  adiciona_dep(d: DEPARTAMENTO): boolean;
               (* acrescenta um departamento ao objeto SET_DEPARTAMENTO *)
               remove_dep(d: DEPARTAMENTO): boolean;
               (* remove um departamento do objeto SET_DEPARTAMENTO *)
               criar_set_dep: SET_DEPARTAMENTO;
               destroi_set_dep: boolean;
end SET_DEPARTAMENTO;

...
persistent name TODOS_DEPARTAMENTOS: SET_DEPARTAMENTO;
(* TODOS_DEPARTAMENTOS é um objeto persistente nomeado do tipo SET_DEPARTAMENTO *)

...
d:= cria_dep;
(* cria um objeto DEPARTAMENTO na variável d *)

...
b:= TODOS_DEPARTAMENTOS.adiciona_dep(d);
(* torna d persistente incluindo-o no conjunto persistente TODOS_DEPARTAMENTOS *)

```

Figura 11.3

Criando objetos persistentes por nomeação e acessibilidade.

Hierarquias de tipo e herança

- Herança
 - Definição de novos tipos com base em outros predefinidos
 - **hierarquia de tipo (ou classe)**

Hierarquias de tipo e herança

■ Subtipo

- Útil na criação de um novo tipo que é similar, mas não idêntico a um tipo já definido
- Exemplo:
 - `FUNCIONÁRIO` subtype-of `PESSOA`: `Salário`, `Data_contratação`, `Nível`
 - `ALUNO` subtype-of `PESSOA`: `Curso`, `Coeficiente`

Outros conceitos de orientação a objeto

- **Poliformismo** de operações
 - Também conhecido como **sobrecarga de operador**
 - Permite que o mesmo nome de operador ou símbolo esteja ligado a duas ou mais implementações diferentes
 - Dependendo do tipo de objetos aos quais o operador é aplicado

Outros conceitos de orientação a objeto

- **Herança múltipla**

- Subtipo herda funções (atributos e métodos) de mais de um supertipo

- **Herança seletiva**

- Subtipo herda apenas algumas das funções de um supertipo

Recursos objeto-relacional: extensões do banco de dados de objeto para SQL

- **Construtores de tipo**
 - Especifica objetos complexos
- Mecanismo para especificar a **identidade de objeto**
- **Encapsulamento de operações**
 - Fornecido por meio do mecanismo de tipos definidos pelo usuário (UDTs)
- Mecanismos de **herança**
 - Fornecidos usando palavra-chave UNDER

Tipos definidos pelo usuário e estruturas complexas para objetos

```
(a) CREATE TYPE TIPO_END_RUA AS (
    NUMERO          VARCHAR (5),
    NOME_RUA        VARCHAR (25),
    NR_APTO         VARCHAR (5),
    NR_BLOCO        VARCHAR (5)
);

CREATE TYPE TIPO_END_BRASIL AS (
    END_RUA         TIPO_END_RUA,
    CIDADE          VARCHAR (25),
    CEP            VARCHAR (10)
);

CREATE TYPE TIPO_TELEFONE_BRASIL AS (
    TIPO_TELEFONE   VARCHAR (5),
    CODIGO_AREA     CHAR (3),
    NUM_TELEFONE    CHAR (7)
);

(b) CREATE TYPE TIPO_PESSOA AS (
    NOME            VARCHAR (35),
    SEXO            CHAR,
    DATA_NASCIMENTO DATE,
    TELEFONES       TIPO_TELEFONE_BRASIL ARRAY [4],
    END             TIPO_END_BRASIL
);

INSTANTIABLE
NOT FINAL
REF IS SYSTEM GENERATED
INSTANCE METHOD IDADE() RETURNS INTEGER;
CREATE INSTANCE METHOD IDADE() RETURNS INTEGER
FOR TIPO_PESSOA
BEGIN
    RETURN /* CÓDIGO PARA CALCULAR A IDADE DE UMA PESSOA COM BASE NA
        DATA DE HOJE E SUA DATA_NASCIMENTO */
END;

(c) CREATE TYPE TIPO_NOTA AS (
    DISCIPLINA      CHAR (8),
    SEMESTRE        VARCHAR (8),
    ANO             CHAR (4),
    NOTA            CHAR
);

CREATE TYPE TIPO_ALUNO UNDER TIPO_PESSOA AS (
    CODIGO_CURSO    CHAR (4),
    COD_ALUNO       CHAR (12),
    GRAU            VARCHAR (5),
    HISTORICO_ESCOLAR TIPO_NOTA ARRAY [100]
```

(continua)

