



# BANCO DE DADOS

AULA – 06: MODELAGEM LÓGICA RELACIONAL NOTAÇÕES DO DIAGRAMA EM FERRAMENTAS DE MODELAGEM

#### **BANCO DE DADOS**

#### **MODELO RELACIONAL**

#### OBJETIVOS DE APRENDIZAGEM

- 1. CONSTRUIR DIAGRAMAS COM O AUXÍLIO DE FERRAMENTA COMPUTACIONAL.
- 2. EXPERIMENTAR AS POSSIBILIDADES QUE O USO DA FERRAMENTA DE MODELAGEM PROPORCIONA.
- 3. IDENTIFICAR A NOTAÇÃO USADA PELA FERRAMENTA PARA REPRESENTAR OS CONCEITOS DE MODELAGEM CONCEITUAL E/OU LÓGICA RELACIONAL.

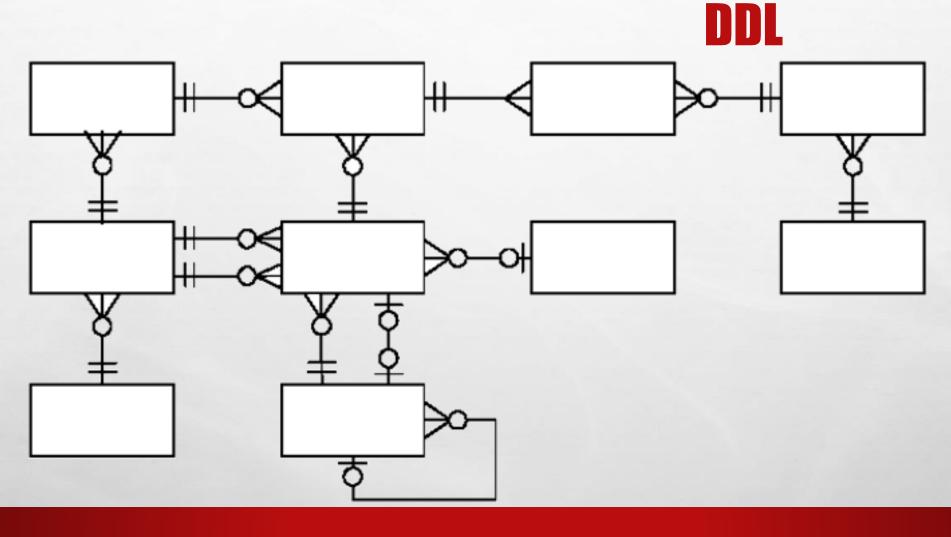
#### **BANCO DE DADOS**

### **MODELO RELACIONAL**

- \*APRESENTAÇÃO SQL
- \*APRESENTAÇÃO DA DDL; E
- **DOMÍNIOS NO SQL-SERVER**

BY VITORINO

# **SQL-STRUCTURED QUERY LANGUAGE**



BY VITORINO

4

- 1969 OS AMERICANOS CHEGAM À LUA GRAÇAS AOS MAINFRAMES DA IBM E DO IMS, SISTEMA GERENCIADOR DE BANCO DE DADOS QUE UTILIZAVA O MODELO HIERARQUICO. O IMS FOI UTILIZADO PARA CATALOGAR AS 3 MILHÕES DE PEÇAS UTILIZADAS NA CONSTRUÇÃO DO FOGUETE SATURN V (MOON ROCKET).
- 1970 EDGAR FRANK CODD PUBLICA "A RELATIONAL MODEL OF DATA LARGE SHARED BANKS" COM OS PRINCÍPIOS PARA O MODELO RELACIONAL.

- 1974 DONALD CHAMBERLIN E RAYMOND BOYCE DEFINEM A **SEQUEL** (**S**TRUCTURED ENGLISH **Q**UERY **L**ANGUAGE) NO IBM SAN JOSE RESEARCH CENTER".
- 1975 PRIMEIRO PROTÓTIPO IBM (SEQUEL-XRM).
- 1976 REVISÃO DE SEQUEL P/ SEQUEL/2 (POSTERIORMENTE, SQL).
- 1977 **SYSTEM R, IMPLEMENTANDO SEQUEL/2, TORNA-SE OPERACIONAL.** 
  - O **SYSTEM R** FOI UM PROJETO DE PESQUISA DA IBM NOS ANOS 1970 QUE RESULTOU NO DESENVOLVIMENTO DE UM SISTEMA DE GERENCIAMENTO DE BANCO DE DADOS RELACIONAL (SGBDR). ELE FOI CRIADO POR UM GRUPO DE PESQUISADORES LIDERADOS POR E. F. CODD

- 1975, TRABALHANDO COMO PROGRAMADOR NA AMPEX, ELISSON É ALOCADO EM UM PROJETO PARA A CIA - CENTRAL INTELLIGENCE AGENCY. O PROJETO TINHA POR OBJETIVO O DESENVOLVIMENTO DE UM BANCO DE DADOS, CUJO CODINOME ERA: ORACLE.
- 1977 LARRY ELISSON, FASCINADO PELO DO ARTIGO DE EDGAR F. CODD, INICIA O DESENVOLVIMENTO BASEADO NOS CONCEITOS RELATADOS NO ARTIGO;
- 1977 CIENTE DE QUE TINHA UMA GRANDE OPORTUNIDADE, FUNDA A EMPRESA SOFTWARE DEVELOPMENT LABORATORIES (SDL) E INICIA O DESENVOLVIMENTO DE UM SOFTWARE QUE INCORPORASSE CONCEITOS MATEMÁTICOS DESCRITOS NO ARTIGO DE EDGAR F. CODD;

- 1978 A SDL CRIA A VERSÃO 1 DO ORACLE. ESCRITA EM ASSEMBLY, LIMITADO A 128 KiB DE MEMÓRIA;
- 1979 A SDL ALTERA O NOME PARA RELATIONAL SOFTWARE, INC (RSI) E LANÇA A VERSÃO 2 DO ORACLE, SENDO ASSIM O PRIMEIRO SGBDR COMERCIAL DO NO MERCADO;
- 1982 A RSI ALTERA O NOME PARA ORACLE SYSTEMS CORPORATION;

- 1983 IBM LANÇA DB2. OUTROS PRODUTOS RELACIONAIS LANÇADOS NO MERCADO (SYBASE, INGRES, ETC). SQL É UM PADRÃO "DE FATO";
- 1986 A SQL TORNA-SE UM PADRÃO ANSI AMERICAN NATIONAL STANDARDS INSTITUTE PARA LINGUAGEM RELACIONAL;
- 1987 PADRÃO ANSI PARA SQL É ACEITO PELA ISO (SQL/86);
- 1989 SQL INCORPORA CARACTERÍSTICAS DE REFORÇO DE INTEGRIDADE (SQL/89);

