

Modelo Logico Parte I

Conteúdo



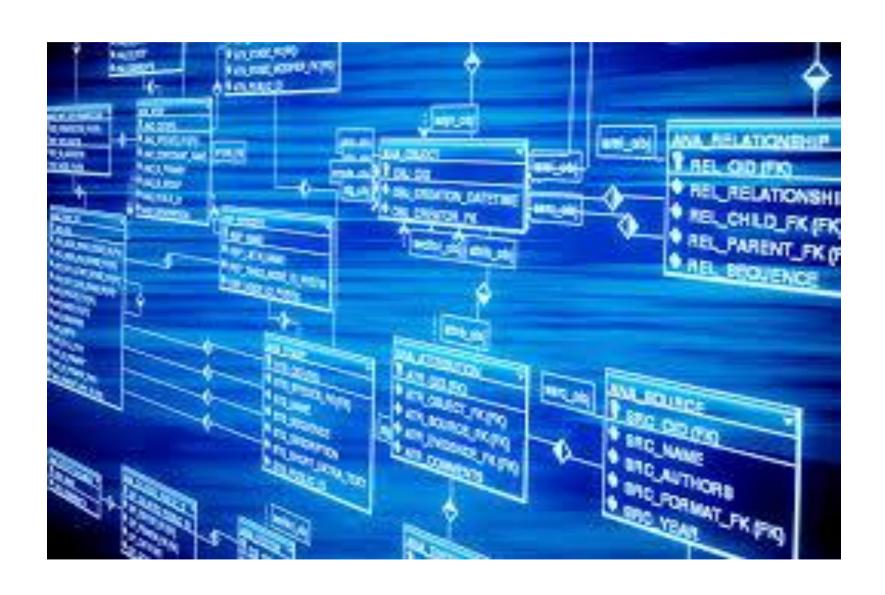
MODELO LÓGICO

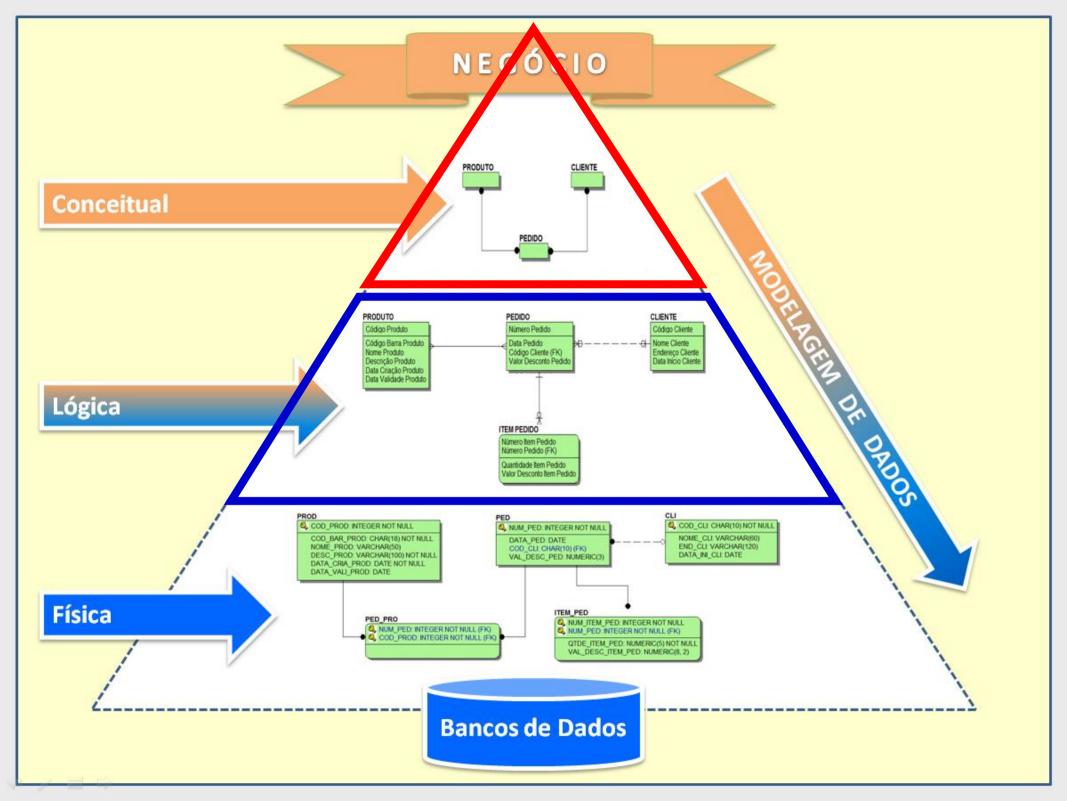
- 1. Conceito;
- 2. Tabelas;
- 3. Chave Primaria (PK Primary Key);
- 4. Chave Única (Unique);
- 5. Chave Estrangeira (FK Foreign Key);
- 6. Relacionamentos;
- 7. Tipos de Relacionamentos
- 8. Notação Resumida
- 9. Tipos de Integridades;

