

# Bancos de Dados

Conceitos Avançados

Prof. Filipe Mutz

# Agenda

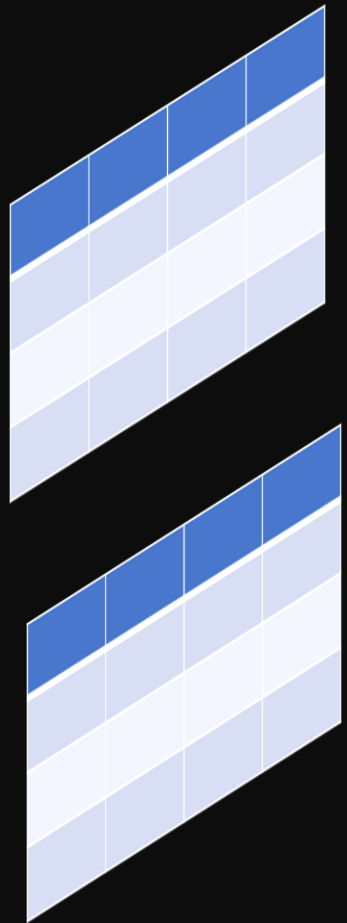
- Views
- Authorization
- Transactions
- Assertions
- Stored Procedures
- Triggers

# Views

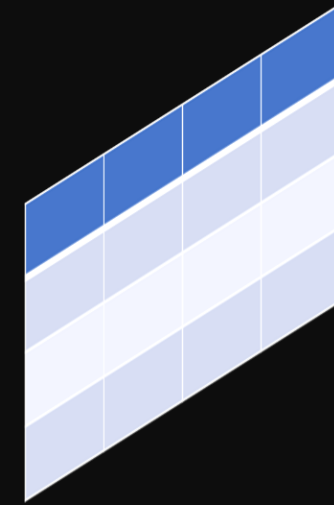
- Visões sobre partes do BD.
- Definidas por uma Query.
- Se Comportam como Tabelas.
- Podem ser usadas em Consultas.
- Em geral, não são armazenadas e são read-only.

# Views: Motivação

- Esconder dados por Segurança ou Privacidade.
- Visualização simplificada para um grupo de usuários.
- Reduzir duplicação de partes de consultas frequentes.



Query



View

Tabelas  
"Verdadeiras"

Usuário		
E-mail	Nome	CPF
jose@gmail.com	José Silva	123123-123
luna@bol.com	Luna Vergara	456456-456

Empréstimo	
CPF	codLivro
123123-123	1
123123-123	2
456456-456	2

**SELECT CPF, COUNT(codLivro) AS nEmprestimos FROM Usuario**  
**LEFT OUTER JOIN Empréstimo ON Usuario.CPF = Empréstimo.CPF GROUP BY Usuario.CPF;**

View ContadorEmpréstimos	
CPF	nEmprestimos
123123-123	2
456456-456	1

# Criação de Views

```
CREATE VIEW DEP_INFO(Dep_nome, Qtd_  
func, Total_sal)  
AS SELECT Dnome, COUNT (*), SUM  
(Salario)  
FROM DEPARTAMENTO, FUNCIONARIO  
WHERE Dnumero=Dnr  
GROUP BY Dnome;
```

# Views: Implementação

- Consulta realizada *on-demand*
  - Ineficiente se queries são complexas
- Materialização de Views
  - Usa espaço em disco
  - Requer mecanismos eficientes de lidar com atualizações nas tabelas de base.

