

Universidade Estácio Campus Polo Casa Amarela

Curso de Desenvolvimento Full Stack Relatório da Missão Prática 2 - Mundo 3

Disciplina: RPG0015 - Vamos manter as informações!

Nome: João Gilberto dos Santos

Turma: 2022.4

1º Título da Prática: Criando o Banco de Dados

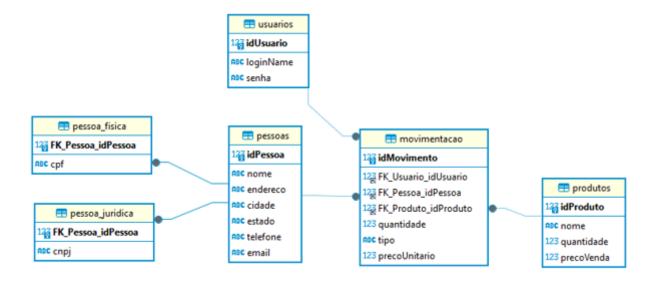
2º Objetivo da Prática

O objetivo deste relatório é demonstrar os resultados obtidos após a implementação de uma modelagem de banco de dados (DDL e DML) referente a um sistema de movimentação de produtos, onde o mesmo apresenta as seguintes entendidades:

- 1. pessoa física;
- 2. pessoa jurídica;
- 3. usuário;
- 4. movimentação;
- 5. produto.

Tal implementação será utilizada para a posteriori para o desenvolvimento de um sistema que será escrito na linguagem JAVA

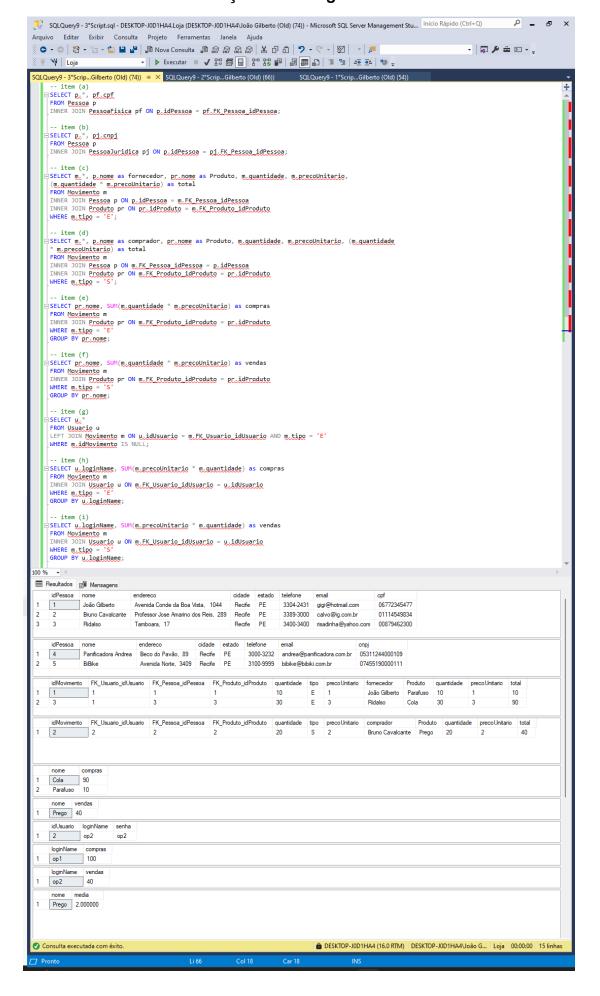
Imagem 1: Entidade-Relacionamento (DER).