Integridade de Dados; Integridade de Domínio; Integridade de Entidade; Integridade Referencial.



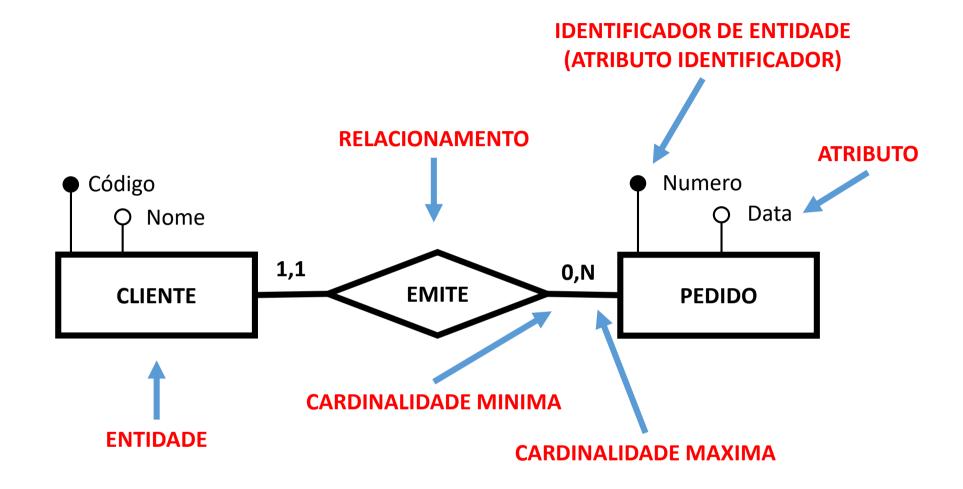
Modelagem Lógica





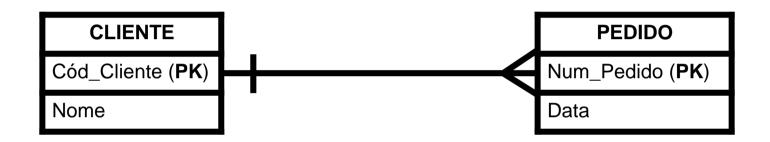
MODELO CONCEITUAL





Modelo Entidade e Relacionamento





Modelo Relacional Normalizado



1. Conceito

O modelo lógico têm seu inicio a partir do Modelo Conceitual, levando em consideração uma das três abordagens atualmente possíveis:

- > Relacional,
- Hierárquica,
- > Rede.



1. Conceito

O modelo lógico descreve as estruturas que estarão contidas no banco de dados, de acordo com as possibilidades permitidas pela abordagem, mas sem considerar, ainda, nenhuma característica especifica de um SGBD, resultando em um esquema lógico de dados sob a ótica de uma das abordagens citadas.



1. Conceito

O modelo lógico apresenta uma visão abstrata apropriada a equipe de desenvolvimento.

Um **modelo lógico** eficiente <u>tem que</u> <u>está</u> <u>normalizado</u> e <u>ter as</u> <u>chaves</u> <u>estrangeiras</u> criadas corretamente.



1. Conceito

Observação

A partir deste ponto:

- 1) tipo entidade será citado como tabela;
- 2) entidade será citada como registro;
- 3) **atributo** será citado como **coluna** ou **campo**.



