FATEC Sorocaba – Banco de Dados

Oani S.C. 0030482011028

Exercício 06 - Álgebra Relacional

1- Descreva as principais restrições de Integridade do modelo Relacional.

Restrições de domínios: Especificam que o valor de cada atributo deve ser um valor atômico do domínio, ou seja, os valores válidos para um determinado atributo devem conter o mesmo tipo de dados do domínio definido para o atributo.

Restrição de obrigatoriedade: Indica se deve ou não ser permitida a existência de nulos numa coluna.

Restrição de integridade existencial: Refere-se às chaves primárias e procura garantir que toda e qualquer linha de uma tabela deve poder ser acessada com base apenas no conteúdo de sua chave primária.

Restrição de integridade referencial: É especificada entre duas relações e é utilizada para manter consistência entre tuplas de duas relações. Informalmente, a restrição de integridade referencial declara que uma tupla em uma relação que se refere a uma outra relação deve se referir a uma tupla existente naquela relação.

Fontes:

https://sites.google.com/site/fkbancodedados1/model
ologico

https://en.wikipedia.org/wiki/Relational database

2- Qual a diferença entre chaves e índices?

Uma chave identifica a linha armazenada no banco de dados.

Um índice é uma estrutura que contém chave e suas localizações. Ajuda você a encontrar a localização das linhas. No caso de um livro, o índice diz em qual página você pode encontrar a palavra. O índice do banco de dados tem a mesma função.

Fonte: https://stackoverflow.com/questions/769407/in-a-database-what-is-the-difference-betwen-a-key-and-an-index

3- Porque na abordagem relacional a ordem das tuplas é irrelevante assim como das linhas?

"NO modelo relacional as estruturas lógicas de dados — tabelas de dados, visualizações e índices - estão separadas das estruturas de armazenamento físico. Essa significa separação aue administradores de banco de dados podem gerenciar o armazenamento físico de dados sem afetar o acesso a esses dados como uma estrutura lógica. Por exemplo, renomear um arquivo de banco de dados não renomeia as tabelas armazenadas dentro dele.

A distinção entre lógica e física também se aplica às operações de banco de dados, que são ações claramente definidas que permitem aos aplicativos manipular os dados e estruturas do banco de dados. As operações lógicas permitem que um aplicativo especifique o conteúdo de que precisa e as operações físicas determinam como esses dados devem ser acessados e, em seguida, realiza a tarefa.

Para garantir que os dados sejam sempre precisos e acessíveis, os bancos de dados relacionais seguem certas regras de integridade. Por exemplo, uma regra de integridade pode especificar que linhas duplicadas não são permitidas em uma tabela, a fim de eliminar o potencial de informações errôneas que entram no banco de dados."

Fonte:

https://www.oracle.com/database/what-is-arelational-database/

"A Seguência de Colunas é insignificante

Esta propriedade afirma que o ordenamento das colunas na tabela relacional não tem sentido. As colunas podem ser recuperadas em qualquer ordem e em várias sequências. A vantagem desta propriedade é que permite que muitos usuários compartilhem a mesma tabela sem se preocupar em como a tabela é organizada. Também permite que a estrutura física do banco de dados mude sem afetar as tabelas relacionais.

A Sequência de Linhas é insignificante

Esta propriedade é análoga à anterior, mas se aplica a linhas em vez de colunas. O principal benefício é que as linhas de uma tabela relacional podem ser recuperadas em diferentes ordem e sequências. Adicionar informações a uma tabela relacional é simplificado e não afeta consultas existentes."

```
Fonte: https://www.cs.wcupa.edu/~zjiang/RDB_table.htm
```

4- Represente os comandos SQL correspondentes às expressões em álgebra relacional:

```
a- π<sub>descr,creditos</sub> (Disciplina)
Select descr, créditos from Disciplina;
b- π<sub>IdAluno,NomeAluno</sub> (σ <sub>idCurso</sub> =003 (ALUNO) )
select idaluno, nomealuno from aluno
Where idcurso = 003;
c- π<sub>NomeAluno, anoVestibular</sub> (σ <sub>conceito= 'A'</sub> ( Matricula ⋈ <sub>idAluno=idAluno</sub> Aluno ) )
select nomealuno, anovestibular
from matricula inner join aluno
on matricula.idaluno = aluno.idaluno
Where conceito = 'A';
```

