## Escola de Artes, Ciências e Humanidades – Universidade de São Paulo

Parte 2: Implementação de Regras de Negócios Prof. Fátima Nunes

Matheus Percoraro de Carvalho Santos Nº USP: 11917271

Ryan Brenno Ramos Nº USP: 11215772

Sungwon Yoon N° USP: 9822261

Wendel Fernandes de Lana Nº USP: 11796722

### Artefato a)

As regras de negócio de negócio levadas em consideração foram as seguintes:

- 1. A fim de limitar abusos, os cupons de promoção só podem ser usados 5 vezes. Após utilizado pela 5ª vez, o cupom automaticamente expira.
- 2. O estabelecimento é de médio porte e, por isso, deve manter um controle de teto de salários para determinados tipos de funcionários. Em especial, a verba mensal alocada para o pagamento de garçons efetivos é de R\$ 50000,00.

### Regra 1

Pode ser modelada a partir de um gatilho. Toda vez que um novo registro for inserido na tabela Pedido (evento), caso o cupom utilizado por aquele pedido tenha sido utilizado 4 vezes anteriormente (condição), a data de validade daquele cupom é atualizada para a data corrente do sistema.

- Solução em SQL padrão:

```
CREATE TRIGGER cupom_limite AFTER INSERT ON pedido
REFERENCING NEW ROW AS nrow
FOR EACH ROW
BEGIN ATOMIC
UPDATE cupom SET vencimento = CURRENT_TIMESTAMP
WHERE codigo = (SELECT p.fk_Cupom_codigo FROM pedido p
WHERE p.fk_Cupom_codigo = nrow.fk_Cupom_codigo
GROUP BY p.fk_Cupom_codigo HAVING COUNT(p.fk_Cupom_codigo) = 5)
END
```

- Solução em código implementado no SQL Server:

```
CREATE TRIGGER cupom_limite

ON pedido

AFTER INSERT

AS

BEGIN

UPDATE cupom SET vencimento = GETDATE()

WHERE codigo = (SELECT p.fk_Cupom_codigo FROM Pedido p, INSERTED i

WHERE p.fk_cupom_codigo = i.fk_cupom_codigo GROUP BY p.fk_cupom_codigo

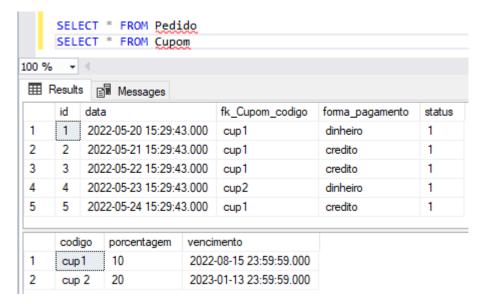
HAVING COUNT(p.fk_cupom_codigo) = 5)

END
```

Não houve nenhuma dificuldade encontrada na implementação da solução no SGBD utilizado, fazendo-se necessário, para aplicar a solução em SQL padrão, apenas procurar na documentação como alguns comandos e cláusulas são utilizadas no SQL Server.

### - Casos de teste:

Adotamos que as tabelas Pedido e Cupom apresentam os seguintes registros:



Após inserirmos um pedido que utiliza cup2, não há alteração nenhuma em nenhum outro registro além do registro inserido:

```
INSERT INTO Pedido VALUES (6, GETDATE(), 'cup2', 'dinheiro', 0);

100 % 

Messages

(0 rows affected)

(1 row affected)

Completion time: 2022-05-30T20:59:18.9244851-03:00
```

Após a inserção de um pedido que utiliza cup1, sendo essa a quinta utilização de tal cupom, o registro do cupom é atualizado e a sua data de validade alterada para a do momento corrente:

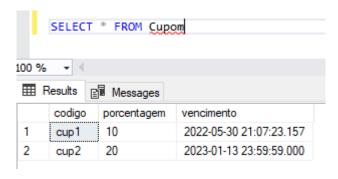
```
INSERT INTO Pedido VALUES (7, GETDATE(), 'cup1', 'debito', 0);

100 % 

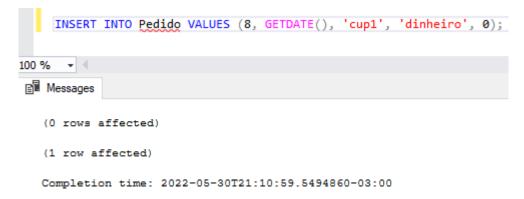
(1 row affected)

(1 row affected)

Completion time: 2022-05-30T21:00:54.5075287-03:00
```



Por fim, caso seja feita mais uma inserção em Pedido utilizando cup1, a data de vencimento não se alterará novamente, pois o valor seria reatualizado e passaria a valer para o atual pedido:



### Regra 2

Pode ser modelada a partir de uma asserção. Essa asserção deve recuperar a soma de todos os salários de garçons efetivos e garantir que o valor total não passe de 50000.

