



[Projeto de Banco de Dados]

Aula 05: Views, Índices, Stored Procedures, Triggers

Visões

- São tabelas derivadas de outras tabelas;
- Permitem controlar a visão que cada usuário ou grupo de usuário tem sobre os dados armazenados;
 - Nem sempre é bom os usuários terem acesso a todos os dados do banco de dados;
- São tabelas virtuais, não são armazenadas fisicamente;
- Boas para representar consultas que devem ser feitas com muita frequência;

Visões

- Cada visão tem um nome, um conjunto de atributos e uma consulta que a representa;
- As visões contêm sempre os dados atualizados;
 - A consulta é executada sempre que a visão é invocada
 - Garante dados sempre atualizados
 - Responsabilidade do SGBD
- A definição da visão é armazenada no catálogo do SGBD;
- Usamos a seguinte sintaxe para descrever uma visão:

CREATE VIEW *Nome*

AS *Consulta*

Visões

- Exemplo: Crie uma visão que ao ser invocada possa retornar os nomes dos empregados, o nome dos projetos e o número de horas trabalhadas em cada projeto.
 - Funcionario(id, matricula, nome, salario, id_depto)
 - Projeto(id, nome, id_depto, #id_supervisor)
 - Trabalha_Projeto(#id_funcionario, #id_projeto, numhoras)

```
CREATE VIEW funcionario_com_projetos
AS SELECT f.nome AS funcionario,
           p.nome AS projeto, tp.num_horas
FROM funcionario f, projeto p, trabalha_projeto tp
WHERE f.id=tp.id_funcionario AND
       p.id=tp.id_projeto
```

Visões

- Podemos fazer consultas em cima dos dados de uma visão;
 - Exemplo: Recupere o nome de todos os empregados que trabalham no projeto 'Max Lucro';

```
SELECT funcionario  
FROM funcionario_com_projetos  
WHERE projeto = 'consulta'
```

Visões

- Atualização:
 - Muitas vezes, os usuários podem querer inserir e atualizar dados em visões:
 - Isto pode trazer problemas:
 - Ex.: O que aconteceria se o usuário tentasse executar o comando?

```
INSERT INTO funcionario_com_projetos  
VALUES ('Kaique','Boa Oferta', '12')
```

Visões

- Atualização:
 - Em geral, a atualização de visões é tratada da seguinte forma:
 - Uma visão definida **numa única tabela** **é atualizável SE** os atributos da visão contêm a chave primária e todos os atributos que possuem a restrição NOT NULL sem nenhum valor default;
 - Visões definidas sobre **múltiplas tabelas usando junção** geralmente **NÃO** são atualizáveis;
 - Visões usando **funções de agrupamento e funções agregadas** **NÃO** são atualizáveis;

Visões

- Redefinindo uma visão:
 - Podemos redefinir o nome de uma visão através do operador ALTER VIEW;

- Sintaxe:

```
ALTER VIEW NomeDaVisão  
RENAME TO NovoNomeDaVisão;
```

- Exemplo:

```
ALTER VIEW funcionario_com_projetos  
RENAME TO funcionario_s_com_projetos
```


Visões

- Excluindo uma visão:
 - Podemos excluir uma visão usando o operador DROP VIEW;
 - Sintaxe:
 - DROP VIEW NomeDaVisão
 - Exemplo:
 - DROP VIEW funcionario_com_projetos

Índices

- Um índice é uma estrutura de acesso físico aos dados, usado para **acelerar o tempo das consultas**;
 - Semelhante ao índice de um livro que usamos para encontrar um determinado assunto;
 - Definido sobre o valor de um atributo;
 - Geralmente, a chave primária e os atributos com a restrição UNIQUE;
 - Uma tabela pode ter mais de um atributo indexado

Índices

- Criando um novo índice:
 - Podemos criar um novo índice através do operador CREATE INDEX;

- Sintaxe:

```
CREATE INDEX NomeDoÍndice  
ON NomeDaTabela(Atributo)
```

- Exemplo:

```
CREATE INDEX ind1  
ON Empregado(Matricula)
```

Índices

- Especificando índices:
 - Existem vários tipos de manipulação de índices, baseados em estruturas de dados conhecidas.
 - Árvore B, Tabela Hash, entre outros.
 - Para especificar o tipo do índice, basta especificá-lo no momento de sua criação:
 - Sintaxe:

```
CREATE INDEX NomeDoÍndice  
ON NomeDaTabela  
    USING Nome_Estrutura(Atributo)
```
 - Exemplo:

```
CREATE INDEX ind1  
ON Empregado USING btree(Matricula) /*Árvore B*/
```

Índices

- Especificando índices:
 - Cada SGBD utiliza os algoritmos específicos.
 - Consulta à API do SGBD.
 - No PostgreSQL, não é necessário especificar o método btree(), porque é o padrão da linguagem para a criação de índices.

Índices

- Alterando um índice:
 - Podemos alterar um índice existente através do operador `ALTER INDEX`;
 - Sintaxe:
`ALTER INDEX NomeDoÍndice
RENAME TO NomeDoNovoÍndice`
 - Exemplo:
`ALTER INDEX indiceSalario
RENAME TO indiceSalarioRenomeado`

Índices

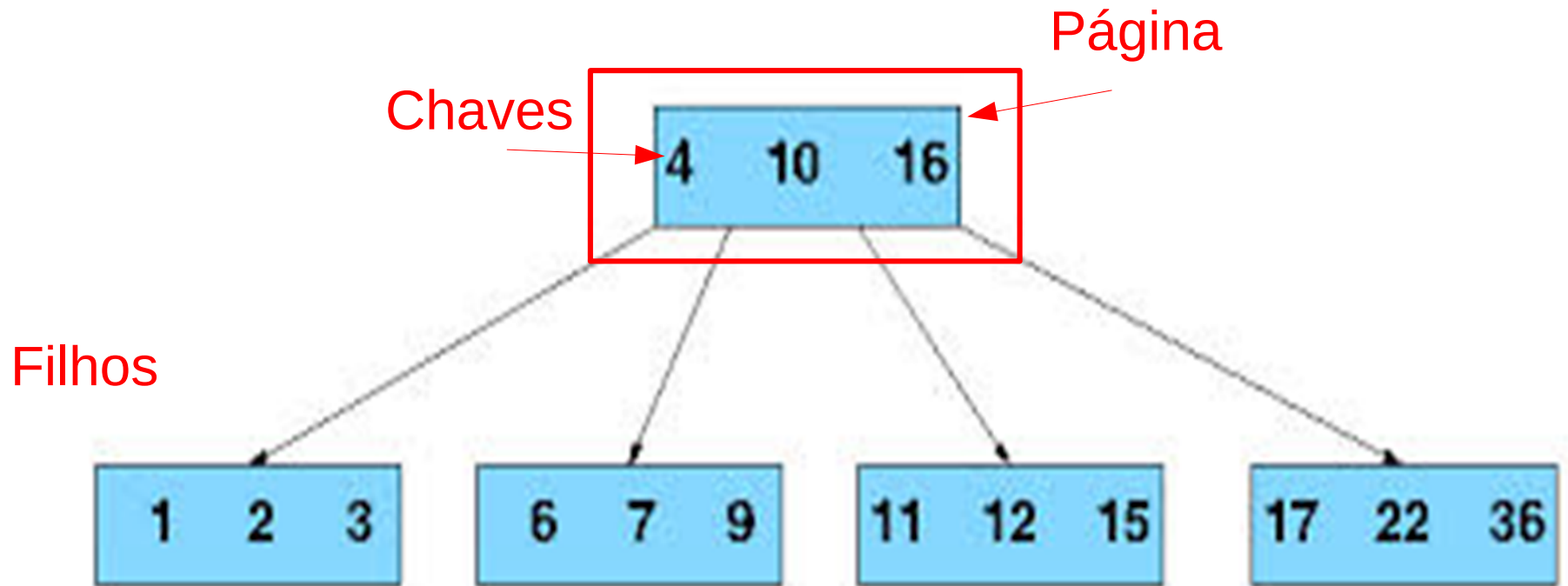
- Removendo um índice:
 - Podemos remover um índice usando o operador DROP INDEX;
 - Sintaxe:
`DROP INDEX NomeDoIndice;`
 - Exemplo:
`DROP INDEX indiceSalarioRenomeado;`