3º Códigos Solicitados:

```
USE Loja;
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 CPK_Pessoa PRIMARY KEY CLUSTERED(idPessoa ASC)
CREATE TABLE PessoaFisica(
FK_Pessoa_idPessoa INTEGER NOT NULL,
cpf VARCHAR(11) NOT NULL,
CONSTRAINT CPK_PessoaFisica PRIMARY KEY CLUSTERED(FK_Pessoa_idPessoa ASC),
CONSTRAINT CFK_Pessoa_PessoaFisica FOREIGN KEY(FK_Pessoa_idPessoa) REFERENCES Pessoa(idPessoa)
ON UPDATE CASCADE
ON DELETE CASCADE
CREATE TABLE PessoaJuridica(
FK_Pessoa_idPessoa INTEGER NOT NULL,
cnpj VARCHAR(14) NOT NULL,
CONSTRAINT CPK_PessoaJuridica PRIMARY KEY CLUSTERED(FK_Pessoa_idPessoa ASC),
CONSTRAINT CFK_Pessoa_PessoaJuridica FOREIGN KEY(FK_Pessoa_idPessoa) REFERENCES
Pessoa(idPessoa)
ON UPDATE CASCADE
ON DELETE CASCADE
G0
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 CPK_Produto PRIMARY KEY CLUSTERED(idProduto ASC)
CREATE TABLE Movimento(
idMovimento INTEGER NOT NULL IDENTITY,
FK_Usuario_idUsuario INTEGER NOT NULL,
FK_Pessoa_idPessoa INTEGER NOT NULL,
FK_Produto_idProduto INTEGER NOT NULL,
quantidade INTEGER,
tipo CHAR(1),
precoUnitario NUMERIC,
CONSTRAINT CPK_Movimento PRIMARY KEY CLUSTERED(idMovimento ASC),
CONSTRAINT CFK_Usuario_Movimento FOREIGN KEY(FK_Usuario_idUsuario) REFERENCES
Usuario(idUsuario)
ON UPDATE CASCADE
ON DELETE CASCADE,
CONSTRAINT CFK_Pessoa_Movimento FOREIGN KEY(FK_Pessoa_idPessoa) REFERENCES Pessoa(idPessoa)
ON DELETE CASCADE,
CONSTRAINT CFK_Produto_Movimento FOREIGN KEY(FK_Produto_idProduto) REFERENCES
Produto(idProduto)
ON UPDATE CASCADE
ON DELETE CASCADE
GO
```

4º Os resultados da execução dos códigos:



5º Análise e Conclusão:

A - Bancos de dados relacionais, a cardinalidade define a relação numérica entre entidades, especificando quantas instâncias de uma entidade podem se relacionar com quantas instâncias de outra. As três cardinalidades básicas são:

1x1 (Um para Um):

- **Descrição:** Uma instância em uma entidade se relaciona com no máximo uma instância na outra entidade.
- Implementação:
 - o **Chave Primária:** A chave primária de uma entidade pode ser usada como chave estrangeira na outra entidade, ou vice-versa.
 - o **Coluna de Flag:** Uma coluna adicional pode ser usada para indicar a presença ou ausência de uma correspondência (por exemplo, "professor_id" na tabela "aluno" com flag "professor_atribuido").

Exemplo: Colaborador pode ter apenas único endereço principal (1x1).

1xN (Um para Muitos):

- **Descrição:** Uma instância em uma entidade se relaciona com zero, uma ou várias instâncias na outra entidade.
- Implementação:
 - o **Chave Estrangeira:** A chave primária da entidade "um" é armazenada como chave estrangeira na entidade "muitos".
 - Coluna de Flag: Uma coluna adicional pode ser usada para indicar o relacionamento principal (por exemplo, "departamento_id" na tabela "funcionário" com flag "departamento_principal").

Exemplo: Um departamento pode ter vários funcionários (1xN).

NxN (Muitos para Muitos):

- **Descrição:** Uma instância em uma entidade se relaciona com zero, uma ou várias instâncias na outra entidade, e vice-versa.
- Implementação:
 - o **Tabela de Junção:** Uma tabela separada é criada para armazenar as relações entre as entidades. Essa tabela contém as chaves primárias de ambas as entidades originais.
 - Colunas Adicionais: Atributos adicionais podem ser incluídos na tabela de junção para armazenar informações específicas da relação.

Exemplo: Um aluno pode estar matriculado em vários cursos, e um curso pode ter vários alunos matriculados (NxN).

B - Bancos de dados relacionais não suportam herança de forma nativa, como em linguagens de programação orientadas a objetos. No entanto, existem diferentes estratégias para modelar hierarquias de entidades e relacionamentos de herança nesses bancos de dados. As três principais abordagens são:

1. Tabela por Hierarquia:

- **Descrição:** Uma única tabela armazena os dados de todas as entidades na hierarquia.
- Vantagens:
 - o Simplicidade de implementação.
 - o Boa visualização da hierarquia completa.
- Desvantagens:
 - o Redundância de dados, especialmente para atributos comuns.
 - o Dificuldade em recuperar dados específicos de uma entidade.
 - o Ineficiência em consultas que não acessam todos os atributos da hierarquia.