- Solução em SQL padrão:

```
CREATE ASSERTION teto_gastos

CHECK (NOT EXISTS (SELECT SUM(salario) FROM Funcionario WHERE cargo = 'garcom' AND tipo = 'efetivo'

AND data_egresso IS NULL

HAVING SUM(salario) >= 50000));
```

Solução em código implementado no SQL Server:

```
CREATE TRIGGER teto_gastos

ON funcionario
INSTEAD OF INSERT, UPDATE

AS

BEGIN

IF (EXISTS(SELECT 1 FROM inserted i WHERE i.tipo = 'efetivo' AND i.cargo = 'garcom' AND i.salario + (SELECT SUM(f.salario))

FROM Funcionario f WHERE f.cargo = 'garcom' AND f.tipo = 'efetivo'

AND f.data_egresso IS NULL) >= 50000))

BEGIN

RAISERROR ('Teto de gastos atingido.' ,10,1)

ROLLBACK TRANSACTION

END

ELSE

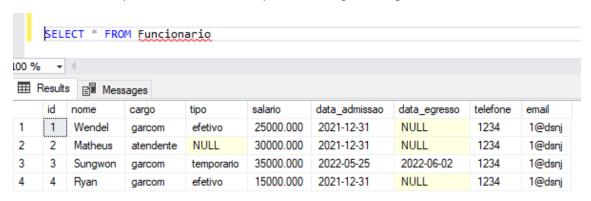
BEGIN
```

# INSERT INTO Funcionario SELECT \* FROM INSERTED END END

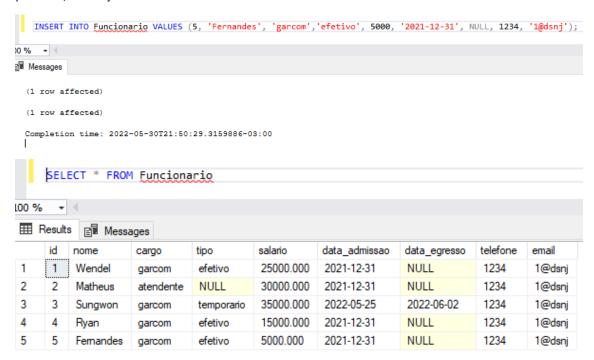
O SQL Server, assim como outros SGBDs, não apresenta suporte para asserções. Sendo assim, tivemos que modelar a regra de negócio para funcionar como um gatilho, garantindo que o registro não seja inserido na tabela caso quebre a condição.

## - Casos de teste:

Adotamos que a tabela Funcionario apresenta os seguintes registros:



Após inserirmos um garçom efetivo com salário de 5000, o teto máximo não será atingido, portanto, a inserção ocorrerá normalmente:



Após tentar inserir um garçom efetivo que finalmente atingiria o teto de gastos, a condição do gatilho impede a inserção de ocorrer:

```
INSERT INTO Funcionario VALUES (6, 'Ramos', 'garcom', 'efetivo', 15000, '2021-12-31', NULL, 1234, '1@dsnj');

100 % 

Messages

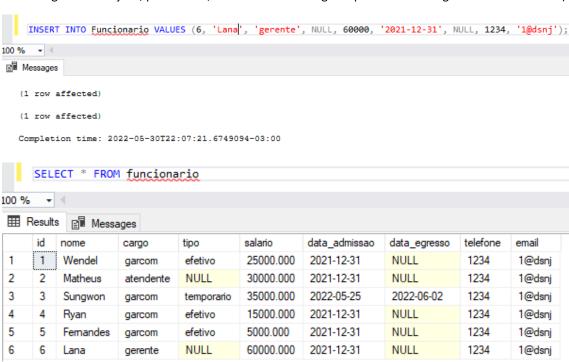
Teto de gastos para garcom atingido.

Msg 3609, Level 16, State 1, Line 2

The transaction ended in the trigger. The batch has been aborted.

Completion time: 2022-05-30T21:52:25.5914803-03:00
```

Outros funcionários que não garçons efetivos podem ser inseridos normalmente (caberia a outras regras e restrições, por sua vez, limitarem o teto de gasto para outras categorias de funcionários):



### Artefato b)

É de interesse do restaurante, por questões de segurança, limitar as informações que os funcionários que têm acesso ao sistema podem consultar. O restaurante possui um funcionário responsável pelo atendimento de pedidos de delivery. Uma das possibilidades de exibição de informações para esse usuário é uma tabela que mostre os endereços já utilizados pelos clientes para que ele possa inserir no cadastro do novo pedido.

