

Aluno: João Lucas Menicuci Matrícula: 2023 0421 4425

Curso: Desenvolvimento Full-Stack Turma: 2023.1

Disciplina: RPG0015 – Vamos manter as informações!

Missão Prática Nível 2 – Mundo 3

Mogi Guaçu 2024

I. Primeiro Procedimento

- Título da Prática: "Criando o Banco de Dados".
- 2. Objetivo da Prática:
 - Identificar os requisitos de um sistema e transformá-los no modelo adequado;
 - Utilizar ferramentas de modelagem para bases de dados relacionais;
 - Explorar a sintaxe SQL na criação das estruturas do banco (DDL);
 - Explorar a sintaxe SQL na consulta e manipulação de dados (DML);
 - No final do exercício, o aluno terá vivenciado a experiência de modelar a base de dados para um sistema simples, além de implementá-la, através da sintaxe SQL, na plataforma do SQL Server.
- 3. Códigos de Desenvolvimento: Na seção "III. Anexo" deste relatório. Link para o repositório do GitHub: https://github.com/joaomenicuci/mp-mundo3-nivel2.
- 4. Resultados:



Figura 1: Diagrama Entidade Relacionamento (DER).

5. Análise e Conclusão:

a. Como são implementadas as diferentes cardinalidades, basicamente 1X1, 1XN ou NXN, em um banco de dados relacional?

A cardinalidade 1X1 é necessário ter duas tabelas, onde a primeira é precisa ter uma chave primária e a segunda uma chave estrangeira com referencia a chave da tabela 1. Neste caso, os valores das chaves devem ser únicos, e os valores não podem ser repetidos.

Para a cardinalidade 1XN também é necessário ter duas tabelas, e estabelecer chaves primárias distintas para cada uma delas, e criar uma chave estrangeira

para a tabela 2, com referencia para a chave primária da primeira tabela. A diferença é que os valores da coluna da chave estrangeiras podem ser repetidos.

Já a cardinalidade NXN ocorre quando N linhas de uma tabela estão relacionados com N linhas de outra tabela. Em questão das chaves, as tabelas precisam possuir uma chave primária, e as tabelas intermediárias precisam ter duas chaves estrangeiras, com referencia as chaves primárias das tabelas primárias.

b. Que tipo de relacionamento deve ser utilizado para representar o uso de herança em bancos de dados relacionais?

O tipo de relacionamento utilizado para representar o uso de herança em bancos de dados relacionais é a generalização/especialização. Esta herança permite organizar as entidades em hierarquia, onde uma superclasse pode ter uma ou mais entidades de subclasse.

A utilização de herança reduz a redundância de dados e melhora a legibilidade do modelo de dados.

c. Como o SQL Server Management Studio permite a melhoria da produtividade nas tarefas relacionadas ao gerenciamento do banco de dados?

O SQL Server Management Studio é uma das melhores ferramentas para fazer o gerenciamento de banco de dados, onde melhora a produtividade de forma significativa.

Como destaque desta ferramenta está a automação de tarefas, onde é possível criar scripts para automatizar tarefas repetitivas, e assim economizar tempo. Outro detalhe relevante é a sua integração com produtos da própria Microsoft, como o Visual Studio Code e o Azure Data Studio.

Com o SQL Server Management Studio é possível monitorar o desempenho do banco de dados, aonde pode se detectar possíveis limitações e gargalos do sistema, além de monitorar a saúde do banco de dados, espaço em disto e uso da CPU do computador/servidor.

II. Segundo Procedimento

- 1. Título da Prática: "Alimentando a Base".
- 2. Objetivo da Prática:
 - Identificar os requisitos de um sistema e transformá-los no modelo adequado;
 - Utilizar ferramentas de modelagem para bases de dados relacionais:

- Explorar a sintaxe SQL na criação das estruturas do banco (DDL);
- Explorar a sintaxe SQL na consulta e manipulação de dados (DML);
- No final do exercício, o aluno terá vivenciado a experiência de modelar a base de dados para um sistema simples, além de implementá-la, através da sintaxe SQL, na plataforma do SQL Server.
- 3. Códigos de Desenvolvimento: Na seção "III. Anexo" deste relatório. Link para o repositório do GitHub: https://github.com/joaomenicuci/mp-mundo3-nivel2.

4. Resultados:

idPeessoa	nome	endereco	cidade	estado	telefone	email	
1	Alfredo	Rua A,	São Paulo	SP	3891-	alfredo@gmai	
		100			1000	l.com	
2	Bruno	Rua B,	Rio de	RJ	3891-	bruno@gmail.	
		200	Janeiro		2000	com	
3	Carla	Rua C,	Belo	MG	3891-	carla@gmail.c	
		300	Horizonte		3000	om	
4	Domingos	Rua D,	Curitiba	PR	3891-	domingos@g	
	Supermercados	400			4000	mail.com	
5	Escritório 5	Rua E,	Vitória	ES	3891-	escritorio@g	
		500			5000	mail.com	