Índices e Árvores B

- Árvore de pesquisa balanceada, utilizada para acessar memória secundária.
 - Memória Primária: RAM. Memória Secundária: Discos.
 - É a forma como o SO acessa os dados no HD.
- Diferente da árvore binária, as árvores B são multidimensionais.
 - Árvores Binárias possuem no máximo 2 filhos e 1 chave.
 - Árvores B possuem N filhos e N-1 chaves.
- Muitos SGBDs utilizam Árvore B ou alguma variante.
 - Árvores B+

Árvores B

- Visão Geral:

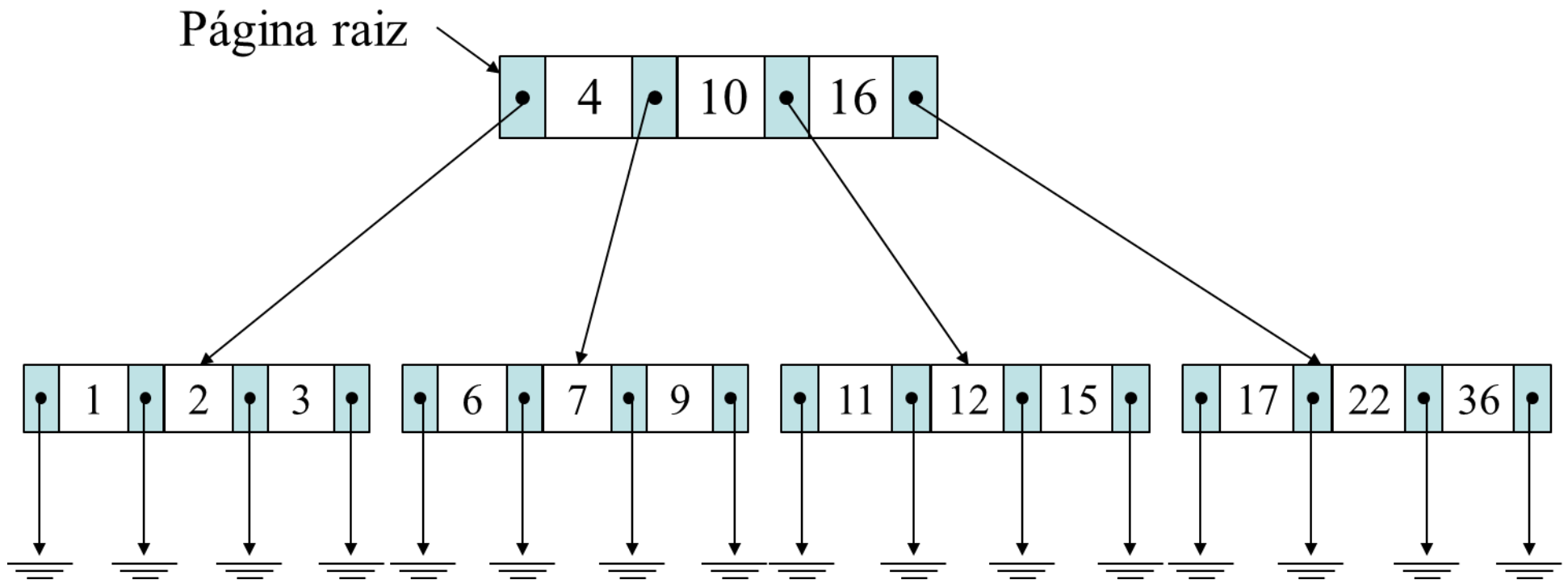


- Obs:

- Conjunto de 1 ou + chaves = página (em binária seria nó)
 - Alguns autores utilizam também o nome “Nó”
- Página Raiz, Página Folhas, Páginas Internas.

Árvores B

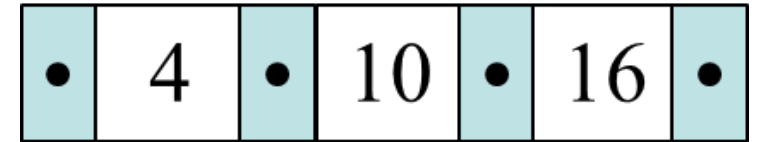
- Representação na Memória:



- As árvores B são uma generalização no uso da árvores binárias
- A raiz sempre estará na memória principal
 - Se um dado não está na raiz, ele desce para o disco.
 - Rapidez

Árvores B

- Propriedades (1):



- Uma página deve conter:

- Número “X” de chaves atualmente armazenado
 - As próprias chaves (valores)
 - Chaves tem que estar na ordem **crescente**
 - Atributo booleano “folha”
 - Número de ponteiros “X+1”
 - X = quantidade de chaves
 - Sempre haverá mais ponteiros que chaves.
 - Se não tem filhos, apontam pra null

Árvores B

- Propriedades (2):
 - Todas as folhas estão no mesmo nível da árvore
 - O nível das folhas é a profundidade da árvore
 - Em árvore binária, profundidade ou altura é a mesma coisa
 - Grau mínimo “t”
 - Quantidade mínima de filhos (ou ponteiros) de uma página.
 - Toda árvore deve ter $t \geq 2$.
 - Limites:
 - Indica a quantidade de chaves possíveis numa página.
 - Limite Inferior: $t-1$
 - Limite superior: $2t-1$
 - Exceção: raiz pode ter mínimo 1 chave, independente de t.

Árvores B

- Inserção de Elementos:
 - Toda inserção é feita numa folha.
 - Os limites inferior e superior têm que ser respeitados.
 - Antes de inserir o elemento, percorre a árvore para encontrar posição a ser inserida.
 - Caso 1: Se página for uma folha, e puder receber dado (se tiver espaço), insere.
 - Caso 2: Se a página for uma folha e estiver completa (cheia):
 - A página-folha tem que ser dividida ao meio (antes da inserção)
 - O indivíduo do meio é promovido para a raiz. Os elementos menores que ele serão filhos esquerdos, e os maiores, filhos direitos.
 - Se a raiz que receberá o novo elemento estiver completa, o processo de divisão também se aplica recursivamente pra cima, até balancear a árvore.
 - Após a divisão, insere o elemento no seu devido local.

Árvores B

- Inserção de Elementos:
 - Perceba que o crescimento das árvores B é de baixo para cima.
 - Binárias crescem pra baixo.
 - As inserções devem ser feitas numa única passagem
 - OU seja: divide antes de inserir, e não insere pra depois dividir

Árvores B

- Inserção de Elementos:
 - Exemplo: * Construir uma árvore B, com $t=2$
 - * Limites Chaves: inferior: $t-1$ (1) e Limite superior: $2t-1$ (3)
 - * cada página vai ter: se 1 chave (inferior), 2 filhos;
se 2 chaves, 3 filhos
se 3 chaves (superior), 4 filhos
 - Chaves a serem inseridas: **U**EQACPODW
 - 1ª Inserção: U
 - como não tem raiz, cria e insere
 - nestes exemplos, só iremos mostrar os ponteiros para filho qdo houverem.
 - nestes exemplos, iremos mostrar os elementos da página qdo necessário.