1. Conceito

A próxima etapa do projeto de banco de dados envolve o chamado modelo relacional normalizado.

Atualmente, grande parte dos sistemas de banco de dados utiliza o modelo relacional normalizado.

SENAI SENAI

1. Conceito

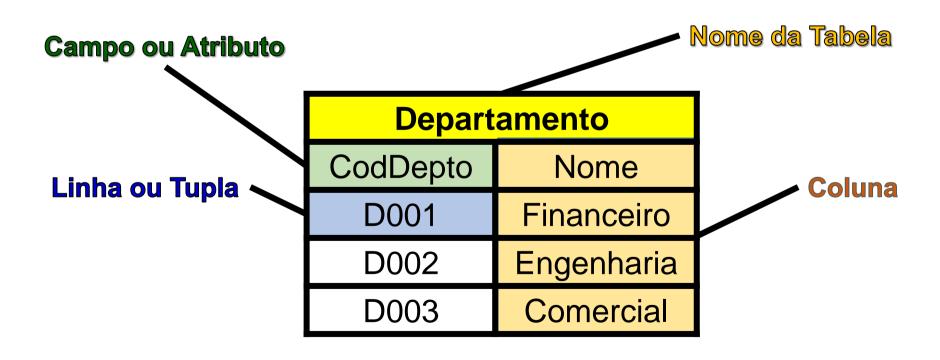
Um <u>banco</u> <u>de</u> <u>dados</u> <u>relacional</u> é composto por *tabelas* (também denominadas relações).

Observe a seguir alguns conceitos importantes para pleno entendimento do modelo relacional normalizado:



2. Tabelas

Estrutura bidimensional composta por *linhas* (tuplas) e *campos* (ou atributos).





3. Chave Primaria (PK – Primary Key)

Atributo através do qual seja possível identificar determinado registro.

Uma chave primária não pode ser repetida.



3. Chave Primaria (PK – Primary Key)

O conjunto de valores que constituem a chave primária deve ser único dentro de uma tabela.

- a) Chave primaria simples
- b) Chave primaria composta



3. Chave Primaria (PK – Primary Key)

Chave primaria simples

Apenas um atributo (campo) compõe a chave primária. (PK)

Chave Primaria

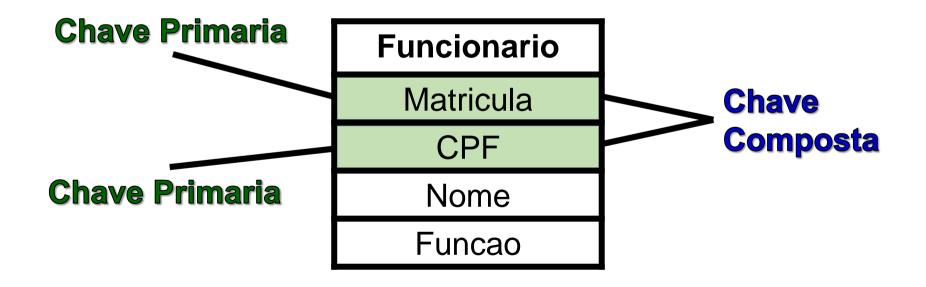
Departamento	
CodDepto	Nome
D001	Financeiro
D002	Engenharia
D003	Comercial



3. Chave Primaria (PK – Primary Key)

Chave primaria composta

Mais de um atributo (campo) compõe a chave primária. (PK)





4. Chave Única (Unique)

Utilizada quando determinado campo não deve ser repetido e não é chave primária.

Aumenta a consistência do banco de dados.



4. Chave Única (Unique)

Exemplo:

Cadastro de funcionários recebe um código único que é a chave primária.

Para <u>maior</u> <u>segurança</u> e <u>consistência</u> podemos optar que o <u>campo CPF</u> também seja único, <u>evitando que o mesmo funcionário seja cadastrado duas vezes</u>.



4. Chave Única (Unique)

Exemplo:





5. Chave Estrangeira (FK – Foreign Key)

Utilizada quando queremos que o valor de um atributo seja validado a partir do valor de atributo de outra tabela.