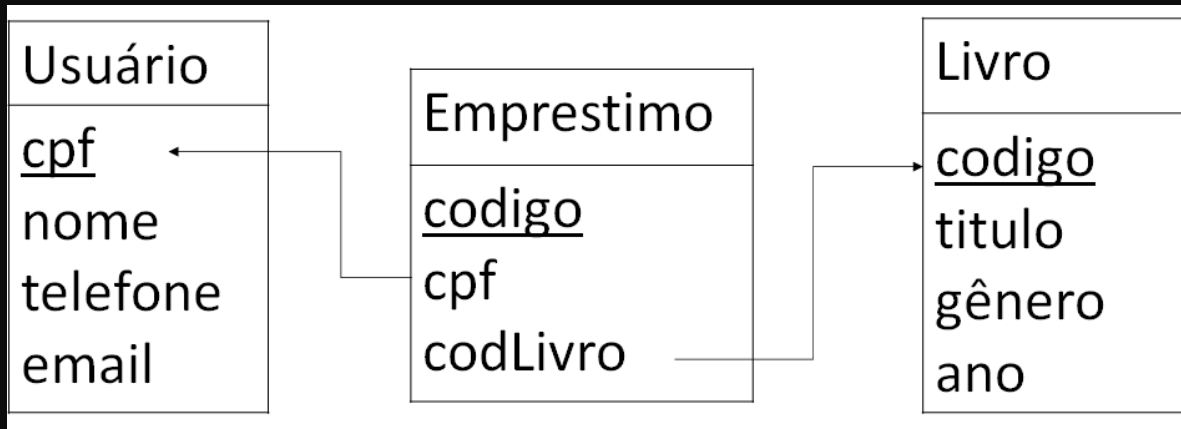


# Atualização de Views

In general, an SQL view is said to be **updatable** (that is, inserts, updates or deletes can be applied on the view) if the following conditions are all satisfied by the query defining the view:

- The **from** clause has only one database relation.
- The **select** clause contains only attribute names of the relation, and does not have any expressions, aggregates, or **distinct** specification.
- Any attribute not listed in the **select** clause can be set to *null*; that is, it does not have a **not null** constraint and is not part of a primary key.
- The query does not have a **group by** or **having** clause.

```
CREATE VIEW DEP_INFO(Dep_nome, Qtd_
func, Total_sal)
AS SELECT Dnome, COUNT (*), SUM
(Salario)
FROM DEPARTAMENTO, FUNCIONARIO
WHERE Dnumero=Dnr
GROUP BY Dnome;
```



Exercício: Crie uma *view* com títulos dos livros não devolvidos e o nome e telefone dos usuários que fizeram os empréstimos.

# Autorização

- Criação de usuários
- Controle de Acesso
- Gerência de perfis
- Adição e remoção de privilégios (permissões)

# Adição de Privilégios

```
grant <privilege list>  
on <relation name or view name>  
to <user/role list>;
```

```
grant select on department to Amit, Satoshi;
```

```
grant update (budget) on department to Amit, Satoshi;
```

Amit e Satoshi  
podem realizar  
*selects* na tabela  
*department*

Amit e Satoshi podem atualizar *budget* em *department*

# Permissão para Inserir em Atributos

- Inserções devem especificar apenas esses atributos;
- O sistema fornece aos atributos restantes valores padrão (se um padrão for definido) ou *null*.

# Remoção de Privilégios

```
revoke <privilege list>  
on <relation name or view name>  
from <user/role list>;
```

```
revoke select on department from Amit, Satoshi;  
revoke update (budget) on department from Amit, Satoshi;
```

# Papéis (Roles)

- Instrutores devem ter os mesmos privilégios.
- Para cada novo instrutor, permissões serão atribuídas individualmente.
- Uma abordagem melhor:
  - especificar os privilégios as autorizações que cada instrutor deve receber;
  - identificar quais usuários do banco de dados são instrutores.

```
create role instructor;
```

```
grant select on takes  
to instructor;
```

```
create role dean;  
grant dean to Amit;  
grant instructor to dean;  
grant dean to Satoshi;
```

Permissões de um papel atribuídas à outro papel.

O *dean* terá todos os privilégios do *instructor*.





# Privilégios em *Views*

- Ex.: Um usuário deve poder ver os salários de um departamento, mas não de outros.
- Views podem ser usadas para limitar a visibilidade de dados. O usuário pode receber permissão de *SELECT* apenas na *view*.

```
create view geo_instructor as  
  (select *  
   from instructor  
   where dept_name = 'Geology');
```

```
grant select on geo_instructor to Marcus;
```