5- Considere as relações F e D que representam respectivamente as entidades Funcionário e Dependentes:

```
F(<u>numf</u>, nomef)
D(<u>numf</u>, <u>nomed</u>, par),
```

Onde *numf* é o número de matrícula do funcionário, *nomef* é o nome do funcionário, **nomed** é o nome do dependente e *par* é o grau de parentesco (esposa(o), filho, filha,etc.)

Escreva em álgebra relacional as seguintes consultas:

1- Quais os nomes e parentescos de todos os dependentes?

```
\pinome, parentesco (Dependente)
```

2- Liste o número de matrícula dos funcionários que possuem dependentes filhas.

```
\pimatricula( \sigma parentesco = 'filha' (Dependente) )
```

3- Liste o nome dos funcionários que possuem algum dependente.

```
\pi Funcionario.nome (\bowtie Funcionario.idFuncionario=Dependente.idFuncionario)
```

4. Liste o nome de cada funcionário que tem uma dependente chamada ALICE.

```
T Funcionario.matricula(  onome= 'ALICE'

(     Funcionario.idFuncionario=Dependente.idFuncionario)
```

4- Liste o número de matrícula dos funcionários que não possuem dependentes.

```
)
   5- Liste o nome dos funcionários que não possuem dependentes.
  \pi Funcionario.Nome( \sigma iddependente= 'NULL'
  Funcionario.idFuncionario=Dependente.idFuncionario)
   6- Nome dos funcionários que não tem Alice como dependente? (isto é
      nenhuma dependente chamada Alice, mas tem algum dependente ).
  \pi Funcionario.Nome( \sigma iddependente != 'Alice'
  Funcionario.idFuncionario=Dependente.idFuncionario)
  )
   7- Supondo
      a Relação PROJ (PNO, Orçam), com chave primária PNO,
      a Relação EMP (ENO, ENome, Cargo) com chave primária ENO,
      a Relação TRB (ENO, PNO, Dur, Resp), com chave primária {ENO, PNO},
      chave estrangeira PNO em relação a PROJ e chave estrangeira ENO em
      relação a EMP.
      Responda: Qual das expressões da álgebra relacional abaixo NÃO
               corresponde à seguinte consulta SQL:
      SELECT ENome
      FROM EMP, TRB, PROJ
      WHERE EMP.ENO = TRB.ENO
      AND PROJ.PNO = TRB.PNO
      AND Dur > 36
a) \pi ENome (PROJ \bowtie PNO=PNO (EMP \bowtie ENO=ENO (\sigma Dur > 36 TRB)))
b) \pi ENome ( PROJ \bowtie PNO=PNO ( (\pi ENome, ENO (EMP) ) \bowtie ENO=ENO ( \sigma Dur > 36 TRB) ) )
c) \pi ENome (PROJ \bowtie PNO=PNO (EMP \bowtie (\sigma Dur > 36 (\pi Dur (TRB)))))
d) \piENome (PROJ \bowtie PNO=PNO (EMP \bowtie ENO=ENO (\pi ENO,PNO (\sigma Dur > 36 TRB))))
```

(exercício extraído do exame Pós_Comp da Unicamp - 2003)

7. Sendo as tabelas:

R

| 3 |
|----|
| 6 |
| 7 |
| 8 |
| 11 |
| |

S

| 2 |
|---|
| 6 |
| 7 |
| 8 |
| |

Indique qual o resultado de:

a-
$$R \cup S$$

| 3 |
|----|
| 6 |
| 7 |
| 8 |
| 11 |
| 2 |
| 2 |
| 6 |
| |
| 6 |

b-
$$R \cap S$$

| 6 | |
|---|--|
| 7 | |
| 8 | |

| R | S |
|---|---|
| 6 | 6 |
| 7 | 7 |
| 8 | 8 |