Criamos assim <u>uma</u> <u>relação</u> <u>de dependência</u> (um relacionamento) <u>entre as tabelas</u>.



5. Chave Estrangeira (FK – Foreign Key)

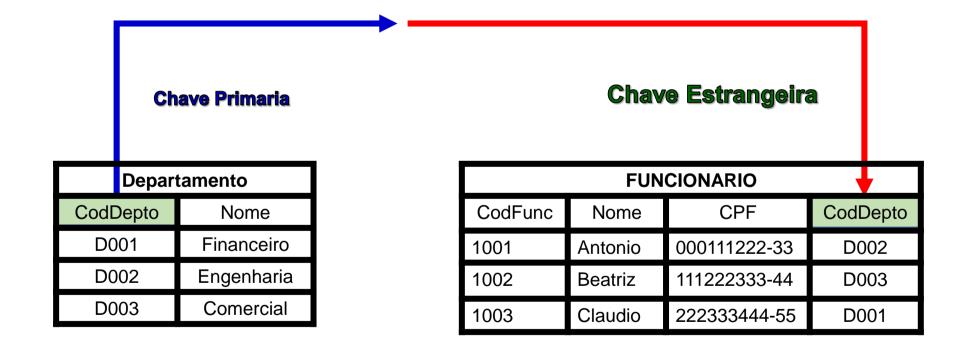
Exemplo:

Antes de efetuar a alocação de um funcionário em um departamento, é necessário que o departamento em questão conste na tabela de departamento e na tabela funcionário.



5. Chave Estrangeira (FK – Foreign Key)

Exemplo:





RELACIONAMENTOS



6. Conceito Relacionamentos

Associação estabelecida entre campos comuns de duas tabelas.

Desta forma permitimos o estabelecimento de correspondência entre registros de diferentes tabelas.

Os relacionamentos apresentam a seguinte classificação quanto à sua cardinalidade:.



7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento um-para-um (1:1)

Relacionamento um-para-muitos (1:N)

Relacionamento muitos-para-muitos (N:N)



7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento um-para-um (1:1)

Cada ocorrência de uma tabela relacionase com uma e somente uma ocorrência da outra tabela.

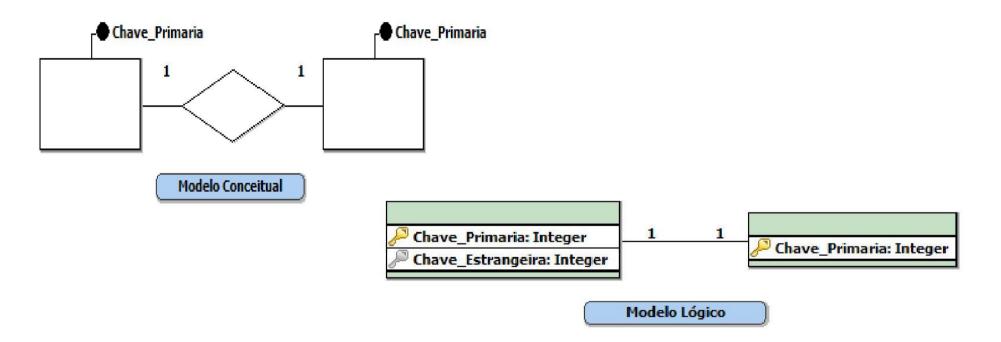
Neste tipo de relacionamento, na maioria das vezes, a chave estrangeira pode ser criada em qualquer uma das tabelas.