Árvores B

- Inserção de Elementos:
 - Exemplo: * $t=2$, $LI = 1$ e $LS = 3$
 - Chaves a serem inseridas: U**E**QACPODW
 - 2ª Inserção: E
 - Como a raiz é uma folha e tem espaço (caso 1) insere ordenado na raiz



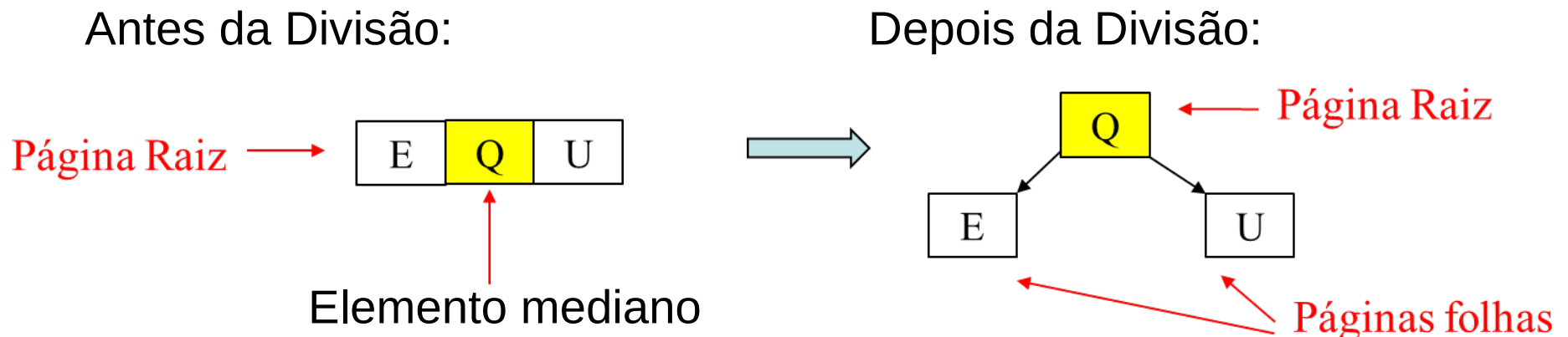
Árvores B

- Inserção de Elementos:
 - Exemplo: * $t=2$, $LI = 1$ e $LS = 3$
 - Chaves a serem inseridas: UE**Q**ACPODW
 - 3ª Inserção: Q
 - Como a raiz é uma folha e tem espaço insere ordenado na raiz



Árvores B

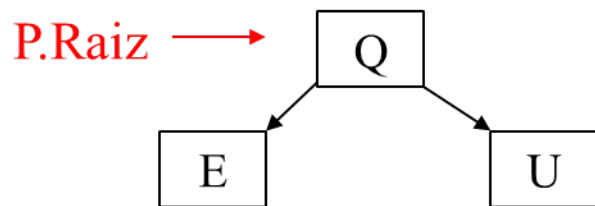
- Inserção de Elementos:
 - Exemplo: * $t=2$, $LI = 1$ e $LS = 3$
 - Chaves a serem inseridas: UEQACPODW
- 4ª Inserção: A
 - Como a raiz-folha está completa (Caso 2) é preciso
 - 1) dividir a página:
 - 2) o nó mediano é promovido para a raiz.
 - 3) demais elementos são alocados mediante sua posição na página



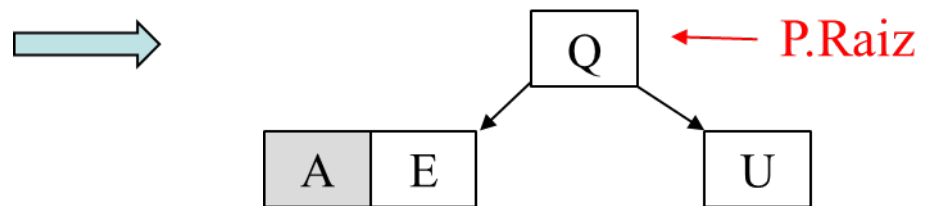
Árvores B

- Inserção de Elementos:
 - Exemplo: * $t=2$, $LI = 1$ e $LS = 3$
 - Chaves a serem inseridas: UEQ**A**CPODW
 - 4ª Inserção (continuação): A
 - Após a divisão da página, insere o elemento na folha apropriada.

Antes da Inserção:



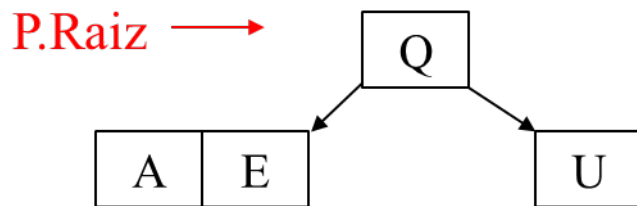
Depois da Inserção:



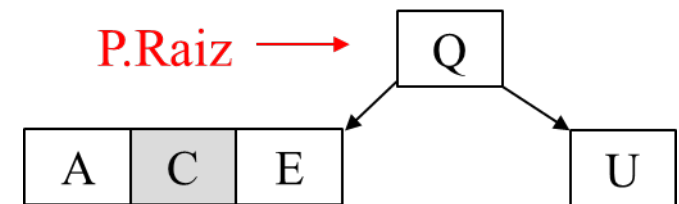
Árvores B

- Inserção de Elementos:
 - Exemplo: * $t=2$, $LI = 1$ e $LS = 3$
 - Chaves a serem inseridas: UEQA**C**PODW
- 5ª Inserção: C
 - Localiza a folha-posição a ser inserida, verifica se está cheia ou não.
 - Aplica o caso correspondente

Antes da Inserção:



Depois da Inserção:



Árvores B

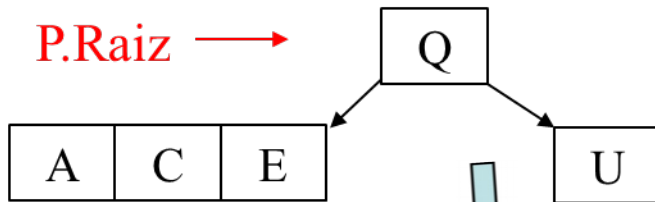
- Inserção de Elementos:

- Exemplo: * $t=2$, $LI = 1$ e $LS = 3$
- Chaves a serem inseridas: UEQAC**P**ODW

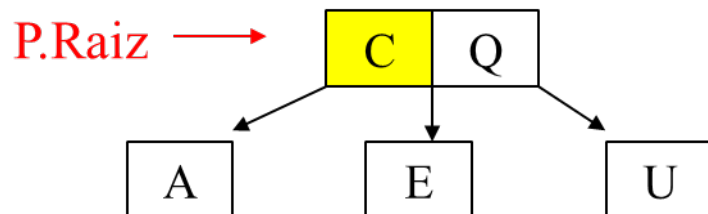
- 6ª Inserção: P

- Localiza a folha-posição a ser inserida, verifica se está cheia ou não.
- Aplica o caso correspondente (Caso 1 ou Caso 2)