2. Tabela por Classe Concreta:

- **Descrição:** Cada entidade concreta (subclasse) possui sua própria tabela, armazenando apenas seus atributos específicos.
- Vantagens:
 - o Elimina redundância de dados.
 - o Otimiza consultas para entidades específicas.
- Desvantagens:
 - o Complexidade de implementação e manutenção.
 - o Dificuldade em visualizar a hierarquia completa.
 - o Necessidade de junções entre tabelas para recuperar dados de superclasses.

3. Tabela Única com Discriminador:

- **Descrição:** Uma única tabela armazena os dados de todas as entidades, com uma coluna adicional que indica o tipo de entidade ("discriminador").
- Vantagens:
 - o Equilíbrio entre simplicidade e flexibilidade.
 - o Evita redundância de dados para atributos comuns.
- Desvantagens:
 - o Pode exigir consultas mais complexas em alguns casos.
 - o Dificuldade em visualizar a hierarquia completa sem ferramentas específicas.

C - SQL Server Management Studio (SSMS), ferramenta de gerenciamento de banco de dados da Microsoft, oferece diversos recursos que aprimoram a produtividade nas tarefas relacionadas ao banco de dados, desde a criação e o desenvolvimento até a administração e a manutenção. Entre os principais benefícios do SSMS, podemos destacar:

- Interface gráfica intuitiva
- Gerenciamento centralizado
- Automação de tarefas
- Visualização de dados
- Depuração e otimização de consultas
- Monitoramento de desempenho
- Segurança aprimorada
- Suporte para diferentes versões
- Integração com outras ferramentas
- Atualizações frequentes

Em resumo, o SQL Server Management Studio é uma ferramenta poderosa e versátil que auxilia os profissionais de banco de dados a aumentar sua produtividade e eficiência em diversas tarefas relacionadas ao gerenciamento de banco de dados. Com sua interface amigável, recursos abrangentes e diversas funcionalidades, o SSMS se torna um aliado essencial para administradores de banco de dados, desenvolvedores e analistas de dados

10 Alimentando a Base:

20 Objetivo da Pratica:

- identificar os requisitos do sistema transformando em um modelo adequado.
- ferramentas de modelagem pra bases de dados relacionais.
- criar uma sintaxe SQL na criação de estruturas do banco (DDL).
- explorar a sintaxe SQL na consulta e manipulação de dados (DML)

3º Códigos solicitados:

```
INSERT INTO Pessoa(idPessoa, nome, endereco, cidade, estado, telefone, email)
VALUES (NEXT VALUE FOR orderPessoa, 'João Gilberto', 'Avenida Conde da Boa Vista, 1044', 'Recife', 'PE', '3304-2431', 'gigi@hotmail.com'),
1044', 'Recife', 'PE', '3304-2431', 'gigi@hotmail.com'),
(NEXT VALUE FOR orderPessoa, 'Bruno Cavalcante', 'Professor Jose Amarino dos Reis,
289', 'Recife', 'PE', '3389-3000', 'calvo@ig.com.br'),
(NEXT VALUE FOR orderPessoa, 'Ridalso', 'Tamboara,
17', 'Recife', 'PE', '3400-3400', 'risadinha@yahoo.com'),
(NEXT VALUE FOR orderPessoa, 'Panificadora Andrea', 'Beco do Pavão,
89', 'Recife', 'PE', '3000-3232', 'andrea@panificadora.com.br'),
(NEXT VALUE FOR orderPessoa, 'BiBike', 'Avenida Norte,
1001 | 'Nesife', 'PE', 'JTO, 'JTO, One) | 'hitilo@hitilo@hitilo.com')
3409', 'Recife', 'PE', '3100-9999', 'bibike@bibiki.com.br');
INSERT INTO PessoaFisica(FK_Pessoa_idPessoa,cpf)
VALUES (1,'06772345477'),
(2,'01114549834'),
(3,'00879462300');
INSERT INTO PessoaJuridica(FK_Pessoa_idPessoa,cnpj)
VALUES (4, '05311244000109'),
(5,'07455190000111');
INSERT INTO Usuario(loginName, senha)
VALUES ('op1','op1'), ('op2','op2');
INSERT INTO Produto(nome,quantidade,precoVenda)
VALUES ('Parafuso',300,'0.30'), ('Prego',600,'0.20'),
('Cola',900,'1.70');
INSERT INTO Movimento(FK_Usuario_idUsuario,FK_Pessoa_idPessoa,FK_Produto_idProduto,quantidade,tipo,precoUnitario)
VALUES (1,1,1,10,'E',1.00),
(2,2,2,20,'S',2.00),
(1,3,3,30,'E',3.00);
```