7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento um-para-um (1:1)

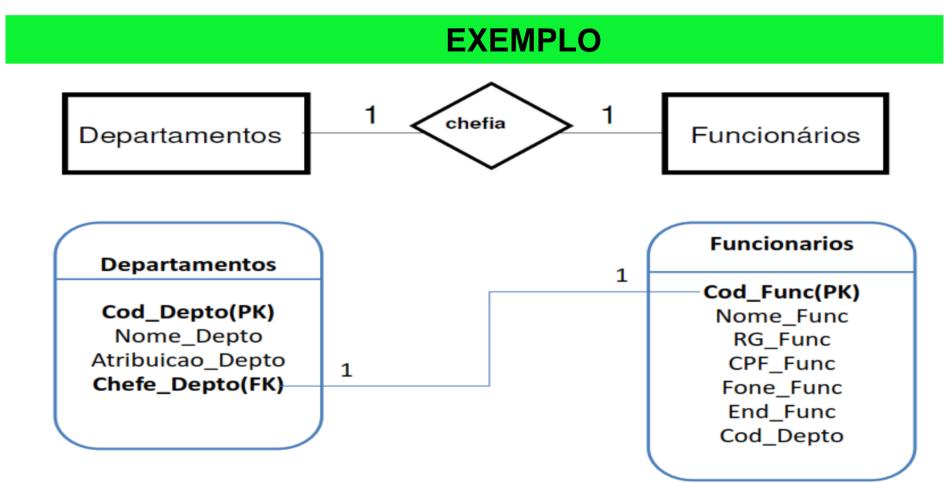
EXEMPLO





7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento um-para-um (1:1)





7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento um-para-muitos (1:N)

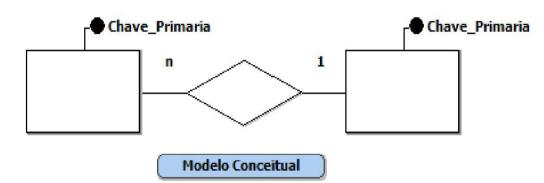
Uma ocorrência da tabela pai relaciona-se com muitas ocorrências da tabela filho, mas cada ocorrência da tabela filho somente pode estar relacionada com uma ocorrência da tabela pai



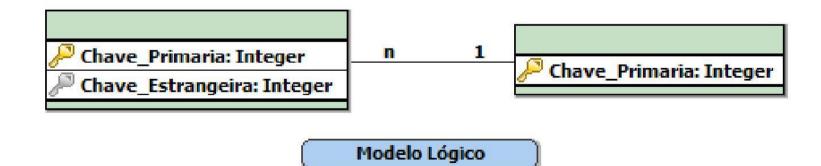
7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento um-para-muitos (1:N)

EXEMPLO



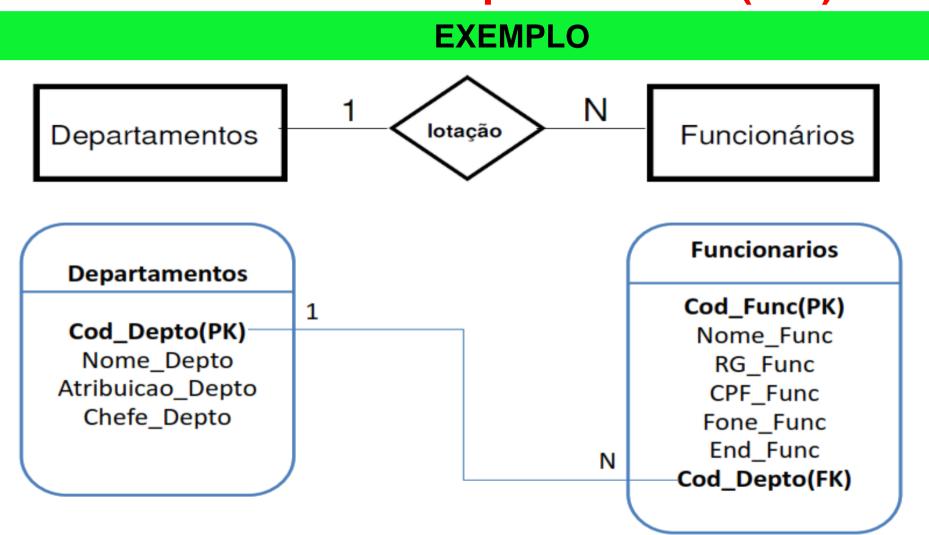
Neste tipo de relacionamento **a chave estrangeira** <u>deve</u> <u>ser</u> <u>criada</u> <u>na tabela</u> <u>que tem a cardinalidade N</u>





7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento um-para-muitos (1:N)





7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento muitos-para-muitos (N:N)

Apresenta em <u>ambos</u> <u>os sentidos</u> **um** <u>ou</u> **mais** <u>relacionamentos</u> <u>de</u> **um-para-muitos**.