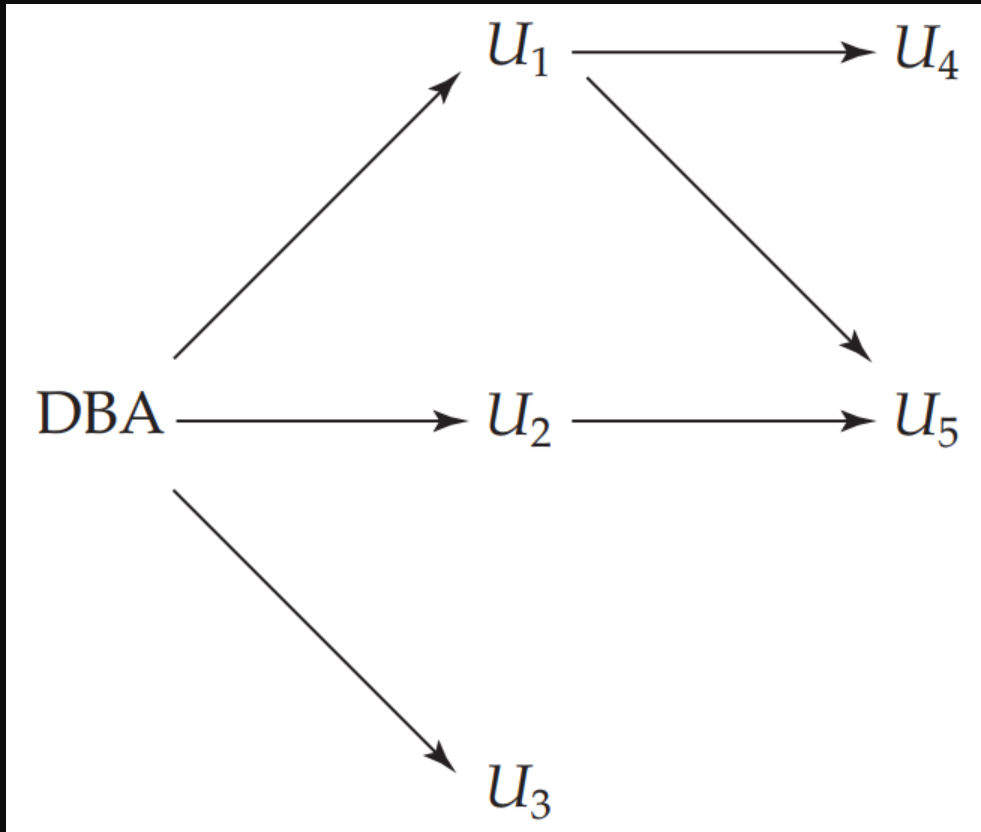
# Transferência de Privilégios

```
grant select on department to Amit with grant option;
```

Amit pode realizar selects e dar esta permissão para outros usuários

Por padrão, isto não pode ser feito sem o “with grant option”, exceto para o usuário que criou o objeto (relação, view, role).

# Grafo de Autorizações



- DBA autorizou U1, U2 e U3 com grant option.
- Em seguida, U1 autorizou U4 e U5, e U2 autorizou U5.

# Revocação em Cascata

- DBA revoga a autorização de U1.
- U4 tem autorização do U1, então essa autorização também deve ser revogada.
- U5 recebeu autorização tanto do U1 quanto do U2. Como o DBA não revogou a autorização de U2, U5 retém os privilégios.
- Se U2 revogar a autorização de U5, ou o DBA revogar a autorização de U2, U5 perde os privilégios.

# Revocação Restrita

```
revoke select on department from Amit, Satoshi restrict;
```

Nesse caso, o sistema retorna um erro se houver revogações em cascata e não executa a ação de revogação

# Revocação de *Grant Option*

```
revoke grant option for select on department from Amit;
```

A instrução revoga apenas a opção de concessão de privilégios, e não o privilégio de realizar *SELECTS*

# Exercício

- Remova todos os privilégios dos usuários Aurélio e Joubert.
- Crie o papel de Técnico.
- Dê todos os privilégios na tabela livro ao papel de Técnico.
- Dê privilégio de leitura na view criada no exercício anterior ao Aurélio com *grant option*.
- Atribua o papel de Técnico a Joubert.



# Transactions

- São operações com 1 ou mais passos que precisam ser executadas de forma atômica (indivisível).
  - Saque em uma conta e depósito em outra durante uma transferência.