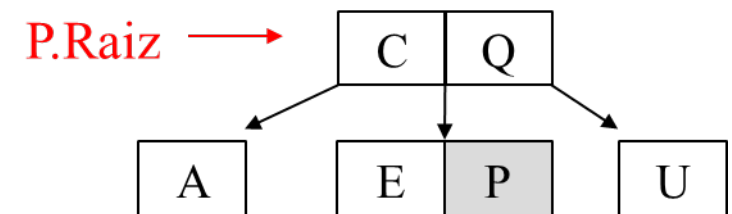
a) Antes da Inserção:



b) Faz a Divisão



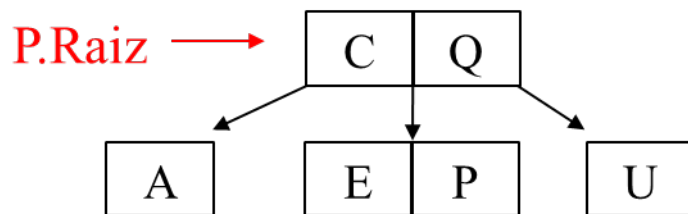
c) Insere na folha



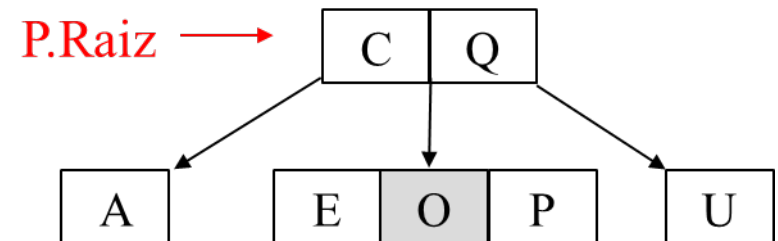
Árvores B

- Inserção de Elementos:
 - Exemplo: * $t=2$, $LI = 1$ e $LS = 3$
 - Chaves a serem inseridas: UEQACP**O**DW
- 7ª Inserção: O
 - Localiza a folha-posição a ser inserida, verifica se está cheia ou não.
 - Aplica o caso correspondente (Caso 1 ou Caso 2)

a) Antes da Inserção:



b) Depois da Inserção



Árvores B

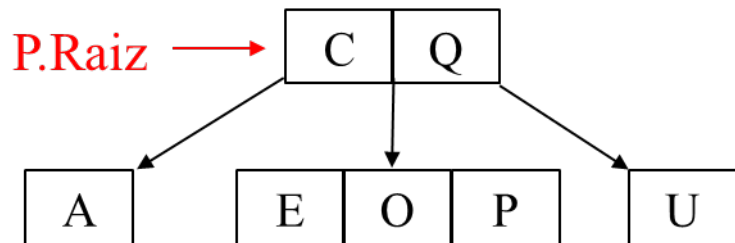
- Inserção de Elementos:

- Exemplo: * $t=2$, $LI = 1$ e $LS = 3$
- Chaves a serem inseridas: UEQACPODW

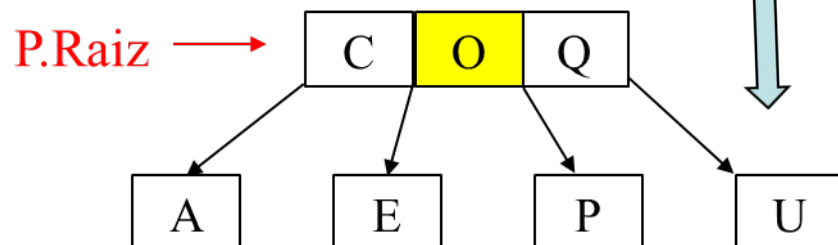
- 8ª Inserção: D

- Localiza a folha-posição a ser inserida, verifica se está cheia ou não.
- Aplica o caso correspondente (Caso 1 ou Caso 2)

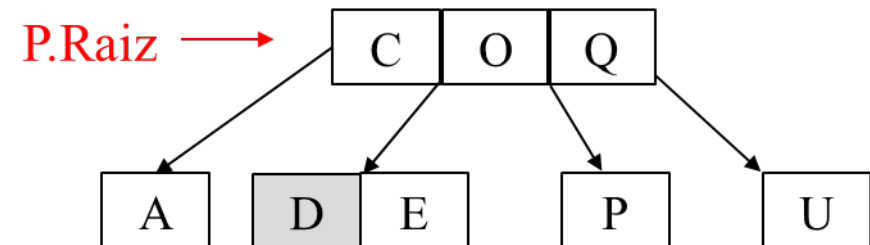
a) Antes da Inserção:



b) Após a divisão:



c) Depois da Inserção



Árvores B

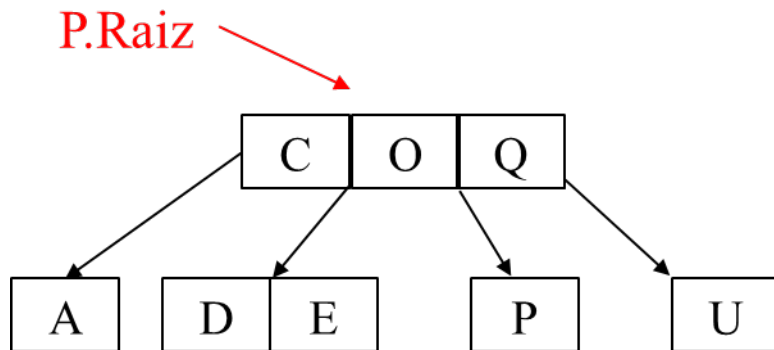
- Inserção de Elementos:

- Exemplo: * $t=2$, $LI = 1$ e $LS = 3$
- Chaves a serem inseridas: UEQACPOD**W**

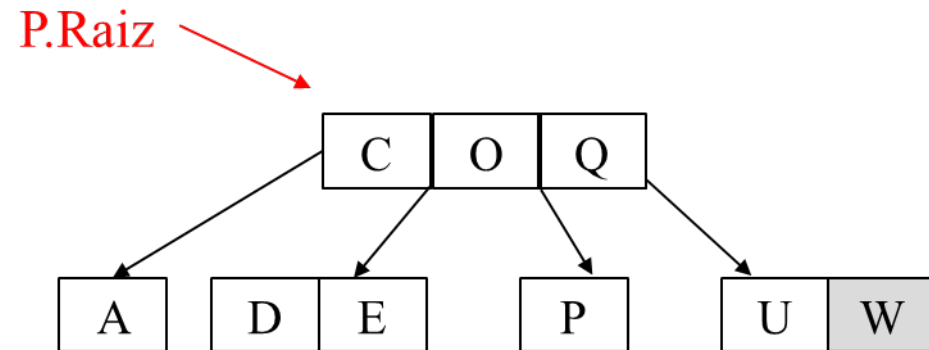
- 9ª Inserção: W

- Localiza a folha-posição a ser inserida, verifica se está cheia ou não.
- Aplica o caso correspondente (Caso 1 ou Caso 2)

a) Antes da Inserção:

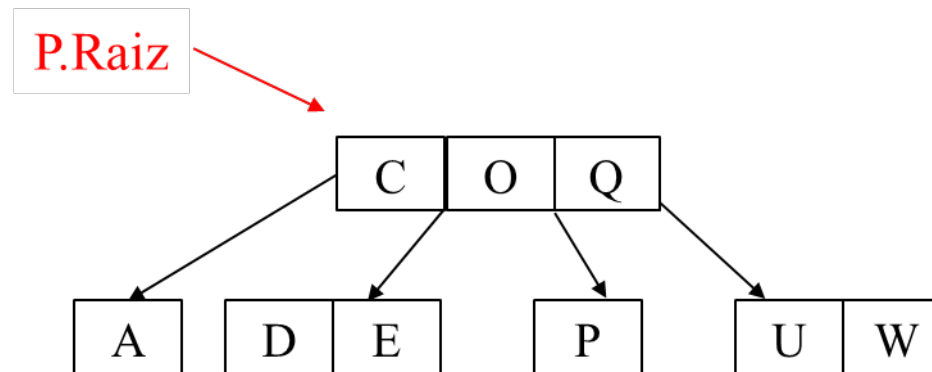


c) Depois da Inserção



Árvores B

- Inserção de Elementos:
 - Exemplo: * $t=2$, $LI = 1$ e $LS = 3$
 - Chaves a serem inseridas: UEQACPODW
- ÁRVORE B FINAL



- Segundo CORMEN,
- “A árvore B mais simples ocorre quando $t = 2$. Todo nó interno tem 2, 3 ou 4 filhos, e temos uma árvore 2-3-4. Na prática, porém, em geral são utilizados valores de t muito maiores.”
- (CORMEN, T. H. et al. Algoritmos, Teoria e Prática. Tradução da 2ª edição americana. Rio de Janeiro: Campus, 2002).