No modelo relacional não é possível efetuar este tipo de relacionamento de forma direta.

Neste caso, deve-se construir uma terceira tabela (tabela de associação ou tabela de detalhes)



7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento muitos-para-muitos (N:N)

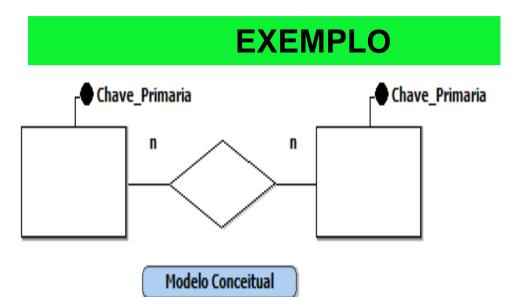
Essa tabela deve possuir chave primaria composta de dois campos e as chaves estrangeiras provenientes das duas tabelas originais.

Concluindo, um relacionamento de muitos-para-muitos deve ser dividido em dois relacionamentos de um-para-muitos com uma terceira tabela.

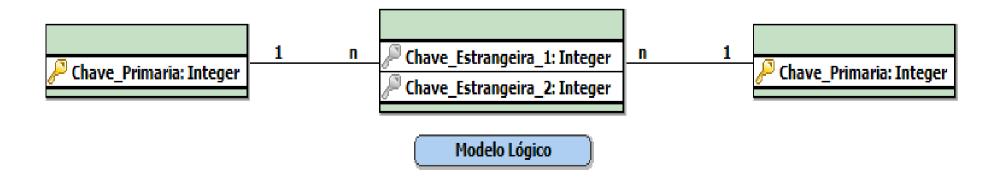


7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento muitos-para-muitos (N:N)



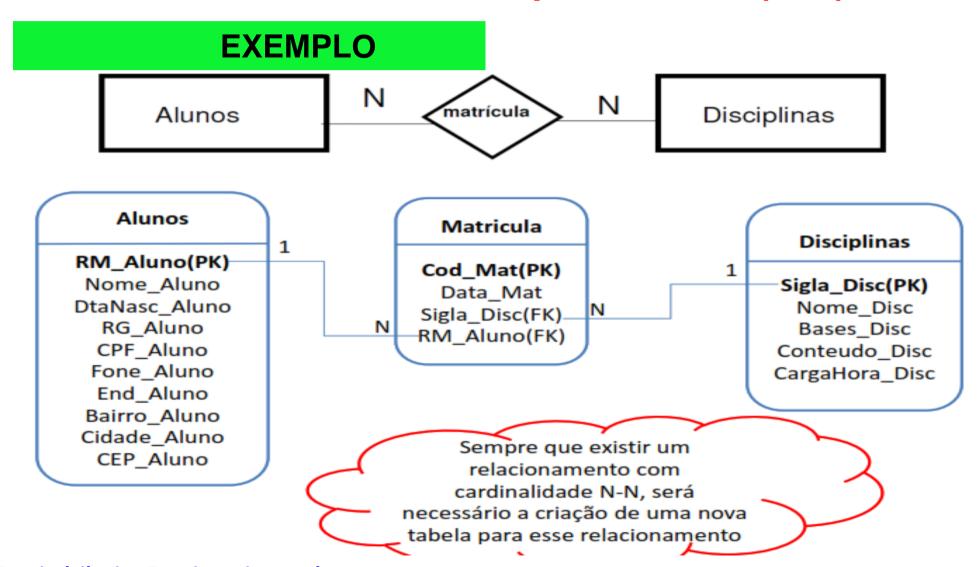
Neste tipo de relacionamento, deve-se criar uma nova tabela e inserir nela a chave estrangeira referente as tabelas envolvidas no relacionamento. As tabelas antigas passam a se relacionar através da nova tabela através de um cardinalidade 1:N





7. Tipos de Relacionamentos

Relacionamento muitos-para-muitos (N:N)





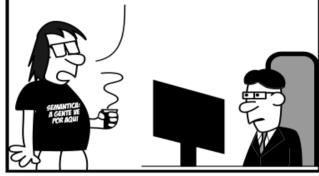
TIRINHA VIDA DE PROGRAMADOR

SENAI SENAI

Ô CHEFE, EU TÔ MEXENDO NAS TABELAS DAQUELE SISTEMA QUE A EMPRESA JÁ TEM HÁ ALGUNS ANOS...