# Transactions

- Terminam de uma de duas formas:
- **COMMIT**: confirma a transação e faz com que as atualizações se tornem permanentes no banco de dados.
- **ROLLBACK**: faz com que a transação atual seja revertida e todas as atualizações realizadas são revertidas. O estado do banco de dados é restaurado ao que estava antes da execução da primeira instrução da transação.

# Transactions

```
EXEC SQL WHENEVER SQLERROR GOTO UNDO;
EXEC SQL SET TRANSACTION
    READ WRITE
    DIAGNOSTIC SIZE 5
    ISOLATION LEVEL SERIALIZABLE;
EXEC SQL INSERT INTO FUNCIONARIO (Pnome,
Unome, Cpf, Dnr, Salario) VALUES ('Roberto', 'Silva',
'99100432111', 2, 35.000);
EXEC SQL UPDATE FUNCIONARIO
    SET Salario = Salario * 1.1 WHERE Dnr = 2;
EXEC SQL COMMIT;
GOTO THE_END;
UNDO: EXEC SQL ROLLBACK;
THE_END: ... ;
```

# Transactions

- Geram problemas sofisticados devido à possibilidade de acessos concorrentes ao banco.
- Não entraremos em detalhes neste curso.

# Assertions

- São CHECKS mais sofisticados e que podem envolver múltiplas tabelas.
- Permitem garantir a consistência entre dados.
  - Gasto com salários de um depto é igual à soma de salários dos funcionários.
  - Quantidade em estoque é igual à quantidade comprada menos a quantidade vendida.

# Assertions

```
create assertion credits_earned_constraint check  
(not exists (select ID  
             from student  
             where tot_cred <> (select sum(credits)  
             from takes natural join course  
             where student.ID= takes.ID  
                 and grade is not null and grade<> 'F' )
```

Para cada tupla na relação aluno, o valor do atributo *tot\_cred* deve ser igual à **soma dos créditos** das disciplinas que o aluno **concluiu com sucesso**.

# Assertions

Processo de construção:

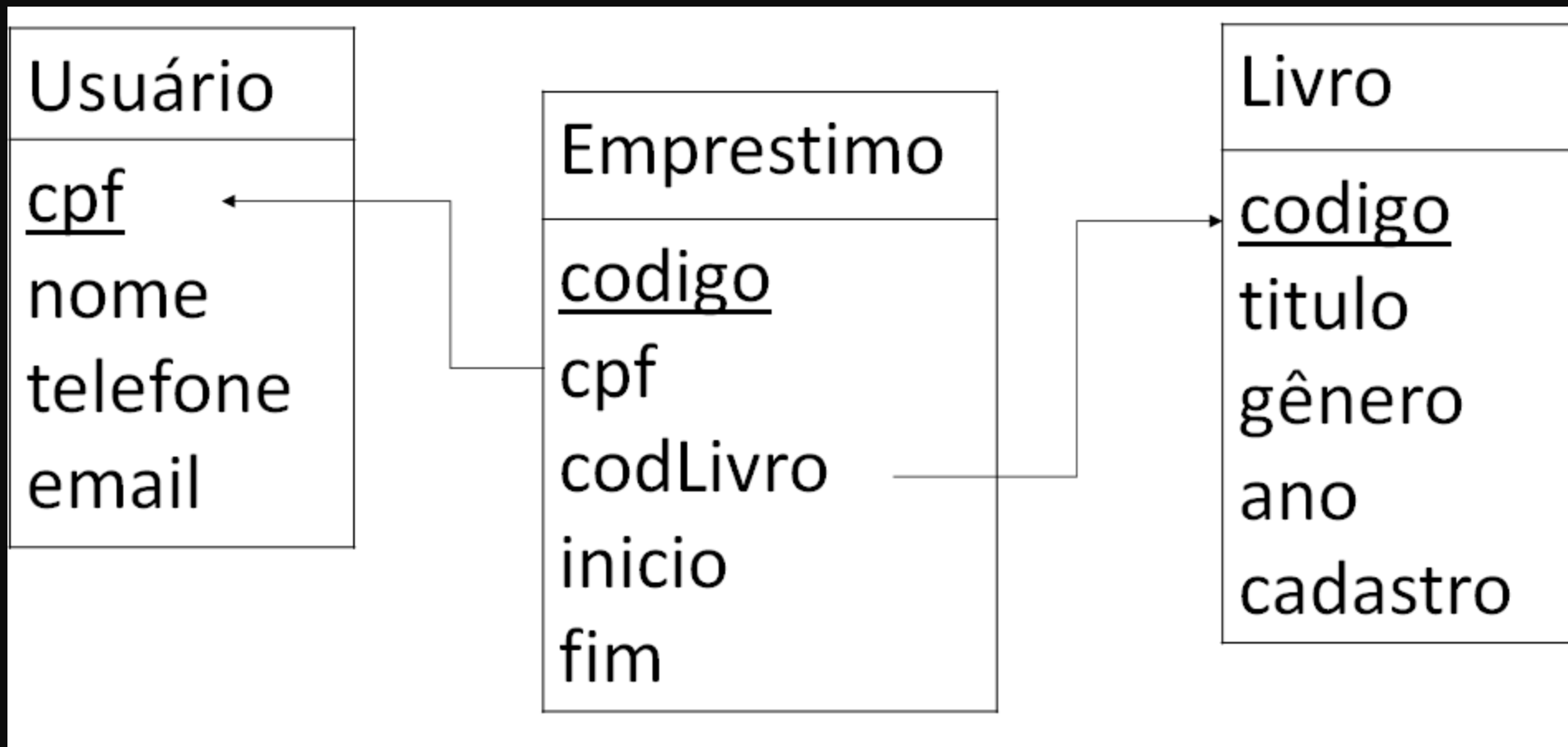
1. Faça um SELECT que retorne as tuplas que quebram a regra.
2. Use o comando NOT EXISTS para verificar que o retorno do SELECT é vazio (isto é, ninguém quebra a regra).