3.1º Códigos solicitados:

```
-- item (a)
SELECT p.*, pf.cpf
FROM Pessoa p
INNER JOIN PessoaFisica pf ON p.idPessoa = pf.FK_Pessoa_idPessoa;
SELECT p.*, pj.cnpj
FROM Pessoa p
INNER JOIN PessoaJuridica pj ON p.idPessoa = pj.FK_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.FK_Pessoa_idPessoa
INNER JOIN Produto pr ON pr.idProduto = m.FK_Produto_idProduto
WHERE m.tipo = 'E';
-- item (d)
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.FK_Pessoa_idPessoa = p.idPessoa
INNER JOIN Produto pr ON m.FK_Produto_idProduto = pr.idProduto
WHERE m.tipo = 'S';
-- item (e)
SELECT pr.nome, SUM(m.quantidade * m.precoUnitario) as compras
FROM Movimento m
INNER JOIN Produto pr ON m.FK_Produto_idProduto = pr.idProduto
WHERE m.tipo = 'E'
GROUP BY pr.nome;
-- item (f)
SELECT pr.nome, SUM(m.quantidade * m.precoUnitario) as vendas
FROM Movimento m
INNER JOIN Produto pr ON m.FK_Produto_idProduto = pr.idProduto
WHERE m.tipo = 'S
GROUP BY pr.nome;
-- item (g)
SELECT u.
FROM Usuario u
LEFT JOIN Movimento m ON u.idUsuario = m.FK_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.FK_Usuario_idUsuario = u.idUsuario
WHERE m.tipo = 'E
GROUP BY u.loginName;
-- item (i)
SELECT u.loginName, SUM(m.precoUnitario * m.quantidade) as vendas
FROM Movimento m
INNER JOIN Usuario u ON m.FK_Usuario_idUsuario = u.idUsuario
WHERE m.tipo = 'S
GROUP BY u.loginName;
-- item (j)
SELECT pr.nome, SUM(m.precoUnitario * m.quantidade) / SUM(m.quantidade) as media
FROM Movimento m
INNER JOIN Produto pr ON m.FK_Produto_idProduto = pr.idProduto
WHERE m.tipo = 'S
GROUP BY pr.nome;
```

Imagem 01 - Dados completos das pessoas físicas.

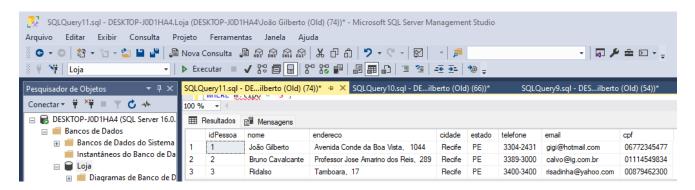


Imagem 02 - Dados completos de pessoas jurídicas.

	_								
🛨 📕 Tabelas		idPessoa	nome	endereco	cidade	estado	telefone	email	cnpj
🔢 📁 Exibições	1	4	Panificadora Andrea	Beco do Pavão, 89	Recife	PE	3000-3232	andrea@panificadora.com.br	05311244000109
Recursos Externos	2	5	BiBike	Avenida Norte, 3409	Recife	PE	3100-9999	bibike@bibiki.com.br	07455190000111
- Cindminson									<u>'</u>

Imagem 03 - Movimentações de entrada, com produto, fornecedor, quantidade, preço unitário e valor total.

		idMovimento	FK_Usuario_idUsuario	FK_Pessoa_idPessoa	FK_Produto_idProduto	quantidade	tipo	preco Unitario	fomecedor	Produto	quantidade	preco Unitario	total
⊕ Programação ⊕ Repositório de Consultas ⊕ ■ Repositório de	1	1	1	1	1	10	Е	1	João Gilberto	Parafuso	10	1	10
Service Broker	2	3	1	3	3	30	Е	3	Ridalso	Cola	30	3	90

Imagem 04 - Movimentações de saída, com produto, comprador, quantidade, preço unitário e valor total.



Imagem 05 - Valor total das entradas agrupadas por produto.



Imagem 06 - Valor total das saídas agrupadas por produto.



Imagem 07 - Operadores que não efetuaram movimentações de entrada (compra).