ENTÃO, VIM POR ISSO MESMO...
POR QUE É QUE TEM UMA TABELA
"NOMEEMPRESA" E UMA TABELA
"NOMEEMPRESA_NOMEEMPRESA"?



AH, É MEIO LÓGICO... A PRIMEIRA GUARDA OS DADOS DA EMPRESA E A SEGUNDA SÓ OS DADOS DO SITE DA EMPRESA...



HMMM... TÁ... MAS E QUAL É A DIFERENÇA ENTRE AS TABELAS "FONTE" E "FONTES"?



AI... BELEZA... MAS E QUAL É A DIFERENÇA ENTRE AS TABELAS "ATIVIDADE", "ATIVIDADES" E "ATIVIDADESS"?



AH, AÍ É SÓ VER O NÚMERO DE "S". UMA É A DE ATIVIDADES DO DIA, A OUTRA DA SEMANA E A OUTRA DO MÊS...





real historia;
string sender = "Assembly";

#2031





NOTAÇÃO RESUMIDA



8. Notação Resumida

Modelos Lógicos Relacionais)

Notação compacta, útil para discussões sobre a estrutura geral do banco de dados, utilizada quando não se deseja entrar no nível maior de detalhamento.

Observe o exemplo a seguir:



8. Notação Resumida

Modelos Lógicos Relacionais)

Departamento (CodDept, Nome)

Funcionario (CodFun, Nome, CPF, CodDept)

> CodDept referencia Departamento.

A notação resumida acima representa o seguinte relacionamento entre as tabelas **Departamento** e **Funcionario**.



8. Notação Resumida

Modelos Lógicos Relacionais)

Departamento (CodDept, Nome)

Funcionario (CodFun, Nome, CPF, CodDept)

Departamento

CodDept (PK)
Nome

H

CodFunc (PK)
Nome
CFP
CodDept (FK)

Relacionamento Departamento x Funcionario



INTEGRIDADE



9. Integridade de Dados

Impor a integridade de dados garante a qualidade dos dados em um banco de dados.

Os dados devem refletir corretamente a realidade representada pelo banco e também devem ser consistentes entre si.



10. Integridade de Domínio

Zela pelos valores ideais e necessários para um atributo.

Para isso definimos algumas regras de validação por meio de expressões compostas de valores constantes.



10. Integridade de Domínio

Exemplos

- ✓ Não permitir um estoque negativo;
- ✓ Impedir uma data de nascimento superior à data atual;
- ✓ Não permitir que o valor de um produto seja negativo.



11. Integridade de Entidade

Tem o objetivo de validar os valores permitidos a partir de valores já inseridos na própria entidade.

Após uma "auto-consulta" a entidade vai permitir ou não a gravação do novo registro.



11. Integridade de Entidade

Exemplos

- ✓ Não permitir duas pessoas com o mesmo CPF;
- ✓ Impedir a locação de uma fita que já está locada.



12. Integridade Referencial

Zela pela consistência dos registros de uma entidade a partir de valores provenientes de outras entidades, isto é, determinado registro vai "depender" diretamente de um registro de outra tabela.



12. Integridade Referencial

Exemplos

Um registro em uma tabela pai pode ter um ou mais registros em uma tabela filho.



12. Integridade Referencial

Exemplos

Um registro em uma tabela filho sempre ter um registros coincidente em uma tabela pai.



12. Integridade Referencial

Exemplos

Para a inclusão de um registro em uma determinada tabela filho, é necessário que exista um registro pai coincidente.



12. Integridade Referencial

Exemplos

Um registro pai só poderá ser excluído se não possuir nenhum registro filho.