# Assertions

- São avaliadas a cada alteração no BD.
- Se forem complexas e em grande quantidade, podem impactar negativamente o tempo de resposta do BD .
- Não são suportados por vários SGBDs.



**Exercício:** Crie uma assertion para verificar que a data de empréstimo e devolução dos livros é anterior à data de cadastro do livro no sistema.



# Exercícios

[assuma o BD do exercício da semana passada inspirado no Google Academico]

- Crie um mecanismo para permitir que usuários da classe pesquisador vejam apenas artigos publicados no periódico Nature depois de 2015.
- Crie um mecanismo para permitir que usuários da classe pesquisador vejam o número de citações de autores da mesma instituição.
- Crie uma asserção para verificar que todos os artigos citados por um trabalho são anteriores ao trabalho.

# *Stored Procedures*

- SGBDs podem armazenar **funções** (quando um valor é retornado) ou **procedimentos** (quando um valor não é retornado) similares àquelas de linguagens de programação.
- Com frequência, SGBDs comerciais permitem que procedimentos armazenados e funções sejam escritos em uma linguagem de programação de uso geral (C/C++, Java, etc.).

# Quando são Úteis

- Se um programa de banco de dados é necessário por várias aplicações. Isso reduz a duplicação e melhora a modularidade.
- A execução de um programa no servidor pode reduzir a transferência de dados e o custo de comunicação entre o cliente e o servidor.
- Podem melhorar o poder de modelagem fornecido pelas visões ao permitir que tipos mais complexos de dados derivados estejam disponíveis aos usuários.
- Podem ser usados para verificar restrições complexas que estão além do poder de especificação de asserções e triggers

```
create function dept_count(dept_name varchar(20))
returns integer
begin
declare d_count integer;
    select count(*) into d_count
    from instructor
    where instructor.dept_name= dept_name
return d_count;
end
```

```
select dept_name, budget
from instructor
where dept_count(dept_name) > 12;
```

# Table Functions

```
create function instructors_of (dept_name varchar(20))  
  returns table (  
    ID varchar (5),  
    name varchar (20),  
    dept_name varchar (20),  
    salary numeric (8,2))  
return table  
  (select ID, name, dept_name, salary  
  from instructor  
  where instructor.dept_name = instructor_of.dept_name);
```

```
select * from table(instructor of('Finance'));
```

```
create procedure dept_count_proc(in dept_name varchar(20),  
                                     out d_count integer)  
begin  
    select count(*) into d_count  
    from instructor  
    where instructor.dept_name= dept_count_proc.dept_name  
end
```

```
declare d_count integer;  
call dept_count_proc('Physics', d_count);
```