- 1992 COMITÊS ISO E ANSI APRESENTAM SQL2 (SQL/92).
  - É INTRODUZIDO FORMALMENTE OS OPERADORES DE JUNÇÃO (JOINS) DE TABELAS COMO O INNER, LEFT OUTER, RIGHT OUTER, FULL OUTER E CROSS.
- **1999** SQL 3 (ORIENTADO A OBJETO)

- O SQL FOI REVISTO NOVAMENTE EM 1999 E 2003 PARA SE TORNAR SQL: 1999 (SQL3) E SQL:2003, RESPECTIVAMENTE.
- O SQL: 1999 USA EXPRESSÕES REGULARES DE EMPARELHAMENTO, QUERIES RECURSIVAS E GATILHOS (TRIGGERS).
- TAMBÉM FOI FEITA UMA ADIÇÃO DE TIPOS NÃO-ESCALADOS E ALGUMAS CARACTERÍSTICAS DE ORIENTAÇÃO A OBJETO.

- O SQL:2003 INTRODUZ CARACTERÍSTICAS RELACIONADAS AO XML, SEQUÊNCIAS PADRONIZADAS E COLUNAS COM VALORES DE AUTO GENERALIZAÇÃO (INCLUSIVE COLUNAS-IDENTIDADE).
- SQL: 2008 É A SEXTA REVISÃO DO ISO E ANSI, PADRÃO PARA A SQL . ESSA VERSÃO FOI FORMALMENTE ADOTADA EM JULHO DE 2008.

- SQL: 2011 OU ISO / IEC 9075:2011 É A SÉTIMA REVISÃO DA ISO (1987) E ANSI (1986) PADRÃO PARA O SQL. ESSA VERSÃO FOI FORMALMENTE ADOTADA EM DEZEMBRO DE 2011.
  - UMA DAS PRINCIPAIS NOVAS CARACTERÍSTICAS FOI A MELHORIA NO SUPORTE A BANCO DE DADOS TEMPORAL
  - A IBM, NA VERSÃO 10 DO DB2 , DECLARA QUE O DB2 É O PRIMEIRO SGBD EM CONFORMIDADE COM ESSA FUNCIONALIDADE.
  - A ORACLE, NA VERSÃO 10 E SUPERIORES, TEM FUNCIONALIDADE SEMELHANTE.

### **HISTÓRICO**

• SQL: 2019 ÚLTIMA VERSÃO PADRONIZADA PELA ANSI/ISO EM JUL/2019 (9075-15:2019)

- ATRAVÉS DE UMA ARQUITETURA CHAMADA ODBC (OPEN DATA BASE CONNECTIVITY), CRIADA PELO CONSÓRCIO SQL-ACCESS GROUP (HOJE, X/OPEN) É POSSÍVEL CONVERTER A SINTAXE SQL DE UM PRODUTO PARA OUTRO.
- É UMA LINGUAGEM NÃO PROCEDURAL QUE REQUER DO USUÁRIO QUAL DADO É NECESSÁRIO SEM ESPECIFICAR COMO OBTÊ-LO (PARADIGMA DECLARATIVO);

- POUPA TEMPO DE PROGRAMAÇÃO MAS, EXIGE TEMPO PARA O PROJETO;
- LINGUAGEM INTERATIVA DE CONSULTA:
  - PERMITE CONSULTAS AO BANCO DE DADOS SEM NECESSIDADE DE PROGRAMAS;
- LINGUAGEM DE PROGRAMAÇÃO:
  - COMANDOS SQL EMBUTIDOS EM PROGRAMAS DE APLICAÇÃO ATRAVÉS DA UTILIZAÇÃO DE API'S / DRIVER'S;

- LINGUAGEM DE ADMINISTRAÇÃO:
  - TAREFAS DE ADMINISTRAÇÃO DO BANCO DE DADOS PODEM SER FEITAS UTILIZANDO O SQL;
- LINGUAGEM CLIENTE SERVIDOR:
  - CLIENTES SE COMUNICANDO COM O SERVIDOR ATRAVÉS DE COMANDOS SQL;
- LINGUAGEM PARA BANCO DE DADOS DISTRIBUÍDOS:
  - AUXILIA NA CONVERSÃO DE DIVERSOS PRODUTOS DE BANCO DE DADOS COLOCADOS EM DIFERENTES MÁQUINAS E PLATAFORMAS

- DEFINIÇÃO DE DADOS (DDL):
  - ATRAVÉS DA DDL É POSSÍVEL CRIAR E MANIPULAR OS OBJETOS DE DADOS –
     COMO: O BANCO DE DADOS, TABELAS, ÍNDICES, VIEWS, ETC -, E DEFINIR AS RELAÇÕES EXISTENTE ENTRE ELES.
- MANIPULAÇÃO DE DADOS (DML):
  - ATRAVÉS DA DML É POSSÍVEL A MANIPULAÇÃO DOS DADOS ARMAZENADOS, CONSISTINDO NA RECUPERAÇÃO, INCLUSÃO, EXCLUSÃO E ALTERAÇÃO DOS DADOS;

- CONTROLE DE ACESSO (DCL):
  - PROTEGE OS DADOS DE MANIPULAÇÃO NÃO AUTORIZADAS, ATRAVÉS DE APLICAÇÃO DE POLITICAS DE ACESSO UTILIZANDO COMANDOS ESPECIFICOS;
- LINGUAGEM DE TRANSAÇÃO DE DADOS (DTL):
  - ATRAVÉS DA **DTL** É POSSÍVEL A DEFINIÇÃO DA ESTRUTURA DE CONTROLE DAS TRANSAÇÕES, UTILIZANDO OS ALGORITMOS E PROTOCOLOS DE CONTROLE DE CONCORRÊNCIA;

- LINGUAGEM DE CONSULTA DE DADOS (DQL)
  - EMBORA TENHA APENAS UM COMANDO, A **DQL** É A PARTE DA SQL MAIS UTILIZADA.
  - O COMANDO **SELECT** PERMITE AO USUÁRIO ESPECIFICAR UMA CONSULTA ("QUERY") COMO UMA DESCRIÇÃO DO RESULTADO DESEJADO.