Árvores B

- Inserção
 - Toda operação de inserção/remoção deve respeitar os limites inferiores e superiores.
 - Alguns aplicativos utilizam uma forma diferente de inserção:
 - Quando a página a ser inserida está cheia, 1) insere pra depois dividir e promover.
 - Esta abordagem acima não é recomendada, porque é mais custosa.
 - “Dividir” uma página e “promover” o elemento mediano antes da inserção proporciona as operações em uma única passagem na árvore.
 - Esta é a única abordagem que será aceita na disciplina.

Árvores B

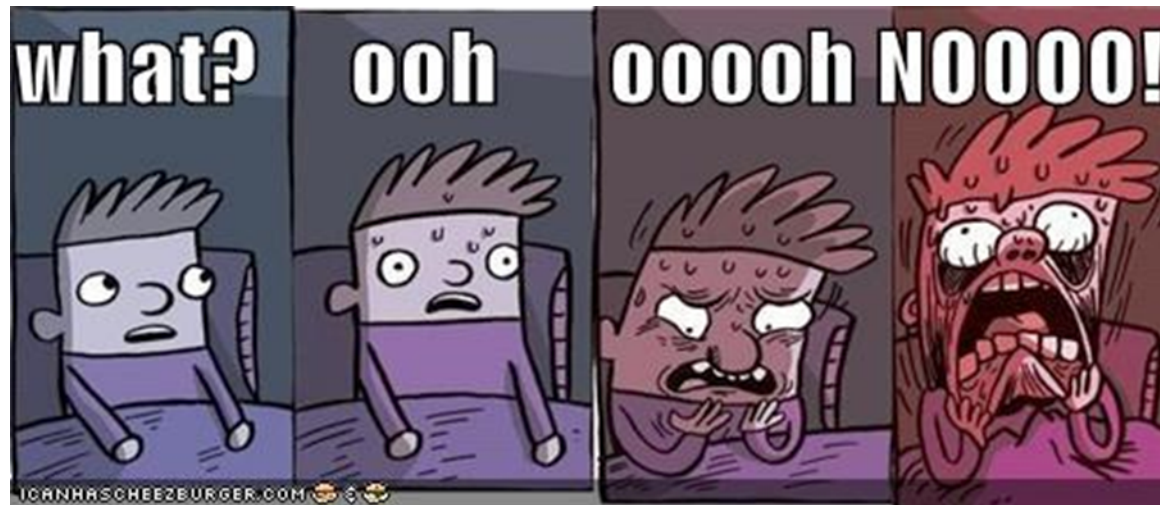
- Exercício:
 - Analise a inserção dos elementos {26, 20, 24, 36, 78, 87, 38, 55, 54, 44, 12, 79, 32, 67, 97, 48, 90, 10, 85, 6, 80, 92, 1}, na ordem apresentada.
 - A árvore terá $t=3$, e Limite Inferior $(t-1) = 2$ e Limite Superior $(2t-1)$: 5
 - Quantidade de filhos por página: [qtde de chaves] + 1
 - Não serão apresentados passo a passo. Tente fazer no papel e validar sua resposta.

Árvores B

- Busca:
 - Similar à busca binária.
 - Recebe o valor a ser procurado e a raiz.
 - Procura o dado na raiz.
 - Se encontrar, retorna o valor.
 - CC, retorna nulo.

Árvores B

- Remoção
 - Existem 6 casos possíveis.



- O detalhamento dos 6 casos ficará como atividade de pesquisa para o aluno.
- O professor estará à disposição para retirar possíveis dúvidas.

Árvores B

- Sobre Índices e Árvores B no PostgreSQL:
 - <https://www.postgresql.org/docs/9.3/static/sql-createindex.html>
 - <http://ieftimov.com/postgresql-indexes-btree>
 - <http://www.devmedia.com.br/trabalhando-com-indices-no-postgresql/34028>

Integridade de Banco de Dados

- Alguns recursos podem ser usados para manter a integridade do banco de dados:
 - Restrições de tuplas;
 - Asserções;
 - Procedimentos Armazenados;
 - Gatilhos;
 - **Próximas aulas...**

Restrições de Tuplas

- Podemos especificar restrições de tuplas usando o comando CHECK no momento da criação de uma tabela;
- Exemplo:

```
CREATE TABLE funcionario(  
    matricula VARCHAR(14),  
    nome VARCHAR(45) NOT NULL,  
    salario REAL,  
    CHECK (salario>350),  
    PRIMARY KEY (matricula)  
)
```


Restrições de Tuplas

- Restrições de tuplas são **restrições a nível de uma única tupla**, ou seja, restrições que *não precisam* de comparações com outras tuplas.
- Inviável para especificar restrições mais complexas:
 - Ex.: Nenhum funcionário pode ganhar mais que seu supervisor.
- Para estes casos, Asserções se tornam uma solução mais prática.

Asserções

- Tipos adicionais de restrições que estão fora do escopo das restrições “padrão” do modelo relacional
 - Chave Primária e Unicidade
 - Integridade de identidade (check)
 - Integridade referencial (chave estrangeira)
- As asserções são restrições genéricas, que deve ser definida na criação da tabela (mas não somente):

```
CREATE ASSERTION nome_da_assercao  
CHECK (restricao_integrada)
```

- Geralmente, ao definir uma asserção, selecionamos as possíveis tuplas e usamos a cláusula **NOT EXISTS** para verificar que o conjunto recuperado é vazio;
- Mas outras formas também podem ser usadas;

Asserções

- Exemplo: Vamos supor a seguinte restrição de integridade: “Nenhum empregado pode ganhar mais que seu supervisor”.

```
CREATE ASSERTION salario_menor
```

```
CHECK
```

```
(NOT EXISTS (
```

```
    SELECT * FROM empregado e, empregado s
```

```
    WHERE e.supervisor=s.matricula AND
```

```
        e.salario>s.salario
```

```
)
```

```
)
```

Asserções

- Para especificar esta restrição através de uma asserção:
 - Especificamos uma consulta para recuperar os empregados que ganham mais do que o seu supervisor;
 - Usamos a cláusula NOT EXISTS para assegurar que nenhuma tupla foi recuperada;
 - Caso o resultado de consulta não seja vazio, a restrição de integridade foi violada;

Asserções

- O acontece quando definimos uma asserção?
 - Sempre que alguma das tabelas for alterada, a asserção é verificada pelo SGBD;
 - Atualizações que violam a restrição (a asserção) são automaticamente rejeitadas pelo SGBD;
- Asserções provocam um grande overhead ao SGBD;
 - Principalmente quando muitos usuários podem atualizar o banco de dados simultaneamente;
 - Muitos SGBD's não oferecem suporte a asserções:
 - Como SQLServer e PostgreSQL;

Stored Procedures

- São subprogramas escritos para realizar uma tarefa específica;
- Semelhante ao conceito de subprogramas em linguagens de programação;
- São armazenados de forma persistente no catálogo do SGBD;
- Embora conhecidos como *Stored Procedure*, podem ser procedimentos ou funções;
- Podem ser executados pelo SGBD no momento de uma consulta;