```
INSTANTIABLE
NOT FINAL
INSTANCE METHOD COEFICIENTE() RETURNS FLOAT;
CREATE INSTANCE METHOD COEFICIENTE() RETURNS FLOAT
FOR TIPO_ALUNO
BEGIN
    RETURN /* CÓDIGO PARA CALCULAR COEFICIENTE MEDIO DE UM ALUNO COM BASE EM
        SEU HISTORICO ESCOLAR */
END;

CREATE TYPE TIPO_FUNCIONARIO UNDER TIPO_PESSOA AS (
    CODIGO_EMPREGO  CHAR (4),
    SALARIO         FLOAT,
    CPF             CHAR (11)
);

INSTANTIABLE
NOT FINAL

CREATE TYPE TIPO_GERENTE UNDER TIPO_FUNCIONARIO AS (
    DEP_GERENCIADO  CHAR (20)
);

INSTANTIABLE

(d) CREATE TABLE PESSOA OF TIPO_PESSOA
    REF IS ID_PESSOA SYSTEM GENERATED;
CREATE TABLE FUNCIONARIO OF TIPO_FUNCIONARIO
    UNDER PESSOA;
CREATE TABLE GERENTE OF TIPO_GERENTE
    UNDER FUNCIONARIO;
CREATE TABLE ALUNO OF TIPO_ALUNO
    UNDER PESSOA;

(e) CREATE TYPE TIPO_EMPRESA AS (
    NOME_EMP        VARCHAR (20),
    LOCALIZACAO     VARCHAR (20));
CREATE TYPE TIPO_EMPREGO AS (
    Funcionario REF (TIPO_FUNCIONARIO) SCOPE (FUNCIONARIO),
    Empresa REF (TIPO_EMPRESA) SCOPE (EMPRESA) );
CREATE TABLE EMPRESA OF TIPO_EMPRESA (
    REF IS COD_EMP SYSTEM GENERATED,
    PRIMARY KEY (NOME_EMP) );
CREATE TABLE EMPREGO OF TIPO_EMPREGO;
```

Figura 11.4

Ilustrando alguns dos recursos de objeto da SQL. (a) Usando UDTs como tipos para atributos como Endereço e Telefone. (b) Especificando UDT para TIPO_PESSOA. (c) Especificando UDTs para TIPO_ALUNO e TIPO_FUNCIONARIO como dois subtipos de TIPO_PESSOA.

Figura 11.4 (continuação)

Ilustrando alguns dos recursos de objeto da SQL. (c) (continuação) Especificando UDTs para TIPO_ALUNO e TIPO_FUNCIONARIO como dois subtipos de TIPO_PESSOA. (d) Criando tabelas com base em alguns dos UDTs, e ilustrando a herança de tabela. (e) Especificando relacionamentos com REF e SCOPE.

Criando tabelas baseadas nos UDTs

■ INSTANTIABLE

- Especifica que a UDT é instanciável
- Faz com que uma ou mais tabelas sejam criadas

Encapsulamento de operações

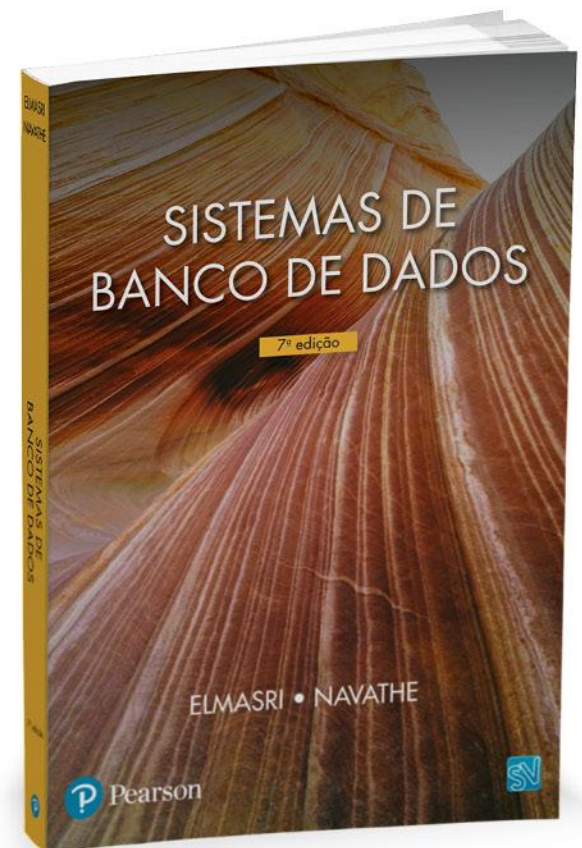
- Tipo definido pelo usuário
 - Especifica métodos (ou operações) além dos atributos
 - Formato:

```
CREATE TYPE <NOME-TIPO> (  
<LISTA DE ATRIBUTOS DE COMPONENTE E  
SEUS TIPOS>  
<DECLARACAO DE FUNCOES (METODOS)>  
) ;
```

Especificando relacionamentos por referência

- Um atributo componente de uma tupla pode ser uma **referência** a uma tupla de outra tabela
 - Especificada usando a palavra-chave **REF**
- Palavra-chave **SCOPE**
 - Especifica o nome da tabela cujas tuplas podem ser referenciadas

Bancos de dados distribuídos



Constituição de um BDD

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Para um banco de dados ser chamado de distribuído, as seguintes condições mínimas devem ser satisfeitas:
 1. Conexões de nós de banco de dados por uma rede de computadores.
 2. Inter-relação lógica dos bancos de dados conectados.
 3. Possível ausência de homogeneidade entre os nós conectados.
- As redes podem ter diferentes **topologias** que definem os caminhos de comunicação entre os nós.
- O que importa é que cada nó seja capaz de se comunicar, direta ou indiretamente, com todos os outros nós.

Transparência

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- O conceito de **transparência** estende a ideia geral de ocultar detalhes da implementação dos usuários finais.
- Os seguintes tipos de transparência são possíveis:
 1. Transparência da organização dos dados (também conhecida como transparência de distribuição ou de rede).
 2. Transparência de replicação.
 3. Transparência de fragmentação.
 4. Outras transparências incluem transparência de projeto e transparência de execução.

Confiabilidade e disponibilidade

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- A **confiabilidade** é definida em termos gerais como a probabilidade de um sistema estar funcionando (não parado) em certo ponto no tempo.
- A **disponibilidade** é a probabilidade de que o sistema esteja continuamente disponível durante um intervalo de tempo.
- Uma **falha** pode ser descrita como um desvio de um comportamento do sistema daquele especificado a fim de garantir a execução correta das operações.
- **Erros** constituem o subconjunto de estados do sistema que causam a falha.
- **Defeito** é a causa de um erro.

Escalabilidade e tolerância à partição

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- A **escalabilidade** determina a extensão à qual o sistema pode expandir sua capacidade e continuar operando sem interrupção.
- Existem dois tipos de escalabilidade:
 1. Escalabilidade horizontal
 2. Escalabilidade vertical
- A **autonomia** determina a extensão à qual os nós individuais ou BDs em um BDD conectado podem operar independentemente.
- Algumas vantagens importantes dos BDDs são listadas a seguir:

Escalabilidade e tolerância à partição

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

1. Maiores facilidade e flexibilidade de desenvolvimento da aplicação.
2. Maior disponibilidade
3. Melhor desempenho
4. Facilidade de expansão por meio da escalabilidade

Fragmentação de dados e sharding

- Uma técnica, chamada **fragmentação horizontal** ou **sharding**, pode ser usada para particionar cada relação por departamento, por exemplo.

Fragmentação de dados e sharding

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Um **fragmento horizontal** ou **shard** de uma relação é um subconjunto das tuplas nessa relação.
- A **fragmentação horizontal derivada** se aplica ao particionamento de uma relação primária para outras relações secundárias, que estão relacionadas à primária por meio de uma chave estrangeira.
- Desse modo, os dados relacionados entre as relações primária e secundária são fragmentados da mesma maneira.
- A **fragmentação vertical** divide uma relação “verticalmente”, por colunas.
- Um **fragmento vertical** de uma relação mantém apenas certos atributos da relação.

Fragmentação de dados e sharding

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Podemos misturar os dois tipos de fragmentação, produzindo uma **fragmentação mista**.
- Um **esquema de fragmentação de um banco de dados** é uma definição de um conjunto de fragmentos que inclui todos os atributos e tuplas no banco de dados e satisfaz a condição de que o banco de dados inteiro pode ser reconstruído com base nos fragmentos ao aplicar alguma sequência de operações de junção.