- COMPARTILHAMENTO DE DADOS:
  - COORDENA O COMPARTILHAMENTO DOS DADOS ENTRE USUÁRIOS
- INTEGRIDADE DE DADOS:
  - DEFINE A INTEGRIDADE DOS DADOS CONTRA CORRUPÇÕES, INCONSISTÊNCIA E FALHAS DO SISTEMA
- CONTROLE DA TRANSAÇÃO:
  - INCLUEM COMANDOS QUE CONTROLAM A ESPECIFICAÇÃO DO INÍCIO E FIM DAS TRANSAÇÕES.
- INDEPENDÊNCIA DE FABRICANTE:
  - ESTÁ INCORPORADO EM QUASE TODOS OS SGBD EM SEU PADRÃO ANSI/ISO, COM EXTENSÃO PROPRIETÁRIA DE CADA FABRICANTE

- COMPARTILHAMENTO DE DADOS:
  - COORDENA O COMPARTILHAMENTO DOS DADOS ENTRE USUÁRIOS
- INTEGRIDADE DE DADOS:
  - DEFINE A INTEGRIDADE DOS DADOS CONTRA CORRUPÇÕES, INCONSISTÊNCIA
     E FALHAS DO SISTEMA

- PORTABILIDADE ENTRE COMPUTADORES:
  - PODE SER USADA DESDE UM PDA/SMARTPHONE ATÉ EM MAINFRAMES
- REDUÇÃO DE CUSTO NO TREINAMENTO:
  - AS APLICAÇÕES PODEM MUDAR DE AMBIENTE COM BAIXO CUSTO DE TREINAMENTO

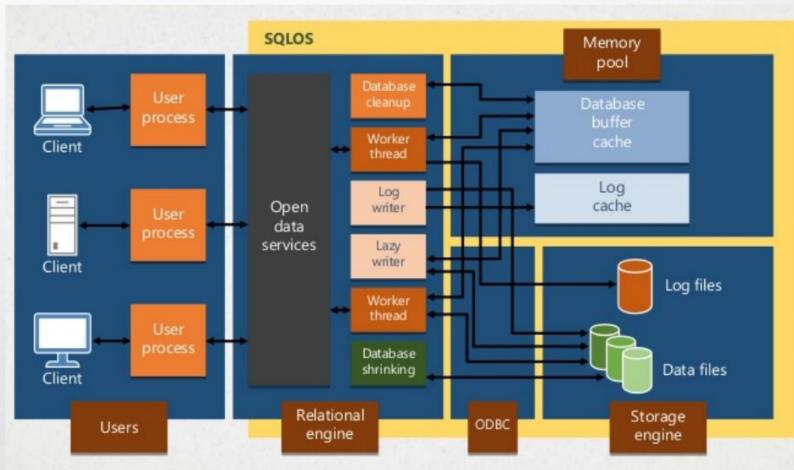
- FACILIDADE NO ENTENDIMENTO:
  - OFERECE RÁPIDO ENTENDIMENTO COM COMANDO ESCRITO EM UM INGLÊS ESTRUTURADO DE ALTO NÍVEL;
  - BAIXA CURVA DE APRENDIZAGEM;
- MÚLTIPLAS VISÕES DOS DADOS:
  - POSSIBILITA LEVAR DIFERENTES VISÕES DOS DADOS A DIFERENTES USUÁRIOS;

# CARACTERÍSTICAS

ARQUITETURA ARMAZENAMENTO DO SQL-SERVER

• ARQUITETURA

SIMPLIFICADA DO SQL
SERVER



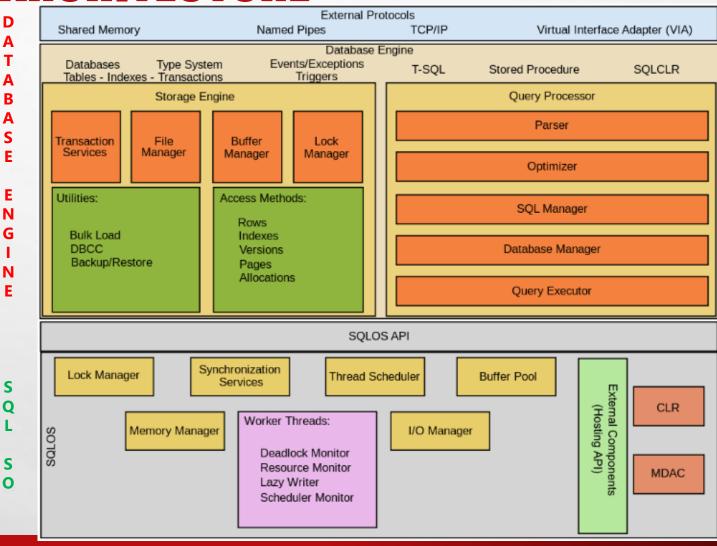
1

The second second second

- O QUE É UMA INSTÂNCIA DE BANCO DE DADOS?
  - UMA INSTÂNCIA DE BANCO DE DADOS É UMA CÓPIA AUTÔNOMA E ISOLADA DO MECANISMO DE BANCO DE DADOS DO SQL SERVER, QUE PODE SER INSTALADA EM UM COMPUTADOR E GERENCIADA SEPARADAMENTE DE OUTRAS INSTÂNCIAS DO SQL SERVER.
  - CADA INSTÂNCIA DO SQL SERVER TEM SEU PRÓPRIO CONJUNTO DE BANCOS DE DADOS, CONFIGURAÇÕES E RECURSOS DE SISTEMA, E PODE SER ACESSADA POR APLICATIVOS QUE SE CONECTAM A ELA POR MEIO DE UMA REDE OU LOCALMENTE.

• ARQUITETURA

SIMPLIFICADA DO SQL
SERVER



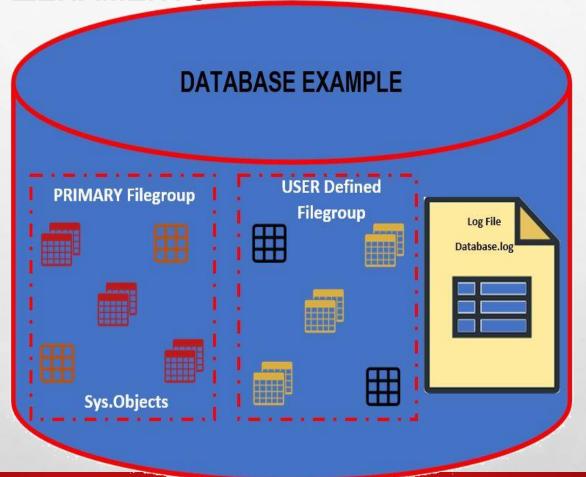
A STATE OF THE PARTY OF THE PAR

- ARQUITETURA SIMPLIFICADA DO SQL-SERVER
  - CAMADA DATABASE ENGINE: É RESPONSÁVEL POR GERENCIAR O ARMAZENAMENTO DE DADOS NO SQL SERVER. ISSO INCLUI O GERENCIAMENTO DE ARQUIVOS DE DADOS E DE LOG, CONTROLE DE TRANSAÇÕES, CONTROLE DE CONCORRÊNCIA, PROCESSAMENTO DE CONSULTAS E ACESSO A DADOS.
  - A CAMADA SQL OS: É RESPONSÁVEL POR FORNECER SERVIÇOS DE SISTEMA OPERACIONAL PARA O SQL SERVER. ISSO INCLUI GERENCIAMENTO DE MEMÓRIA, GERENCIAMENTO DE ARQUIVOS E E/S, GERENCIAMENTO DE REDE, GERENCIAMENTO DE THREADS, ENTRE OUTROS. ESSES SERVIÇOS SÃO USADOS PELO DATABASE ENGINE PARA EXECUTAR OPERAÇÕES DE BANCO DE DADOS.