Procedimentos podem ser invocados a partir de outro procedimento SQL ou de um SQL embutido usando a instrução *call*.

```
if boolean expression  
    then statement or compound statement  
elseif boolean expression  
    then statement or compound statement  
else statement or compound statement  
end if
```

```
declare n integer default 0;  
for r as  
    select budget from department  
    where dept_name = 'Music'  
do  
    set n = n - r.budget  
end for
```

A parte do padrão SQL que lida com essas construções é chamada de **Persistent Storage Module (PSM)**. Variáveis são declaradas usando **declare** e atribuições são feitas usando **set**. Uma instrução composta tem a forma **begin ... end** e pode conter várias instruções SQL.

```
while boolean expression do  
    sequence of statements;  
end while  
  
repeat  
    sequence of statements;  
until boolean expression  
end repeat
```



# 1

- Registers a student after ensuring classroom capacity is not exceeded
- Returns 0 on success, and -1 if capacity is exceeded.

```
create function registerStudent(  
    in s_id varchar(5),  
    in s_courseid varchar (8),  
    in s_secid varchar (8),  
    in s_semester varchar (6),  
    in s_year numeric (4,0),  
    out errorMsg varchar(100)
```

**returns integer**

```
begin
```

```
(...)
```

```
end;
```

2

```
declare currEnrol int;  
select count(*) into currEnrol  
  from takes  
  where course_id = s_courseid and sec_id = s_secid  
    and semester = s_semester and year = s_year;  
declare limit int;  
select capacity into limit  
  from classroom natural join section  
  where course_id = s_courseid and sec_id = s_secid  
    and semester = s_semester and year = s_year;  
if (currEnrol < limit)  
  begin  
    insert into takes values  
      (s_id, s_courseid, s_secid, s_semester, s_year, null);  
    return(0);  
  end  
  -- Otherwise, section capacity limit already reached  
  set errorMsg = 'Enrollment limit reached for course ' || s_courseid  
    || ' section ' || s_secid;  
  return(-1);
```

# Triggers

- Instrução executada automaticamente sempre que uma dada ação é feita no BD.
- Requer especificar:
  - **Quando** executar: Evento + Condição
  - **O que** fazer: Ações
- Uma vez criado, sempre que o evento acontecer e a condição for satisfeita, o SGBD realiza as ações.

# Exemplos

- Sempre que uma tupla for inserida na relação Matrícula, incrementa o número de créditos cursados na tabela Aluno.
- Criar pedidos automaticamente para garantir uma quantidade mínima de itens em estoque.
- Ao finalizar uma venda, reduzir a quantidade de itens em estoque.

```
CREATE TRIGGER log_trigger  
AFTER INSERT ON funcionarios  
FOR EACH ROW  
EXECUTE PROCEDURE funcionario_log_func();
```

A cada INSERT na tabela *funcionarios*, é executado o procedimento *funcionario\_log\_func()*. Ele poderia ser usado para salvar os dados do funcionário em uma tabela de log.

```
create trigger credits_earned after update of takes on (grade)
referencing new row as nrow
referencing old row as orow
for each row
when nrow.grade <> 'F' and nrow.grade is not null
    and (orow.grade = 'F' or orow.grade is null)
begin atomic
    update student
    set tot_cred= tot_cred+
        (select credits
         from course
         where course.course_id= nrow.course_id)
    where student.id = nrow.id;
end;
```

Sempre que a nota for atualiza de “F” para uma nota maior, ou de *null* para uma nota diferente de “F”, o total de créditos do aluno é atualizado.

```
create trigger reorder after update of amount on inventory
referencing old row as orow, new row as nrow
for each row
when nrow.level <= (select level
                    from minlevel
                    where minlevel.item = orow.item)
and orow.level > (select level
                  from minlevel
                  where minlevel.item = orow.item)
begin atomic
    insert into orders
        (select item, amount
         from reorder
         where reorder.item = orow.item);
end;
```

Adiciona uma ordem de compra quando a quantidade em estoque de um produto se tornar menor que um limiar.