PRATICANDO o APRENDIDO

Exercícios

Questionário no FORMS



Aluno deve responder Questionário elaborado no FORMs

009 - Modelo Lógico Parte I

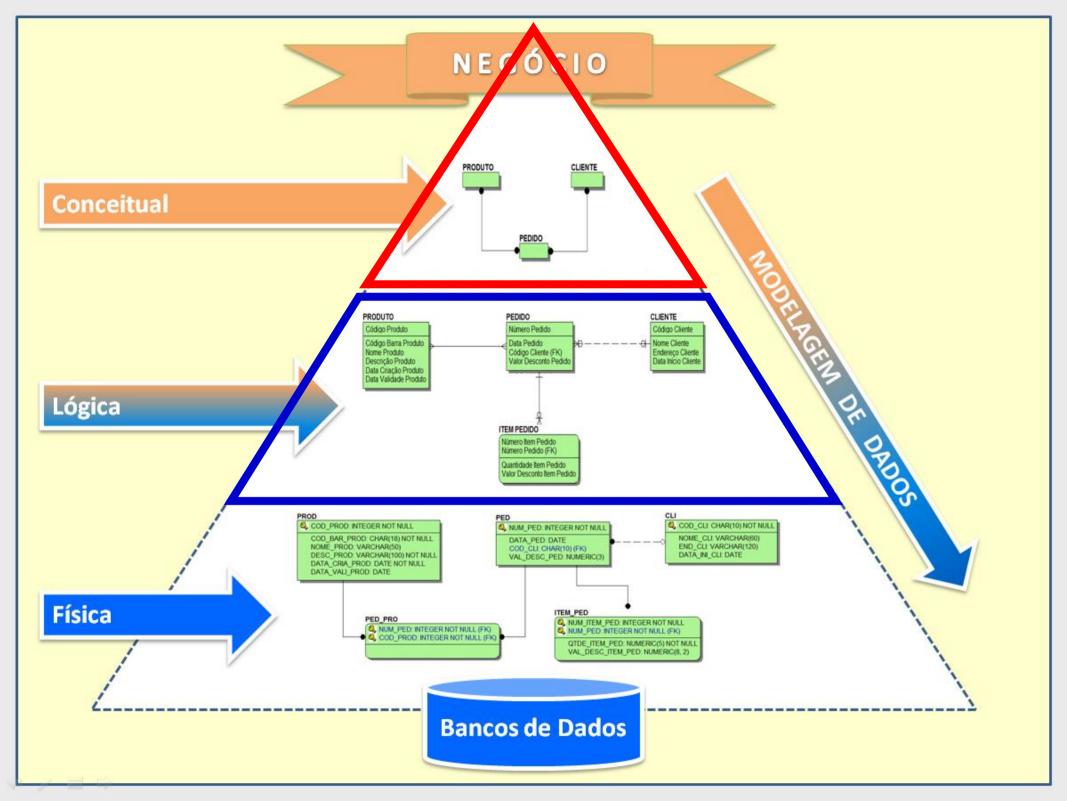
RESUMÃO SENAI SENAI **MINI MUNDO** Levantamento e Entrevista o usuár do **Analise das** Requisitos Funcionais do barro de necessidades **Esquema Conceitual Projeto** (Diagrama de Entidade e Relacid **Conceitual** Modelo de Entidade-Relaciona Esquema Lógico **Projeto Lógico** do Banco de

Esquema Logico (Modelo Relacional Normalizado) Descreve as estruturas que estarão contidas no B.D

Especificação de Transações e rotinas (Dicionário de Dados)

Projeto Físico do Banco de Dados

Dados





13. REFERENCIAS

Slide Projeto Conceitual de B.D - Crysthiane Carvalho paola@spei.br

Apostila Modelagem de Banco de Dados – Prof. Marcos Alexandruk

Informática – Banco de Dados ; FRANÇA - Cicero T. P. Lima ; JUNIOR - Joaquin Celestino; Editora UAB/UECE -- Fortaleza – 2014 ,

Sistemas de banco de dados / Ramez Elmasri e Shamkant B. Navathe ; tradução Daniel Vieira ; 6ª. ed. — São Paulo : Pearson Addison Wesley, 2011.



##