Stored Procedures

- Os procedimentos armazenados oferecem as seguintes vantagens:
 - Criar subprogramas no próprio SGBD diminui a complexidade da aplicação e facilita o trabalho de atualização e manutenção;
 - É mais fácil alterar o subprograma no SGBD do que o código de todas as aplicações que acessam os dados;
 - Diminuem o tráfego de dados na rede;
 - Apenas os dados já processados circulam na rede;

Stored Procedures

- Stored Procedures utilizam a linguagem a linguagem PL/SQL
 - Procedural Language extensions to SQL
- Torna possível a construção de aplicações eficientes para a manipulação grandes volumes de dados (tabelas com milhões ou bilhões de registros).
- A eficiência da PL/SQL também é garantida através da sua forte integração com a linguagem SQL.
 - É possível executar comandos SQL diretamente de um programa PL/SQL, sem a necessidade da utilização de API's intermediárias (como ODBC ou JDBC).
- Geralmente, muitos SGBD's preferem desenvolver sua própria linguagem

Stored Procedures

- A Linguagem PL/pgSQL
 - Procedural Language/PostgreSQL Structured Query Language
- É a linguagem usada pelo SGBD PostgreSQL para a definição de procedimentos armazenados;
- A linguagem SQL/PSM – (SQL/Persistent Stored Methods) é o padrão SQL para a especificação de storeds procedures;

Stored Procedures

- Sintaxe para a criação de funções:

CREATE FUNCTION nome_da_funcao(*parametro(s)*)

RETURNS tipo_de_retorno

AS '

DECLARE

Declaracoes_locais;

BEGIN

Corpo_da_funcao;

RETURN resultado;

END '

LANGUAGE linguagem;

Stored Procedures

- **Declaração de parâmetros:**
 - Cada procedimento armazenado pode ter zero ou mais parâmetros de entrada;
 - O SGBD define os parâmetros de entrada com os nomes \$1, \$2, \$3,..., \$n, onde:
 - \$1 é o primeiro parâmetro, \$2 é o segundo, .. \$n é o último
- Desta forma, declaramos apenas os **tipos** dos parâmetros de entrada;

Stored Procedures

- Declaração de parâmetros:

- Exemplo:

```
CREATE FUNCTION exemplo (VARCHAR, INTEGER)
RETURNS INTEGER
(...)
```

- Automaticamente o SGBD entende que a função “exemplo” tem os parâmetros;
 - \$1, do tipo VARCHAR;
 - \$2, do tipo INTEGER;

Stored Procedures

- Declaração de parâmetros:

- No entanto, para fins de legibilidade, podemos redefinir o nome de um parâmetro na seção DECLARE;
- Para isso, usamos a seguinte sintaxe, por exemplo:
 - NovoNome ALIAS FOR \$1;

- Exemplo:

```
CREATE FUNCTION exemplo (VARCHAR, INTEGER)
RETURNS INTEGER
AS '
DECLARE
```

```
    Parametro1 ALIAS FOR $1;
```

```
    Parametro2 ALIAS FOR $2;
```

```
....
```

Stored Procedures

- Tipos de Retorno

- PL/SQL permite que uma função retorne qualquer tipo ou array de um tipo de dado oferecido pelo servidor;
- Outros tipos mais complexos, como registros, conjuntos, tabelas e tipos definidos pelo usuário também são permitidos;
- O tipo **VOID** é usado para indicar que nenhum valor será retornado;

Stored Procedures

- Declaração de Variáveis Locais

- Todas as variáveis do subprograma devem ser declaradas na seção DECLARE;
 - Nesta seção também podemos declarar constantes;
- A declaração de uma variável deve obedecer à seguinte sintaxe:

nomeDaVariavel [CONSTANT] Tipo [NOT NULL]
[DEFAULT :=] [Expressão]

Stored Procedures

- Declaração de Variáveis Locais

- Onde:

- **nomeDaVariavel**: define como a variável será identificada dentro do subprograma;
 - **CONSTANT**: Palavra chave que define que o identificador é uma constante;
 - **Tipo**: Define o tipo de valor que será armazenado na variável;
 - **NOT NULL**
 - Identifica que a variável não pode assumir um valor nulo;
 - Caso ele seja usada, um valor default deve ser especificada para a mesma;

Stored Procedures

- Declaração de Variáveis Locais
 - Onde:
 - **DEFAULT**
 - Representa o valor default assumido pela variável;
 - É obrigado caso ela tenha a restrição NOT NULL;
 - **:=**
 - Usado para atribuir um valor inicial para a variável;
 - **Expressão:**
 - Expressão usada para atribuir um valor à variável;
 - O resultado da expressão deve ser compatível com o tipo da variável;

Stored Procedures

- Declaração de Variáveis Locais
 - Exemplos de declaração de variáveis locais:
 - DECLARE
quantidade INTEGER;
valor NUMERIC(2) DEFAULT 200;
soma INTEGER := 0;
pi CONSTANT NUMERIC(2) := 3.14;
idade INTEGER NOT NULL DEFAULT 0;
sexo VARCHAR(1);

Stored Procedures

- **Atribuindo valor a uma variável**
 - Podemos atribuir valor a uma variável da seguinte forma:

`nome_da_variavel := expressão;`

- Expressão é um valor **OU** uma expressão compatível como tipo da variável;

- Exemplos:

`quantidade := 0;`

`cont := cont + 1;`

Stored Procedures

- **Atribuindo valor a uma variável**
 - Podemos também atribuir a uma ou mais variáveis o resultado de uma consulta;
 - Para isso, incluímos uma cláusula SELECT INTO seguida das variáveis e depois as colunas recuperadas na consulta antes da cláusula FROM da consulta, da seguinte forma:

```
SELECT INTO V1,V2,...,Vn C1,C2,...,Cn  
FROM .....
```

Stored Procedures

- **Atribuindo valor a uma variável**

```
SELECT INTO V1,V2,....,Vn C1,C2,....,Cn  
FROM .....
```

- Onde:

- Cada V_i corresponde a cada variável que receberá o valor de uma das colunas recuperadas na consulta;
- Cada C_i corresponde a cada coluna recuperada na consulta;
 - Aquelas que usamos antes da cláusula FROM;
- O número de colunas recuperadas deve ser compatível com o número de variáveis usadas;
 - E os tipos também devem ser compatíveis com suas respectivas variáveis;

Stored Procedures

- **Atribuindo valor a uma variável**

- Exemplos:

```
SELECT INTO salarioAtual Salario
FROM Empregado
WHERE matricula = '1111-1';
```

```
SELECT INTO total, media COUNT(*), AVG(Salario)
FROM Empregado;
```

```
SELECT INTO emp *
FROM Empregado
WHERE matricula='1111-1';
```

- Em relação ao último exemplo é perfeitamente possível, caso a variável “emp” tenha sido declarada com um RowType da tabela Empregado;
 - Veremos mais adiante sobre o RowType

Stored Procedures

- **Exemplo 1:** Criar um subprograma para recuperar o próximo código de USUARIO a ser inserido:

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION proximoCodigoUsuario()  
RETURNS INTEGER  
AS '  
    DECLARE  
        maiorCodigo INTEGER;  
    BEGIN  
        SELECT INTO maiorCodigo MAX(id)  
        FROM usuario;  
        RETURN maiorCodigo+1;  
    END '  
LANGUAGE plpgsql;
```

Stored Procedures

- Note que, diferentemente do que vimos em SQL, a constante que corresponde ao nome do empregado está entre aspas duplas;
 - Isto acontece porque o corpo do subprograma é definido entre apóstrofos;
 - O SGBD pode confundir o apóstrofo do string como o fechamento do corpo da função;
 - Para que isso não aconteça, usamos um apóstrofo de escape para cada apóstrofo de usados em string ou caractere;

Stored Procedures

- **Exemplo 2:** Criar um subprograma que recupere a quantidade de projetos em que um determinado empregado trabalha:

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION qtdeProjetosEmp(VARCHAR)
RETURNS INTEGER
AS '
    DECLARE
        id_emp ALIAS FOR $1;
        total INTEGER;
    BEGIN
        SELECT INTO total COUNT(*) FROM Trabalha_Projeto TP
        WHERE tp.empregado=id_emp;
        RETURN total;
    END '
LANGUAGE plpgsql;
```

Stored Procedures

- Para executar um procedimento armazenado a partir de uma consulta SQL;
 - Podemos executá-los também em uma consulta interna a outro subprograma;
 - Exemplos:
 - `SELECT proximoDepartamento();`
 - `SELECT qtdeProjetosEmp('1111-1');`
- Podemos chamar um procedimento armazenado a partir do resultado de uma consulta;
 - Exemplo: Recuperar o código e o nome de cada empregado com a quantidade de projetos em que ele trabalha;
 - `SELECT id, nome, qtdeProjetosEmp(id) AS numeroProjetos FROM empregado`

Stored Procedures

- Podemos também usar o resultado de um procedimento na cláusula WHERE;
 - Exemplo: Recuperar a matricula e o nome dos empregados que trabalham em mais de um projeto;
 - `SELECT id, nome FROM empregado WHERE qtdeProjetosEmp(id)>1`

Stored Procedures

- Estruturas de controle: o comando IF-THEN-ELSE:
 - Permite a especificação de desvios condicionais;
 - Semelhante ao comando IF de uma linguagem de programação;
 - A cláusula ELSE é opcional;
 - A sintaxe do comando é a seguinte:
IF condição THEN comandos;
ELSIF condição THEN comandos;
ELSE comandos;
END IF;

Stored Procedures

- Estruturas de controle: o comando IF-THEN-ELSE:

IF *condição* THEN *comandos*;

ELSIF *condição* THEN *comandos*;

 ELSE *comandos*;

END IF;

- Onde:

- *Condição* é uma expressão lógica;
- *Comandos* representam uma sequência de comandos aceitos definidos na linguagem PL/SQL;
- As cláusulas IF, ELSIF e ELSE podem executar qualquer quantidade de comandos;
 - Sem a necessidade de usar um bloco BEGIN-END;

Stored Procedures

- Exemplo: Criar um subprograma que classifique um empregado de acordo com a quantidade de telefones que ele tem. Considerando que se ele tiver somente 1 telefone, o programa informe “fala pouco”; se ele possui entre 2 ou 3 telefones, “fala razoavel”; se possuir mais de 3 telefones, “fala muito”.

Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:
 - PL/SQL oferece as seguintes estruturas de repetição:
 - LOOP
 - WHILE
 - FOR
 - As palavras-chaves EXIT e CONTINUE ajudam na definição destes laços;

Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:
 - **EXIT:**
 - Usada para indicar que um determinado laço deve ser encerrado;
 - Ela pode ser usada com um label e uma condição;
 - Mas, ambos, podem ser omitidos;
 - Caso um label seja especificado, ela vai encerrar o comando especificado pelo label;
 - Caso contrário, o loop mais interno será encerrado;
 - Caso uma condição seja especificada, o encerramento só acontecerá se a condição for satisfeita;
 - Caso contrário o loop é encerrado imediatamente;
 -
 - A sintaxe para a especificação de uma condição de saída é:

EXIT label **WHEN** condição;

Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:
 - **CONTINUE:**
 - Usada para indicar que um determinado laço deve ser continuado;
 - A sua definição é semelhante à definição de uma condição de saída;
 - Ela também pode ser associada a uma condição e a um label;
 - A sua sintaxe é:
CONTINUE label **WHEN** Condição;

Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:
 - **LOOP:**
 - LOOP é um comando que repete uma ação até que uma condição de encerramento seja executada;
 - Também podemos usar as cláusulas EXIT ou RETURN para encerrar o LOOP
 - A sua sintaxe é:

LOOP

Comandos

END LOOP;

Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:
 - **WHILE:**
 - Indica que um ou mais comandos devem ser repetidos enquanto uma determinada condição for satisfeita:
 - Semelhante a um comando WHILE de uma linguagem de programação;
 - A sua sintaxe é:
WHILE Condição **LOOP**
Comandos;
END LOOP;

Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:
 - **FOR:**
 - Usado em situações onde sabemos antecipadamente o número de repetições;
 - A sua sintaxe é:
 - **FOR** variavel **IN [REVERSE]** incío..fim **[BY valor]**
 LOOP
 Comandos
 END LOOP;

Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:
 - **FOR:**
 - **FOR** variavel **IN [REVERSE]** incío..fim **[BY valor]**
 LOOP
 Comandos
 END LOOP;
 - Onde:
 - *variável:*
 - É a variável de controle do comando FOR;
 - É através do seu valor que o SGBD sabe quando o laço deve ser encerrado;
 - Deve ser do tipo inteiro;
 - *IN:*
 - Usado para declarar o intervalo dos valores que serão assumidos pela variável de controle;

Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:
 - **FOR:**
 - **FOR** variavel **IN [REVERSE]** incío..fim **[BY valor]**
 LOOP
 Comandos
 END LOOP;
 - Onde:
 - *REVERSE:*
 - Indica que o intervalo de valores está na ordem decrescente (decremento)
 - *início..fim:*
 - Indicam o intervalo de valores que serão assumidos pela variável de controle;
 - Devem ser do tipo inteiro;

Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:
 - **FOR:**
 - **FOR** variavel **IN [REVERSE]** incío..fim **[BY valor]**
 LOOP
 Comandos
 END LOOP;
 - Onde:
 - BY:
 - Usado para informar em quanto a variável de controle deve ser incrementada ou decrementada após cada iteração;
 - O valor associado à mesma deve ser do tipo inteiro;
 - É uma cláusula opcional:
 - Se ela não é especificada, é considerado o valor 1;

Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:

- **FOR:**

- Exemplos:

```
FOR i IN 1..10 LOOP  
    Comandos  
END LOOP;
```

```
FOR i IN REVERSE 10..1 LOOP  
    Comandos  
END LOOP;
```

```
FOR i IN 1..10 BY 2 LOOP  
    Comandos  
END LOOP;
```


Stored Procedures

- Estruturas de controle:
 - Estruturas de repetição:
 - Podemos também usar o comando FOR para percorrer o resultado de uma consulta;
 - Neste caso, a variável de controle é do tipo “linha” (RowType);
 - Uma linha da tabela onde a consulta é realizada;
 - Também pode ser um registro compatível com os campos recuperados na consulta;
 - A cada iteração do comando, os valores da próxima tupla são atribuídos à variável de controle;
 -
 - Neste caso, usamos a seguinte sintaxe:

```
DECLARE
    variavel NomeTabela%RowType;
[...]
FOR variavel IN consulta LOOP
    Comandos;
END LOOP;
```

Stored Procedures

- O tipo **Cursor**:
 - Muita vezes, temos que percorrer o resultado de consultas para realizar alguma tarefa em um procedimento armazenado;
 - Para isso, temos que percorrer iterativamente cada tupla recuperada no resultado;
 - Com o comando FOR, este caminharmento é feito apenas em uma direção;
 - Uma variável do tipo cursor é usada para realizar esta tarefa;
 - É como se fosse um ponteiro que navegasse nas tuplas do resultado;