# CARACTERÍSTICAS

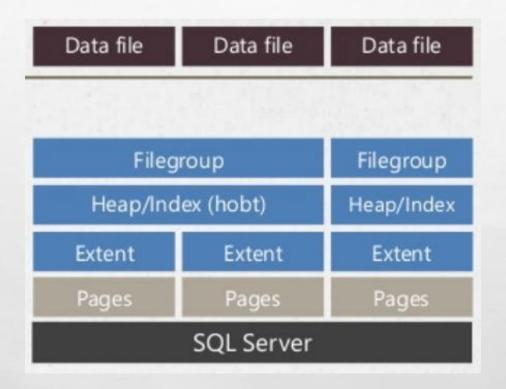
• ESTRUTURA DE ARMAZENAMENTO DO SQL-SERVER

**ESTRUTURA DE ARMAZENAMENTO** 



A CONTRACTOR OF THE STATE OF TH

ESTRUTURA DE ARMAZENAMENTO



The second secon

#### • ESTRUTURA DE ARMAZENAMENTO DO SQL-SERVER

**1.FILEGROUP**: UM FILEGROUP É UM CONJUNTO LÓGICO DE ARQUIVOS DE DADOS QUE ARMAZENAM OBJETOS RELACIONAIS DO BANCO DE DADOS.

O SQL SERVER PERMITE QUE OS DBAS CRIEM VÁRIOS FILEGROUPS EM UM BANCO DE DADOS, PARA MELHOR GERENCIAMENTO DO ARMAZENAMENTO DE DADOS. CADA TABELA E ÍNDICE PODE SER ATRIBUÍDO A UM FILEGROUP DIFERENTE.

#### • ESTRUTURA DE ARMAZENAMENTO DO SQL-SERVER

2. HEAP E ÍNDICES: UMA TABELA PODE SER ARMAZENADA COMO UM HEAP, OU SEJA, SEM UM ÍNDICE. ALTERNATIVAMENTE, PODE TER UM OU MAIS ÍNDICES CRIADOS.

UM ÍNDICE É UMA ESTRUTURA DE DADOS QUE ACELERA A CONSULTA DE DADOS NA TABELA, INDEXANDO UMA OU MAIS COLUNAS.

OS ÍNDICES PODEM SER CRIADOS NO MESMO FILEGROUP OU EM FILEGROUPS DIFERENTES, PERMITINDO UMA MELHOR ALOCAÇÃO DE RECURSOS.

- ESTRUTURA DE ARMAZENAMENTO DO SQL-SERVER
  - 3. EXTENT: UMA EXTENT É UM GRUPO CONTÍGUO DE OITO PÁGINAS DE DADOS OU DE LOG.

AS EXTENSÕES SÃO USADAS PARA ALOCAR ESPAÇO PARA OS OBJETOS RELACIONAIS NO BANCO DE DADOS.

#### • ESTRUTURA DE ARMAZENAMENTO DO SQL-SERVER

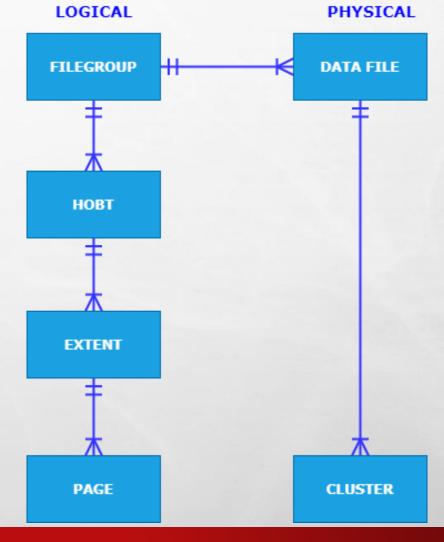
**4. PÁGINAS**: AS PÁGINAS SÃO A MENOR UNIDADE DE ARMAZENAMENTO NO SQL SERVER, CADA UMA COM UM TAMANHO FIXO DE 8 KB.

AS PÁGINAS SÃO USADAS PARA ARMAZENAR DADOS E ÍNDICES EM UM HEAP OU ÍNDICE.

CADA PÁGINA É IDENTIFICADA POR UM NÚMERO DE PÁGINA LÓGICO E UMA EXTENSÃO FÍSICA.

AS PÁGINAS SÃO ARMAZENADAS NOS ARQUIVOS DE DADOS DO SQL SERVER.