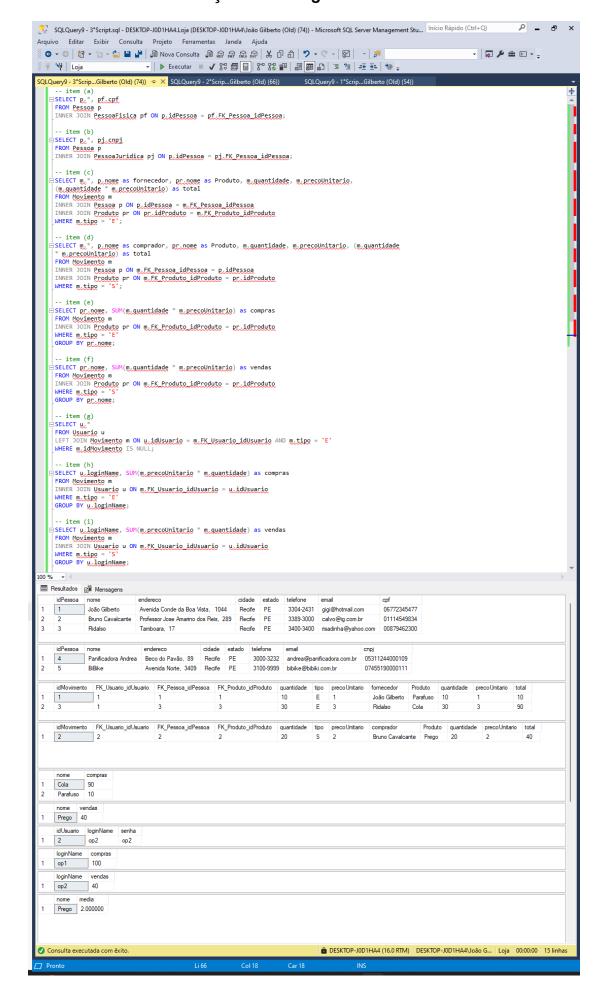
Imagem 08 - Valor total de entrada, agrupado por operador.



Imagem 09 - Valor total de saída, agrupado por operador.



4º Resultados da execução dos códigos:



5º Análise e Conclusão:

A - Quais as diferenças no uso de sequence e identity?

- **Identity:** É uma propriedade de coluna, o que significa que está vinculada a uma coluna específica em uma tabela. Cada tabela só pode ter uma coluna identity.
- **Sequence:** É um objeto de banco de dados independente, não vinculado a nenhuma tabela específica. Uma sequence pode ser usada por várias colunas em diferentes tabelas

B - Qual a importância das chaves estrangerias para a consistência do banco?

As chaves estrangeiras é essencial para a construção de bancos de dados relacionais confiáveis e consistentes. Ela tambem garantem a integridade referencial dos dados, que por sua vez impedem anomalias, facilita a manipulação de informações, contribuem para a segurança e qualidade dos dados armazenados. Implementar chaves estrangeiras de forma adequada, os desenvolvedores e administradores de bancos de dados garantem a confiabilidade e precisão das informações, otimizando o desempenho e a confiabilidade do sistema.

C - Quais operadores do SQL pertencem à álgebra relacional e quais são definidos no cálculo relacional?

- **Projeção** (**SELECT**): Seleciona colunas específicas de uma relação.
- Seleção (WHERE): Filtra tuplas de uma relação com base em uma condição booleana.
- **Produto cartesiano** (**FROM** ... **JOIN** ...): Combina duas relações em uma nova relação que contém todas as combinações possíveis de tuplas das relações originais.
- União (UNION): Combina duas relações com o mesmo esquema, unindo tuplas distintas de ambas as relações.
- Interseção (INTERSECT): Retorna apenas as tuplas que estão presentes em ambas as relações.
- **Diferença** (**EXCEPT**): Retorna as tuplas que estão presentes na primeira relação, mas não na segunda.
- Renomeação de colunas (as): Atribui novos nomes às colunas de uma relação.

D - Como é feito o agrupamento em consultas, e qual requisito é obrigatório?

Exemplo de Agrupamento:

Considere uma tabela Pedidos com colunas id_pedido, cliente, data_pedido e valor_total. Para analisar o valor total dos pedidos por cliente, podemos utilizar a seguinte consulta:

SQL

```
SELECT cliente, SUM(valor_total) AS total_por_cliente FROM Pedidos GROUP BY cliente;
```

Requisito Obrigatório:

O requisito fundamental para realizar o agrupamento em SQL é a presença de pelo menos uma coluna na cláusula GROUP BY. Essa coluna define como os dados serão divididos em grupos distintos, e as funções de agregação são aplicadas a cada grupo formado.