Tabela 1: Tabela Pessoa

Pessoa_idPessoa	cpf		
1	1111111111		
2	222222222		
3	3333333333		

Tabela 2: Tabela Pessoa Física

Pessoa_idPessoa	
4	444444444444
5	555555555555

Tabela 3: Pessoa Jurídica

idUsuario	loginName	Senha		
1	op1	op1		
2	op2	op2		

Tabela 4: Tabela Usuário

idProduto	nome	quantidade	precoVenda	
1	Arroz	10	15	
2	Feijão	20	8	
3	Farofa	25	5	

Tabela 5: Tabela Produto

idMovime	Usuario_idUsu	Pessoa_idPes	Produto_idPr	quantida	tipo	precoUnita
nto	ario	soa	oduto	de		rio
1	1	1	1	10	Е	15
2	2	2	2	20	S	8
3	1	3	3	25	Е	5

Tabela 6: Tabela Movimento.

5. Análise e Conclusão:

a. Quais as diferenças no uso de sequence e identify?

Tanto quando o uso de *sequence* e *identify* são utilizadas para geração de numeração automática, porém a função *identify* é dependente da coluna da tabela onde é aplicada, já *sequence* é independente da coluna.

b. Qual a importância das chaves estrangerias para a consistência do banco?

As chaves estrangeiras são de extrema importância quando trabalhamos com Sistemas de Gerenciamento de Banco de Dados, pois elas que mantem a integridade das tabelas do sistema. Caso seja feita alguma alteração, exclusão ou inserção em uma tabela, esta alteração será refletida para todas as tabelas que possuem a mesma chave estrangeira vinculada.

c. Quais operadores do SQL pertencem à álgebra relacional e quais são definidos no cálculo relacional?

Os operadores de álgebra relacional são seleção, união, projeção, diferença, junção e produto cartesiano. Já as de cálculo relacional possuem equivalência com as de álgebra relacional, ou em outras palavras, eles são idênticos entre si.

d. Como é feito o agrupamento em consultas, e qual requisito é obrigatório?

O agrupamento ocorre com o uso do código GROUP BY, onde o mesmo agrupa linhas baseadas em uma função. As funções de agrupamento podem ser SUM, AVG, MAX, MIN, dentre outras.

III. Anexo

script1.sql

```
USE Loja;
GO
CREATE SEQUENCE orderPessoa
AS INT
START WITH 1
INCREMENT BY 1;
```

```
CREATE TABLE Pessoa(
  idPessoa INTEGER NOT NULL,
  nome VARCHAR(255),
  endereco VARCHAR(255),
  cidade VARCHAR(255),
  estado CHAR(2),
  telefone VARCHAR(15),
  email VARCHAR(255),
 CONSTRAINT Pessoa PRIMARY KEY CLUSTERED(idPessoa ASC)
);
G0
CREATE TABLE PessoaFisica(
  Pessoa idPessoa INTEGER NOT NULL,
  cpf VARCHAR(11) NOT NULL,
  CONSTRAINT PessoaFisica PRIMARY KEY CLUSTERED(Pessoa idPessoa ASC),
  CONSTRAINT Pessoa PessoaFisica FOREIGN KEY(Pessoa idPessoa) REFERENCES Pessoa(idPessoa)
   ON UPDATE CASCADE
   ON DELETE CASCADE
);
GO
CREATE TABLE PessoaJuridica(
  Pessoa_idPessoa INTEGER NOT NULL,
  cnpj VARCHAR(14) NOT NULL,
  CONSTRAINT PessoaJuridica PRIMARY KEY CLUSTERED(Pessoa idPessoa ASC),
  CONSTRAINT Pessoa PessoaJuridica FOREIGN KEY(Pessoa idPessoa) REFERENCES
Pessoa(idPessoa)
   ON UPDATE CASCADE
   ON DELETE CASCADE
);
CREATE TABLE Usuario(
  idUsuario INTEGER NOT NULL IDENTITY,
  loginName VARCHAR(20) NOT NULL,
  senha VARCHAR(20) NOT NULL,
 CONSTRAINT CPK_Usuario PRIMARY KEY CLUSTERED(idUsuario ASC)
GO
CREATE TABLE Produto(
  idProduto INTEGER NOT NULL IDENTITY,
  nome VARCHAR(255) NOT NULL,
  quantidade INTEGER,
  precoVenda NUMERIC,
 CONSTRAINT Produto PRIMARY KEY CLUSTERED(idProduto ASC)
GO
CREATE TABLE Movimento(
  idMovimento INTEGER NOT NULL IDENTITY,
  Usuario_idUsuario INTEGER NOT NULL,
  Pessoa idPessoa INTEGER NOT NULL,
  Produto idProduto INTEGER NOT NULL,
  quantidade INTEGER,
  tipo CHAR(1),
  precoUnitario NUMERIC,
```

```
CONSTRAINT Movimento PRIMARY KEY CLUSTERED(idMovimento ASC),
  CONSTRAINT Usuario Movimento FOREIGN KEY(Usuario idUsuario) REFERENCES
Usuario(idUsuario)
    ON UPDATE CASCADE
    ON DELETE CASCADE,
  CONSTRAINT Pessoa Movimento FOREIGN KEY(Pessoa idPessoa) REFERENCES Pessoa(idPessoa)
    ON UPDATE CASCADE
    ON DELETE CASCADE,
 CONSTRAINT Produto Movimento FOREIGN KEY(Produto idProduto) REFERENCES
Produto(idProduto)
    ON UPDATE CASCADE
    ON DELETE CASCADE
);
GO
   script2.sql
INSERT INTO Pessoa(idPessoa,nome,endereco,cidade,estado,telefone,email)
  VALUES (NEXT VALUE FOR orderPessoa, 'Alfredo', 'Rua A, 100', 'São Paulo', 'SP', '3891-
1000', 'alfredo@gmail.com'),
    (NEXT VALUE FOR orderPessoa, 'Bruno', 'Rua B, 200', 'Rio de Janeiro', 'RJ', '3891-
2000', 'bruno@gmail.com'),
    (NEXT VALUE FOR orderPessoa, 'Carla', 'Rua C, 300', 'Belo Horizonte', 'MG', '3891-
3000', 'carla@gmail.com'),
    (NEXT VALUE FOR orderPessoa, 'Domingos Supermercado', 'Rua D,
400', 'Curitiba', 'PR', '3891-4000', 'domingos@gmail.com'),
    (NEXT VALUE FOR orderPessoa, 'Escritório 5', 'Rua E, 500', 'Vitoria', 'ES', '3891-
5000', 'escritorio@gmail.com');
INSERT INTO PessoaFisica(Pessoa idPessoa,cpf)
  VALUES (1,'11111111111'),
    (2,'2222222222'),
    (3, '3333333333');
INSERT INTO PessoaJuridica(Pessoa idPessoa,cnpj)
  VALUES (4, '4444444444444'),
    (5, '5555555555555');
INSERT INTO Usuario(loginName, senha)
  VALUES ('op1','op1'),
    ('op2','op2');
INSERT INTO Produto(nome,quantidade,precoVenda)
  VALUES ('Arroz',10,'15.00'),
    ('Feijão',20,'8.00'),
    ('Farofa',25,'5.00');
INSERT INTO
Movimento(Usuario idUsuario, Pessoa idPessoa, Produto idProduto, quantidade, tipo, precoUnitar
  VALUES (1,1,1,10,'E',15.00),
    (2,2,2,20,'5',8.00),
```