• ESTRUTURAS DE ARMAZENAMENTO LÓGICO





















The second secon



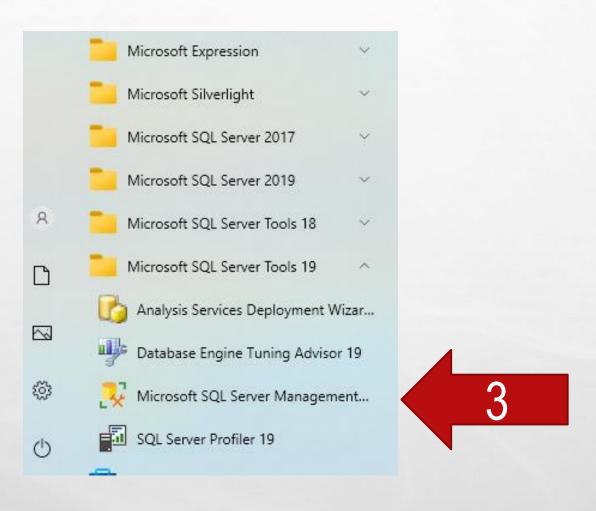










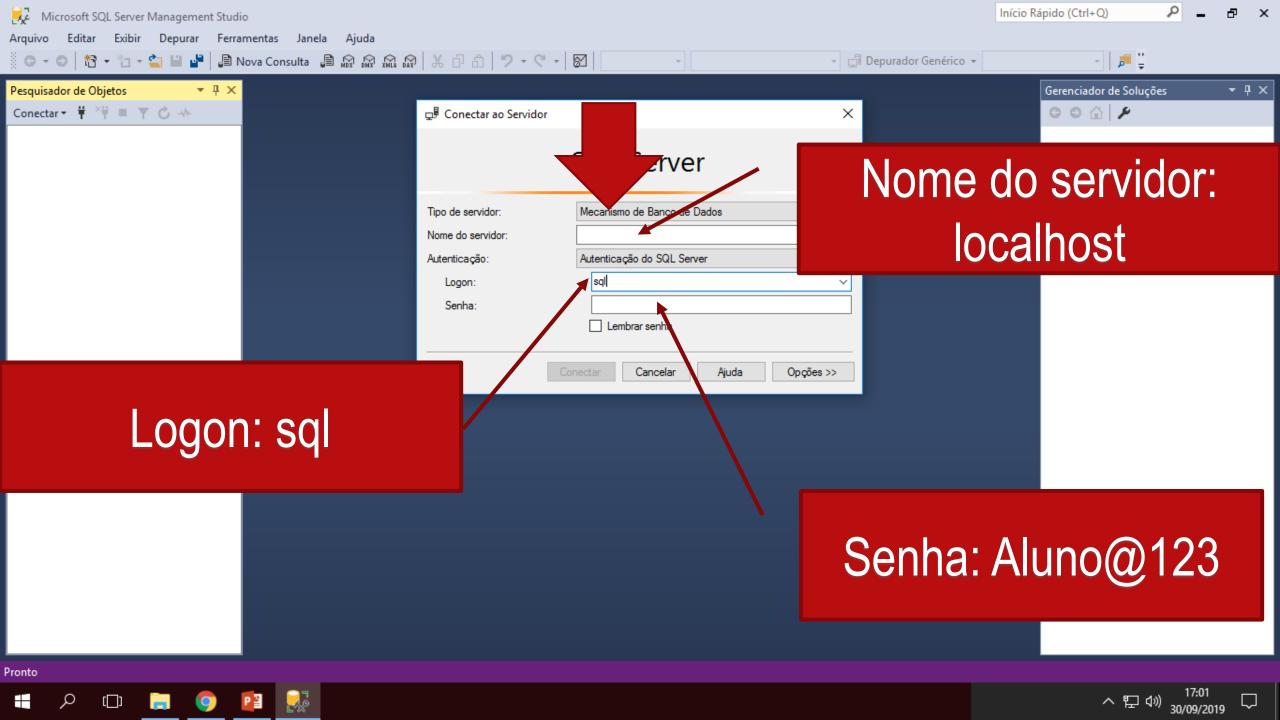


4) DURANTE ALGUNS SEGUNDOS A TELA ABAIXO SERA APRESENTADA..;

Microsoft SQL Server Management Studio

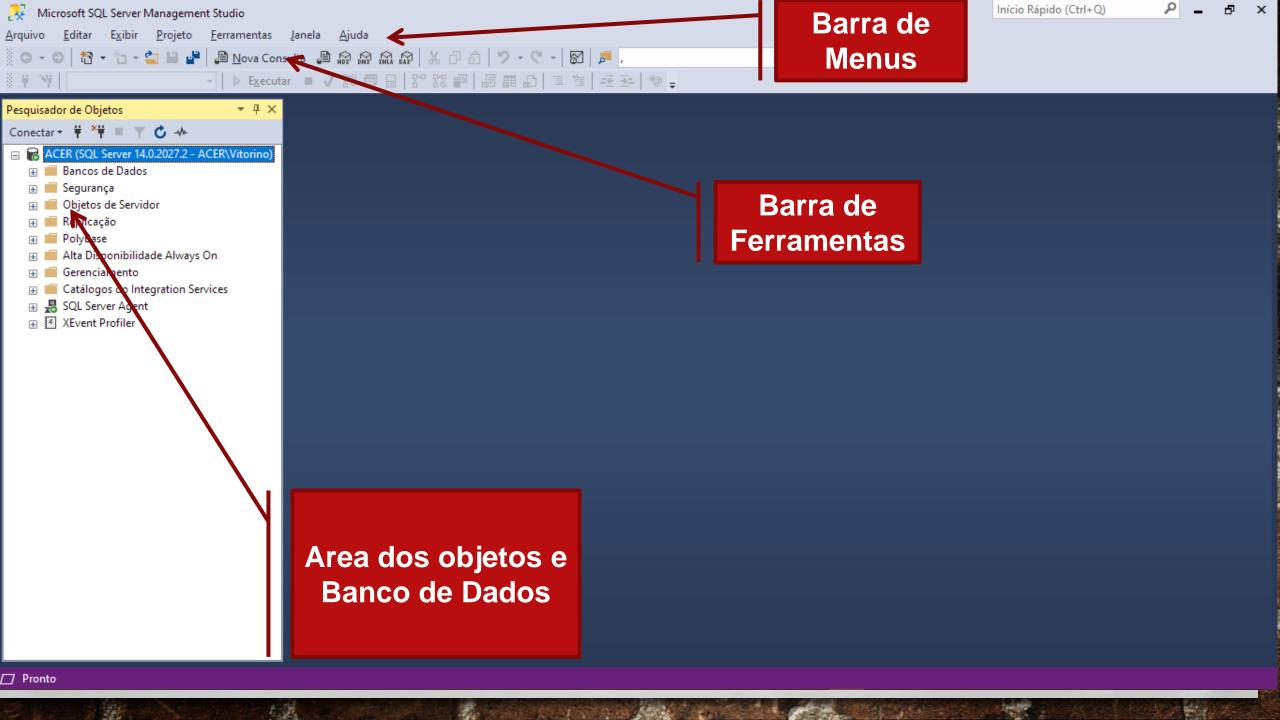
v18.2

© 2019 Microsoft. All rights reserved. 5) A JANELA LOGIN DO MANAGEMENT STUDIO 17 ou 18 SERÁ APRESENTADA;