- Solução em SQL padrão e SQL Server:

CREATE VIEW historico\_delivery AS
SELECT p.data, c.nome, d.endereco, d.numero, d.complemento, d.cep, c.telefone
FROM cliente c, delivery d, pedido p
WHERE d.fk\_Cliente\_id = c.id AND p.id = d.fk\_Pedido\_id;

A visão fornece informações do pedido realizado da tabela Delivery, a data do pedido da tabela Pedido e o número de telefone da tabela Cliente. Com esses dados, uma consulta pode ser feita sobre a visão para recuperar os endereços utilizados por um cliente por meio da pesquisa do telefone, possibilitando também a ordenação pela data para facilitar a visualização.

No caso da materialização dessa visão, a consulta sobre ela se tornaria mais rápida, mas o overhead de manutenção e armazenamento, dado que a visão recupera todos os pedidos já feitos, tornaria insatisfatória a relação custo/benefício.

A atualização de dados sobre a visão incorreria em inconsistência de dados nas tabelas base. E a visão não possui intuito de propiciar a atualização dos dados por quem a utiliza.

### Artefato c)

Faz-se útil checar se os itens cadastrados no sistema vendidos pelos fornecedores foram entregues com uma data de validade posterior à data de compra. Os pagamentos aos fornecedores ocorrem somente ao fim do mês, sendo necessário também a realização de uma consulta para recuperar a soma total do valor das compras daquele mês de um determinado fornecedor. Tais consultas podem ser otimizadas com a criação de uma visão que una as tabelas Fornecedor, Compra, Item e Produto. Ambas as consultas, então, poderão ser realizadas sobre a visão criada.

- Solução em SQL padrão da visão e das consultas:

CREATE VIEW fornecedores produtos AS

SELECT p.nome, i.quantidade, i.data\_validade, c.data data\_compra, c.preco, f.cnpj, f.nome\_fantasia, f.nome\_contato, f.contato\_telefone

FROM Fornecedor f, Compra c, Item i, Produto p

WHERE f.id = c.fk\_Fornecedor\_id AND c.id = i.fk\_Compra\_id AND i.fk\_Produto\_id = p.id

SELECT nome, data\_validade, data\_compra, nome\_fantasia, nome\_contato, contato\_telefone FROM fornecedores\_produtos
WHERE data validade <= data compra

SELECT cnpj, nome\_fantasia, SUM(preco), nome\_contato, contato\_telefone
FROM fornecedores\_produtos
WHERE DATE\_TRUNC(data\_compra, 'MONTH') = DATE\_TRUNC(CURRENT\_DATE, 'MONTH')
GROUP BY cnpj, nome\_fantasia, nome\_contato, contato\_telefone

- Solução em código implementado no SQL Server:

CREATE VIEW fornecedores\_produtos AS

SELECT p.nome, i.quantidade, i.data\_validade, c.data AS data\_compra, c.preco, f.cnpj, f.nome\_fantasia, f.nome\_contato, f.contato\_telefone

FROM Fornecedor AS f

JOIN Compra AS c ON f.id = c.fk\_Fornecedor\_id

JOIN Item AS i ON c.id = i.fk\_Compra\_id

JOIN Produto AS p ON i.fk\_Produto\_id = p.id

SELECT nome, data\_validade, data\_compra, nome\_fantasia, nome\_contato, contato\_telefone FROM fornecedores\_produtos
WHERE DATEDIFF(day, data\_validade, data\_compra) >= 0

SELECT cnpj, nome\_fantasia, SUM(preco), nome\_contato, contato\_telefone FROM fornecedores produtos

WHERE MONTH(data\_compra) = MONTH(GETDATE())

GROUP BY cnpj, nome\_fantasia, nome\_contato, contato\_telefone

Decidimos que a visão deve retornar todos os itens cadastrados no sistema com a sua data de validade e a quantidade, assim como o nome do produto associado ao item para fácil identificação, a data da compra para comparação com a validade, o preço da compra para soma posterior das compras realizadas no mês de um fornecedor, e as informações do fornecedor para contato facilitado.

Para que as consultas de fato sejam otimizadas, faz-se necessário a materialização dessa visão. Teremos overhead de custo de manutenção e armazenamento, porém, como a visão estará materializada no disco, não haverá necessidade do join entre as tabelas, aumentando a velocidade da recuperação dos dados.

A atualização de dados sobre a visão incorreria em inconsistência de dados nas tabelas base. E a visão não possui intuito de propiciar a atualização dos dados por quem a utiliza.