Stored Procedures

- O tipo **Cursor**:
 - Todo cursor é uma variável do tipo **REFCURSOR**;
 - Ele pode ser declarado com uma variável qualquer na seção DECLARE;
 - Neste caso, o cursor pode ser usado em qualquer consulta;
 - Ou até em mais de uma consulta no subprograma;
 - O cursor é chamado de não limitado quando ele não está associado apenas a uma consulta;
 - Exemplo:

DECLARE

C1 REFCURSOR;

Stored Procedures

- O tipo **Cursor**:
 - Também podemos declarar um cursor através da seguinte sintaxe:
`nomeDoCursor REFCURSOR FOR Consulta;`
 - Neste caso, o cursor é chamado de limitado, pois é associado a uma consulta específica;
 - Exemplo:
`C1 REFCURSOR FOR SELECT * FROM Empregado;`
 - Depois de realizada a consulta, precisamos abrir o cursor antes de usá-lo para navegar no resultado da consulta;
 - No caso de um cursor limitado, usamos a seguinte sintaxe:
`OPEN nomeCursor FOR Consulta`
 - Exemplo:
 - `OPEN c1 FOR SELECT * FROM TrabalhaProjeto;`

Stored Procedures

- O tipo **Cursor**:
 - Quando o cursor é não limitado, ele não pode estar previamente aberto por causa de outra consulta;
 - Para o cursor não limitado, usamos a seguinte sintaxe:
 - OPEN nomeCursor;
 - Exemplo:
`OPEN c1;`

Stored Procedures

- O tipo **Cursor**:
 - Depois que o cursor é aberto, usamos a operação FETCH para obter a próxima linha do resultado;
 - Este é o único caminho que podemos percorrer com o cursor;
 - Usamos a cláusula INTO para guardar o resultado da operação em uma ou mais variáveis;
 - Da mesma forma que a usamos em uma seleção;
 - A variável ou lista de variáveis devem ser compatíveis com a linha do resultado da consulta;

- Exemplo:

```
OPEN c1 FOR SELECT horas_trabalhadas
                FROM empregado e, trabalha_projeto tp
                WHERE e.id=tp.id_emp;
FETCH c1 INTO horas;
```

Stored Procedures

- O tipo **Cursor**:
 - Ao terminamos as tarefas relacionadas ao cursor, devemos fechar o mesmo para liberar o espaço de memória que ele utiliza;
 - Ou para liberar a variável para que ela possa ser aberta novamente;
 - Fazemos isso através do operador CLOSE, que tem, para os dois tipos de cursor, a seguinte sintaxe:
`CLOSE nomeDoCursor;`

Triggers

- Um gatilho é um tipo especial de procedimento armazenado que executa quando um determinado evento ocorre no banco de dados;
- É composto pela seqüência: Evento -> Condição -> Ação
 - Eventos:
 - São as situações onde o gatilho pode ser disparado;
 - Geralmente são atualizações feitas em tabelas ou visões: INSERT, DELETE ou UPDATE;
 - Condição:
 - É a condição que deve ser satisfeita no momento do evento para que o gatilho seja disparado;
 - Não sendo obrigatório;
 - Ações:
 - São as ações que devem ser executadas pelo SGBD caso o evento aconteça e a condição seja verdadeira;
 - Geralmente, é uma sequência de comandos SQL;
 - Operações em tabelas;
 - Chamadas a procedimentos armazenados;

Triggers

- Em PL/SQL, quando definimos um gatilho, as ações que devem ser disparadas por ele devem ser especificadas em uma função que:
 - Não tenha nenhum parâmetro de entrada;
 - Tenha um 'trigger' como tipo de retorno;

Triggers

- Sempre que a função que representa um gatilho é chamada, ela recebe algumas informações:
- As mais importantes são:
 - NEW e OLD:
 - Variáveis que representam os valores atuais e antigos, respectivamente, de uma linha que causou o disparo do gatilho;
 - TG_NAME:
 - Variável que armazena o nome do gatilho que foi disparado;
 - TG_WHEN:
 - Indica quando o gatilho é disparado;
 - Pode receber os valores AFTER ou BEFORE;
 - TG_LEVEL:
 - Indica o nível do gatilho;
 - Pode receber os valores ROW e STATEMENT;

Triggers

- Sempre que a função que representa um gatilho é chamada, ela recebe algumas informações:
- As mais importantes são:
 - TG_OP:
 - Indica a operação que causou o disparo do gatilho;
 - Pode receber os valores INSERT, UPDATE e DELETE;
 - TG_RELNAME:
 - Indica o nome da tabela que causou o disparo do gatilho;

Triggers

- Uma função que representa um gatilho pode retornar uma linha ou um valor nulo;
- Quando um gatilho é definido a nível de uma tupla, acontece o seguinte:
 - Se ele for disparado antes de uma operação, o valor retornado representa a tupla que vai concluir a operação;
 - Caso contrário, o tipo de retorno é ignorado;
- Gatilhos que não são a nível de tupla também têm seu tipo de retorno ignorado;
- Exemplo: Criar a função “aloca()” de gatilho para assegurar que cada novo empregado incluso na empresa seja alocado para trabalhar no departamento 1

Triggers

- Uma vez criada a função que contém a ação de um gatilho, criamos o gatilho propriamente dito através do comando CREATE TRIGGER;

- Este comando tem a seguinte sintaxe:

```
CREATE TRIGGER nomeGatilho {BEFORE | AFTER}  
{INSERT | UPDATE | DELETE} ON nomeDaTabela  
FOR EACH {ROW | STATEMENT}  
EXECUTE PROCEDURE funcaoDoGatilho;
```

- Exemplo de criação de um gatilho para a nossa função:

```
CREATE TRIGGER aloca_projeto AFTER INSERT  
ON empregado  
FOR EACH ROW  
EXECUTE PROCEDURE aloca();
```

Triggers

- Exemplo: Criar uma função de gatilho para assegurar que para todas as alterações realizadas na tabela usuario, serão registrados um código, a data, o usuário e o tipo de alteração realizada
 - Primeiramente criaremos uma nova tabela que armazenará o log de alterações:

```
CREATE TABLE log_alteracoes(  
    id SERIAL,  
    data DATE,  
    autor VARCHAR(20),  
    alteracao VARCHAR(6),  
    PRIMARY KEY (id)  
);
```

Triggers

- Exemplo 9: Criar uma função de gatilho para assegurar que para todas as alterações realizadas na tabela usuario, serão registrados um código, a data, o usuário e o tipo de alteração realizada
 - Agora, criaremos a procedimento armazenado que será utilizado pelo gatilho:

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION gera_log()  
RETURNS TRIGGER  
AS'  
    BEGIN  
        INSERT INTO log_alteracoes (data, autor, alteracao)  
            VALUES ( now(), user, TG_OP);  
    RETURN NEW;  
    END '  
LANGUAGE plpgsql;
```

Triggers

- Exemplo 9: Criar uma função de gatilho para assegurar que para todas as alterações realizadas na tabela usuario, serão registrados um código, a data, o usuário e o tipo de alteração realizada
 - Por fim, criamos o nosso gatilho que será disparado quando houver algum evento (Atualização, Remoção, Inserção) na tabela trabalha_projeto:

```
CREATE TRIGGER trigger_gera_log  
BEFORE INSERT OR UPDATE OR DELETE  
ON usuario  
FOR EACH ROW  
EXECUTE PROCEDURE gera_log()
```


Triggers

- Exemplo de remoção de um gatilho do banco de dados:
 - `DROP TRIGGER nome_gatilho ON tabela;`