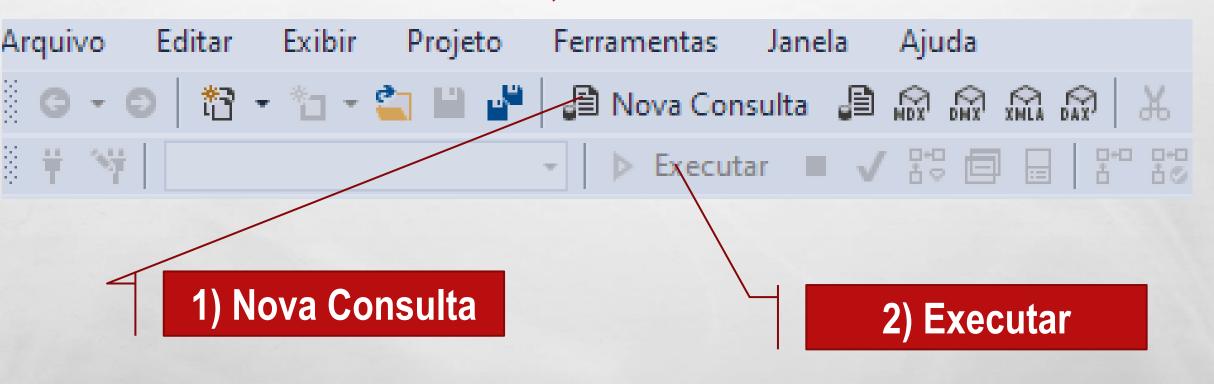


- ROTEIRO
- 6) Na janela de logo o Tipo de Servidor é:
  - a) MECANISMO DE BANCO DE DADOS
- 7) Nome do Servidor: localhost
- 8) Login: sql
- 9) Senha: Aluno@123

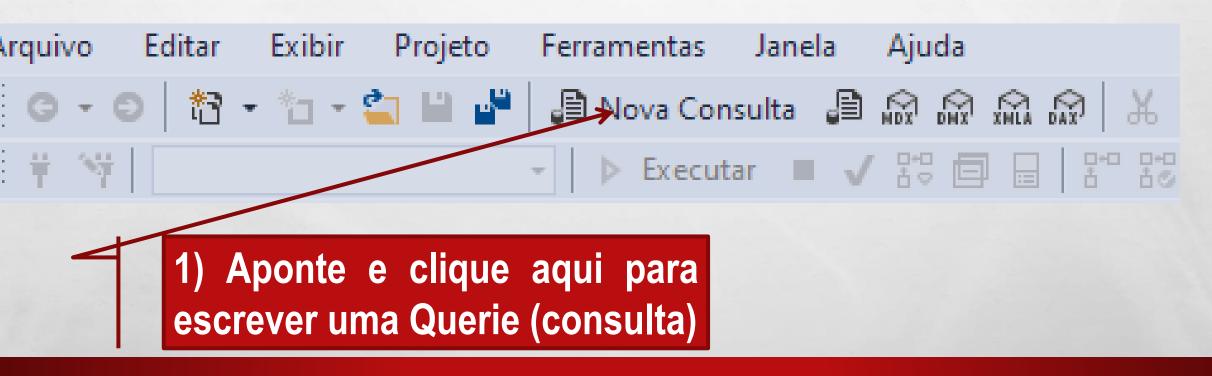
10) COM OS PARÂMETROS CORRETOS DE LOGIN A MANAGEMENT STUDIO 17,18 ou 19 SERÁ APRESENTADA;