- Um **esquema de alocação** descreve a alocação de fragmentos aos nós (sites) do SBDD.
- Logo, esse é um mapeamento que especifica para cada fragmentação o(s) nó(s) em que ela está armazenada.

Replicação e alocação de dados

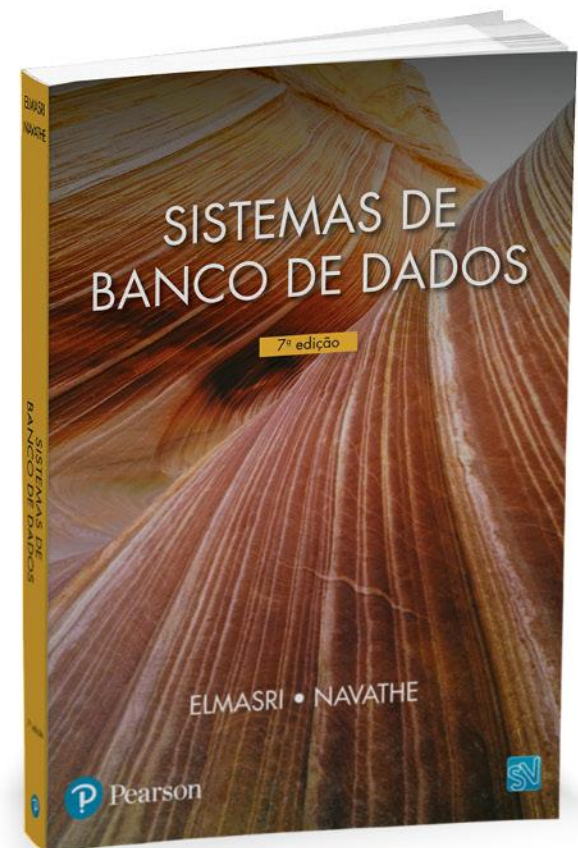
SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- O caso mais extremo é a replicação do banco de dados inteiro em cada nó no sistema distribuído, criando assim um **banco de dados distribuído totalmente replicado**.
- Isso pode melhorar bastante a disponibilidade porque o sistema continua a operar desde que pelo menos um nó esteja funcionando.
- O outro extremo da replicação total envolve **não ter replicação**.
- Nesse caso, todos os fragmentos precisam ser disjuntos, exceto pela repetição das chaves primárias entre os fragmentos verticais.
- Isso também é chamado de **alocação não redundante**.
- Entre esses dois extremos, temos uma grande variedade de **replicação parcial dos dados**.

Bancos de dados NOSQL e sistemas de armazenamento Big Data



Surgimento de sistemas NOSQL

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Algumas das organizações que depararam com aplicações de gerenciamento e armazenamento de dados decidiram desenvolver seus próprios sistemas:
- A Google desenvolveu um sistema NOSQL proprietário conhecido como BigTable, que é usado em muitas aplicações da empresa que exigem grandes quantidades de armazenamento de dados, como o Gmail, o Google Maps e o buscador (máquina de busca).
- A Amazon desenvolveu um sistema NOSQL chamado DynamoDB, que está disponível por meio dos serviços em nuvem da Amazon.
- O Facebook desenvolveu um sistema NOSQL chamado Cassandra, que agora é de código aberto e conhecido como Apache Cassandra.

Características dos sistemas NOSQL

SISTEMAS DE
BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Características do NOSQL relacionadas a bancos de dados distribuídos e sistemas distribuídos:
 1. Escalabilidade
 2. Disponibilidade, replicação e consistência eventual
 3. Modelos de replicação
 4. Sharding de arquivos
 5. Acesso a dados com alto desempenho

Características dos sistemas NOSQL

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Características do NOSQL relacionadas a modelo de dados e linguagens de consulta:

1. Não exigência de um esquema
2. Linguagens de consulta menos poderosas
3. Versionamento

- A categorização mais comum lista as quatro principais categorias a seguir:

1. Sistemas NOSQL baseados em documentos
2. Armazenamentos de chave-valor do NOSQL
3. Sistemas NOSQL baseados em coluna ou em largura de coluna
4. Sistemas NOSQL baseados em grafos

O teorema CAP

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- O **teorema CAP**, introduzido originalmente como o princípio CAP, pode ser usado para explicar alguns dos requisitos concorrentes em um sistema distribuído com replicação.
- As três letras no CAP referem-se a três propriedades desejáveis de sistemas distribuídos com dados replicados:
 1. **consistência** (**consistency** — consistência entre as cópias replicadas),
 2. **disponibilidade** (**availability** — disponibilidade do sistema para operações de leitura e gravação) e
 3. **tolerância à partição** (**partition tolerance** — tolerância à partição, em face de os nós no sistema estarem sendo particionados por uma falha na rede).

Sistemas NOSQL baseados em documentos e MongoDB

SISTEMAS DE
BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Sistemas NOSQL baseados em documentos ou orientados a documento geralmente armazenam dados como **coleções de documentos** semelhantes.
- Esses tipos de sistemas também são conhecidos como **armazenamentos de documentos**.
- O sistema basicamente extrai os nomes dos elementos de dados dos documentos autodescritivos na coleção.
- **Documentos** individuais são armazenados em uma **coleção**.
- Uma coleção não tem um esquema.

Sistemas NOSQL baseados em documentos e MongoDB

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Exemplo de documentos simples em MongoDB. Projeto de documento desnormalizado com subdocumentos embutidos:

```
{
  _id: "P1",
  Nome_projeto: "ProdutoX",
  Local_projeto: "São Paulo",
  Trabalhadores: [
    { Nome_func: "João Silva",
      Horas: 32.5
    },
    { Nome_func: "Joice Leite",
      Horas: 20.0
    }
  ]
};
```

Sistemas NOSQL baseados em documentos e MongoDB

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Exemplo de documentos simples em MongoDB. Vetor embutido de referências de documento:

```
{
  _id:          "P1",
  Nome_projeto: "ProdutoX",
  Local_projeto: "São Paulo",
  IdsTrabalhador: [ "T1", "T2" ]
}

{
  _id:          "T1",
  Nome_func:    "João Silva",
  Horas:        32.5
}

{
  _id:          "T2",
  Nome_func:    "Joice Leite",
  Horas:        20.0
}
```

Sistemas NOSQL baseados em documentos e MongoDB

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Exemplo de documentos simples em MongoDB. Documentos normalizados:

```
{
  _id:          "P1",
  Nome_projeto: "ProdutoX",
  Local_projeto: "São Paulo"
}
{
  _id:          "T1",
  Nome_func:    "João Silva",
  IdProjeto:    "P1",
  Horas:        32.5
}
{
  _id:          "T2",
  Nome_func:    "Joice Leite",
  IdProjeto:    "P1",
  Horas:        20.0
}
```


Sistemas NOSQL baseados em documentos e MongoDB

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Exemplo de documentos simples em MongoDB. Inserindo os documentos da figura anterior em suas coleções:

```
db.projeto.insert( { _id: "P1", Nome_projeto: "ProdutoX", Local_projeto: "São Paulo" } )
db.trabalhador.insert( [ { _id: "T1", Nome_func: "João Silva", IdProjeto: "P1", Horas:
                          32.5 },
                          { _id: "T2", Nome_func: "Joice Leite", IdProjeto: "P1", Horas: 20.0 } ] )
```

Sistemas NOSQL baseados em documentos e MongoDB

SISTEMAS DE
BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- MongoDB possui diversas operações CRUD, em que CRUD significa criar, ler, atualizar, excluir (create, read, update, delete).
- Os documentos podem ser criados e inseridos em suas coleções usando a operação insert, cujo formato é:

```
db.<nome_coleção>.insert(<documento(s)>)
```

- A operação de exclusão é chamada de remove, e seu formato é:

```
db.<nome_coleção>.remove(<condição>)
```

- Para consultas de leitura, o comando principal é chamado find, e seu formato é:

```
db.<nome_coleção>.find(<condição>)
```

Armazenamentos chave-valor em NOSQL

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Os **armazenamentos chave-valor** se concentram no alto desempenho, disponibilidade e escalabilidade, armazenando dados em um sistema de armazenamento distribuído.
- A **chave** é um identificador único associado a um item de dados e é usada para localizar esse item de dados rapidamente.
- O **valor** é o próprio item de dados e pode ter formatos muito diferentes para diferentes sistemas de armazenamento chave-valor.
- A principal característica dos armazenamentos chave-valor é o fato de que cada valor (item de dados) precisa estar associado a uma chave única e que a recuperação do valor, ao fornecer uma chave, deve ser muito rápida.

Sistemas NOSQL baseados em coluna ou em largura de coluna

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS

7ª edição

ELMASRI • NAVATHE

- Outra categoria de sistemas NOSQL é conhecida como **sistemas baseados em coluna** ou em **largura de coluna**.
- BigTable (e Hbase) às vezes é descrito como um mapa ordenado persistente distribuído multidimensional esparsa, em que a palavra mapa significa uma coleção de pares (chave, valor) (a chave é mapeada para o valor).
- Uma das principais diferenças que distinguem os sistemas baseados em colunas dos armazenamentos chave-valor é a natureza da chave.
- Em sistemas baseados em coluna, como o Hbase, a chave é multidimensional e, portanto, possui vários componentes: geralmente, uma combinação de nome de tabela, chave de linha, coluna e rótulo de data e hora (timestamp).