(1,3,3,30,'E',5.00);

script3.sql

```
SELECT p.*, pf.cpf
FROM Pessoa p
INNER JOIN PessoaFisica pf ON p.idPessoa = pf.Pessoa idPessoa;
SELECT p.*, pj.cnpj
FROM Pessoa p
INNER JOIN PessoaJuridica pj ON p.idPessoa = pj.Pessoa_idPessoa;
SELECT m.*, p.nome as fornecedor, pr.nome as Produto, m.quantidade, m.precoUnitario,
(m.quantidade * m.precoUnitario) as total
FROM Movimento m
INNER JOIN Pessoa p ON p.idPessoa = m.Pessoa idPessoa
INNER JOIN Produto pr ON pr.idProduto = m.Produto idProduto
WHERE m.tipo = 'E';
SELECT m.*, p.nome as comprador, pr.nome as Produto, m.quantidade, m.precoUnitario,
(m.quantidade * m.precoUnitario) as total
FROM Movimento m
INNER JOIN Pessoa p ON m.Pessoa_idPessoa = p.idPessoa
INNER JOIN Produto pr ON m.Produto_idProduto = pr.idProduto
WHERE m.tipo = 'S';
SELECT pr.nome, SUM(m.quantidade * m.precoUnitario) as compras
FROM Movimento m
INNER JOIN Produto pr ON m.Produto_idProduto = pr.idProduto
WHERE m.tipo = 'E'
GROUP BY pr.nome;
SELECT pr.nome, SUM(m.quantidade * m.precoUnitario) as vendas
FROM Movimento m
INNER JOIN Produto pr ON m.Produto idProduto = pr.idProduto
WHERE m.tipo = 'S'
GROUP BY pr.nome;
SELECT u.*
FROM Usuario u
LEFT JOIN Movimento m ON u.idUsuario = m.Usuario idUsuario AND m.tipo = 'E'
WHERE m.idMovimento IS NULL;
SELECT u.loginName, SUM(m.precoUnitario * m.quantidade) as compras
FROM Movimento m
INNER JOIN Usuario u ON m.Usuario idUsuario = u.idUsuario
WHERE m.tipo = 'E'
GROUP BY u.loginName;
SELECT u.loginName, SUM(m.precoUnitario * m.quantidade) as vendas
FROM Movimento m
INNER JOIN Usuario u ON m.Usuario idUsuario = u.idUsuario
WHERE m.tipo = 'S'
GROUP BY u.loginName;
SELECT pr.nome, SUM(m.precoUnitario * m.quantidade) / SUM(m.quantidade) as media
FROM Movimento m
INNER JOIN Produto pr ON m.Produto idProduto = pr.idProduto
WHERE m.tipo = 'S'
GROUP BY pr.nome;
```