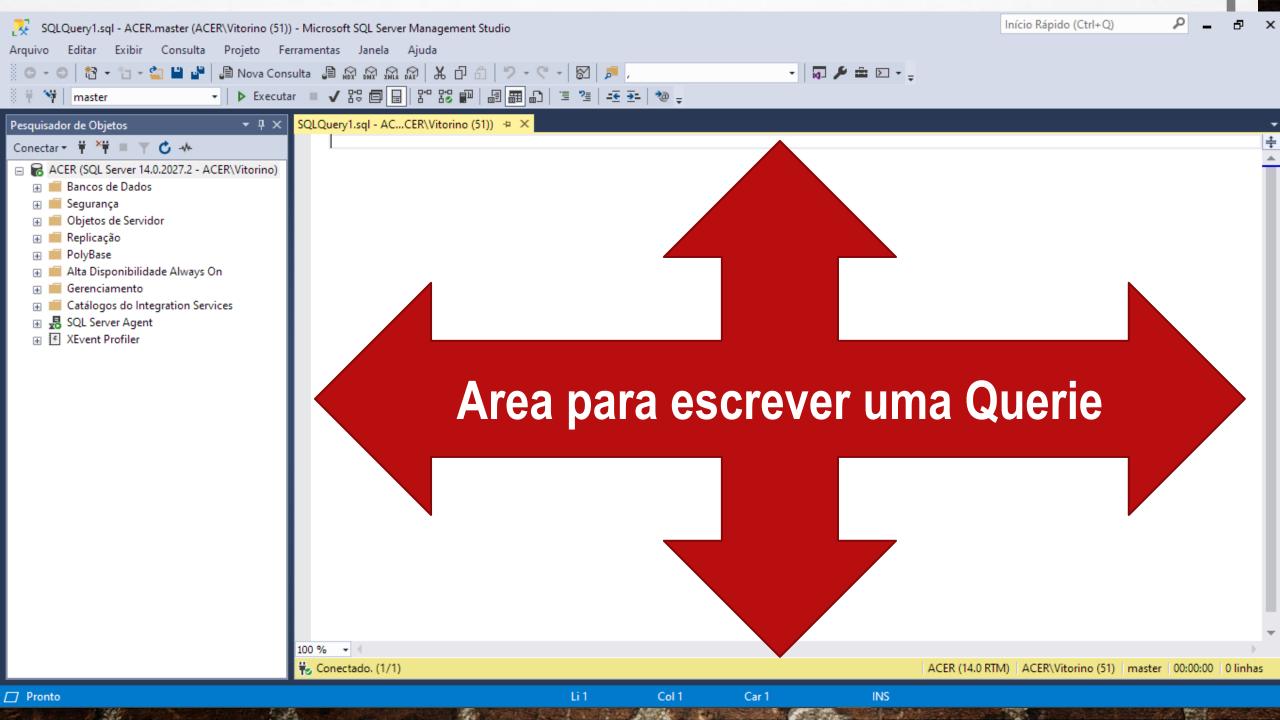


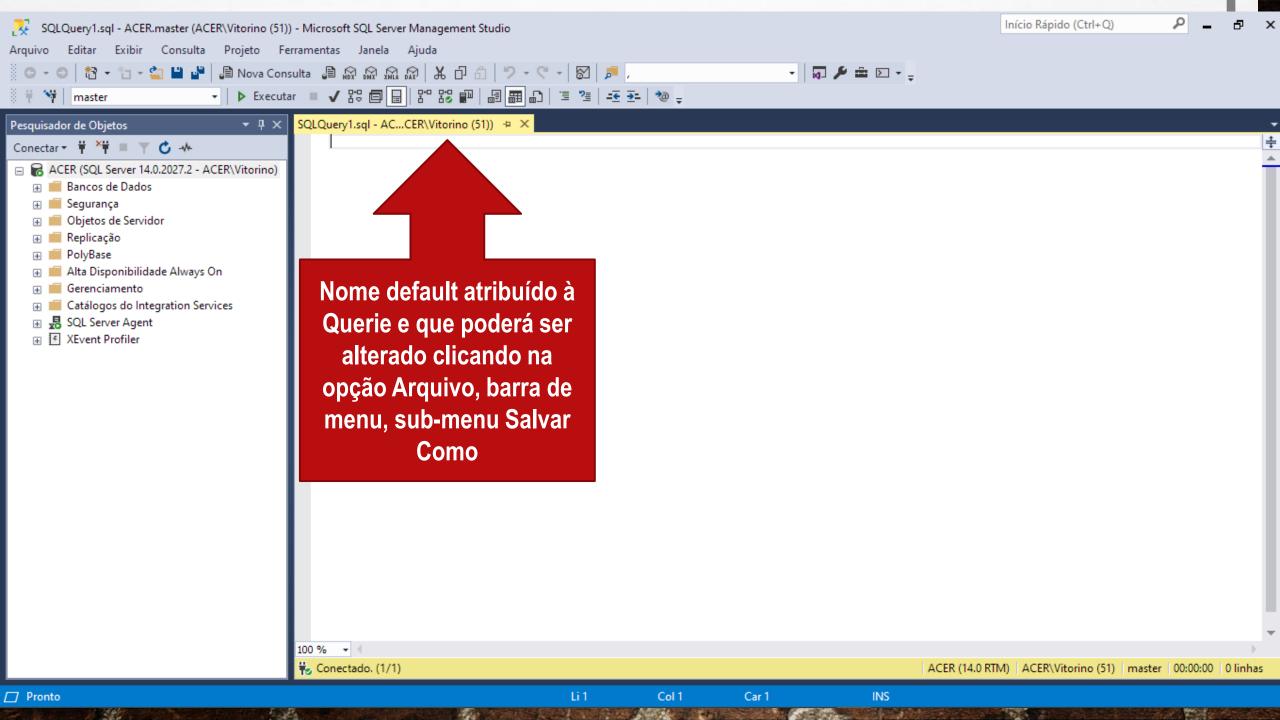
11) NESTA AULA UTILIZAREMOS, BASICAMENTE, DUAS OPÇÕES DA BARRA DE FERRAMENTAS;



12) Para escrevermos uma querie (consulta), basta apontarmos e clicarmos sobre a opção; Nova Consulta







- ELEMENTOS DO SQL-SERVER (BANCO DE DADOS DO SISTEMA)
  - **1.MASTER DB**: O BANCO DE DADOS MASTER CONTÉM AS INFORMAÇÕES DE CONFIGURAÇÃO DE NÍVEL DE SERVIDOR, COMO LOGINS, ENDPOINTS E SERVIDORES VINCULADOS. O DBA PODE CONFIGURAR E GERENCIAR ESSAS INFORMAÇÕES, ALÉM DE MODIFICAR OUTRAS CONFIGURAÇÕES DE NÍVEL DE SERVIDOR.
  - **2.MODEL DB**: O BANCO DE DADOS MODEL É USADO COMO UM MODELO PARA CRIAR NOVOS BANCOS DE DADOS NO SERVIDOR. O DBA PODE MODIFICAR AS CONFIGURAÇÕES PADRÃO DO MODEL DB PARA REFLETIR AS NECESSIDADES ESPECÍFICAS DA ORGANIZAÇÃO.

- ELEMENTOS DO SQL-SERVER (BANCO DE DADOS DO SISTEMA)
  - **1.MSDB**: O BANCO DE DADOS MSDB É USADO PELO SQL SERVER AGENT PARA AGENDAR TRABALHOS, MANTER O HISTÓRICO DE TRABALHOS E ARMAZENAR ALERTAS E OPERADORES. O DBA PODE CONFIGURAR E GERENCIAR TRABALHOS, ALERTAS E OPERADORES USANDO O SQL SERVER MANAGEMENT STUDIO OU O TRANSACT-SQL.
  - **2.RESOURCE DB**: O BANCO DE DADOS RESOURCE É SOMENTE LEITURA E CONTÉM OBJETOS DO SISTEMA NECESSÁRIOS PELO SQL SERVER. NÃO PODE SER MODIFICADO PELO DBA.

- ELEMENTOS DO SQL-SERVER (BANCO DE DADOS DO SISTEMA)
  - **1.TEMPDB**: O BANCO DE DADOS TEMPDB É USADO PARA ARMAZENAR OBJETOS TEMPORÁRIOS, COMO TABELAS TEMPORÁRIAS E PROCEDIMENTOS ARMAZENADOS TEMPORÁRIOS.
    - O DBA PODE CONFIGURAR O TAMANHO E AS OPÇÕES DE INICIALIZAÇÃO DO TEMPDB PARA OTIMIZAR O DESEMPENHO DO SQL SERVER.

• DDL – DATA DEFINITION LANGUAGE (LINGUAGEM DE DEFINIÇÃO DE DADOS)

### STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL

# **DEFINIÇÃO DE DADOS (DDL):**

#### CONCEITOS

- SCHEMA
- CATALOG

#### COMANDOS

- CREATE
- ALTER
- DROP
- TRUNCATE

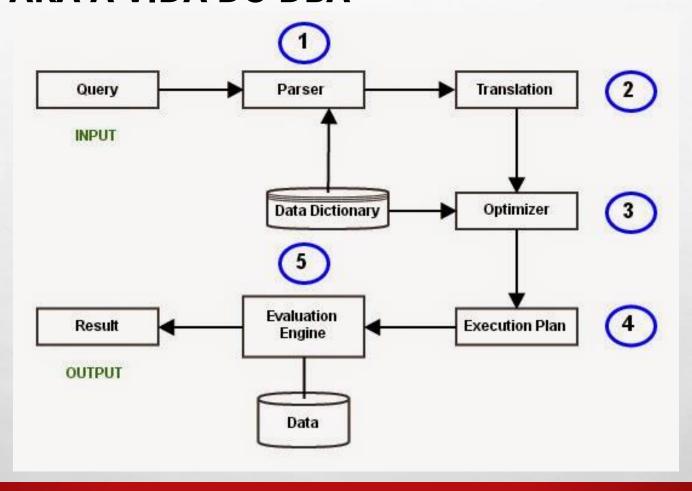
### CATÁLOGO E/OU DICIONÁRIO DE DADOS

#### • IMPORTÂNCIA PARA A VIDA DO DBA

- O CORAÇÃO DE QUALQUER SISTEMA DE GERENCIAMENTO DE BANCO DE DADOS RELACIONAL É O CATÁLOGO DO SISTEMA QUE DOCUMENTA OS OBJETOS DE BANCO DE DADOS E AS CONFIGURAÇÕES DO SISTEMA QUE ESTÃO SENDO USADOS;
- O CATÁLOGO DO SISTEMA OFERECE VÁRIAS INFORMAÇÕES SOBRE O SEU SGBD. VOCÊ PODE PENSAR NISSO COMO A BASE DE CONHECIMENTO DE TODOS OS DADOS CONHECIDOS PELO SISTEMA. POR ESSE MOTIVO, É IMPORTANTE QUE OS DBAS ENTENDAM O QUE ESTÁ NO CATÁLOGO DO SISTEMA, ALÉM DE COMO ACESSAR E MANIPULAR AS INFORMAÇÕES NELE CONTIDAS.

### CATÁLOGO E/OU DICIONÁRIO DE DADOS

• IMPORTÂNCIA PARA A VIDA DO DBA



A CONTRACTOR OF THE STATE OF TH

# STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL CRIAÇÃO DO BANCO DE DADOS (DATABASE):

SINTAXE

CREATE DATABASE [NOME DO BANCO DE DADOS]

CREATE DATABASE BancoDadosFMU20212

- ESTRUTURAS DE ARMAZENAMENTO FÍSICO
  - SCHEMA (ESQUEMA) SQL-SERVER
    - UM SCHEMA (ESQUEMA) DE BANCO DE DADOS É UMA MANEIRA DE AGRUPAR OBJETOS LOGICAMENTE, COMO TABELAS, VIEWS, STORED PROCEDURE, ETC.
       PENSE EM UM ESQUEMA COMO UM CONTÊINER DE OBJETOS
    - NO SQL SERVER, UM SCHEMA (ESQUEMA) DE BANCO DE DADOS PERMITE A SEGREGAÇÃO DE FUNÇÕES E FACILITA O GERENCIAMENTO DE SEGURANÇA, AUXILIANDO NA DEFINIÇÃO DE QUEM PODE ACESSAR CADA OBJETO DE BANCO DE DADOS.

#### • ESTRUTURAS DE ARMAZENAMENTO FÍSICO

- SCHEMA (ESQUEMA) SQL-SERVER
  - VOCÊ PODE ATRIBUIR PERMISSÕES DE LOGIN DE USUÁRIO A UM ÚNICO SCHEMA (ESQUEMA) PARA QUE O USUÁRIO POSSA ACESSAR APENAS OS OBJETOS QUE ESTÃO AUTORIZADOS A ACESSAR.
  - OS SCHEMAS (ESQUEMAS) PODEM SER CRIADOS E ALTERADOS EM UM BANCO DE DADOS, E OS USUÁRIOS PODEM RECEBER ACESSO A UM SCHEMA(ESQUEMA). UM SCHEMA(ESQUEMA) PODE SER DE PROPRIEDADE DE QUALQUER USUÁRIO, E A PROPRIEDADE DO SCHEMA (ESQUEMA) É TRANSFERÍVEL.

- ESTRUTURAS DE ARMAZENAMENTO FÍSICO
  - SCHEMA (ESQUEMA) SQL-SERVER
    - UM SCHEMA (ESQUEMA) DE BANCO DE DADOS TAMBÉM PODE ATUAR COMO UM NAMESPACE. ISSO EVITA CONFRONTOS DE NOMES DE OBJETOS DE DIFERENTES SCHEMAS (ESQUEMAS).

- **ESTRUTURAS DE ARMAZENAMENTO FÍSICO** 
  - ESQUEMA SQL-SERVER

**EXEMPLO:** 

Database Diagrams Tables Views Synonyms Programmability Stored Procedures System Stored Procedures dbo.pagetoobject 🕀 🔄 dbo.sp 🛮 procedure dbo.test\_encrp dbo.usp\_idmlogin Functions Database Triggers Assemblies Types Rules Defaults Plan Guides

#### •SINTAXE:

- CREATE SCHEMA [nome do esquema] [AUTHORIZATION] [nome do usuário]
- ONDE:
  - NOME DO ESQUEMA É O NOME QUE SERÁ DADO AO SCHEMA
  - NOME DO USUÁRIO É O NOME DO PROPRIETÁRIO DO BANCO DE DADOS (DBA OU USUÁRIO AVANÇADO)

#### **SINTAXE**:

1. SELECIONAR, ALTERAR O CONTEXTO, DAR FOCO O/NO BANCO DE DADOS QUE QUEREMOS UTILIZAR.

**USE** [NOME DO BANCO DE DADOS]

2. CRIAR O SCHEMA

CREATE SCHEMA [NOME DO SCHEMA]

### **STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL**

### DDL – LINGUAGEM DE DEFINIÇÃO DE DADOS

- •É UTILIZADO PARA:
  - ESPECIFICAR UMA NOVA RELAÇÃO,
  - ATRIBUIR NOME A NOVA RELAÇÃO
  - ESPECIFICAR E QUALIFICAR:
    - ATRIBUTOS
    - DOMÍNIO DOS ATRIBUTOS
    - CHAVES (PRIMÁRIA E ESTRANGEIRA)
    - RESTRIÇÕES DE INTEGRIDADE REFERENCIAL

# STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL DEFINIÇÃO DE DADOS - (CREATE TABLE):

•SINTAXE:

• CREATE TABLE [nome do esquema].[nome da tabela]

### STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL DEFINIÇÃO DE DADOS - (CREATE TABLE):

\*ANTES UMA PEQUENA DISCUSSÃO SOBRE OS TIPOS DE DADOS PREVISTOS NO SQL-SERVER

### STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL TIPOS DE DADOS E DOMÍNIOS (SQL2003)

- \*DOCUMENTAÇÃO SOBRE TIPOS DE DADOS NO MS SQL-SERVER
- https://docs.microsoft.com/pt-br/sql/t-sql/data-types/data-types-transact-sql?view=sql-server-ver15

# STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL TIPOS DE DADOS E DOMÍNIOS (SQL2017)

CATEGORIAS DE TIPO DE DADOS / DOMÍNIO

OS TIPOS DE DADOS EM SQL SERVER SÃO ORGANIZADOS NAS SEGUINTES

#### **CATEGORIAS:**

- NUMÉRICOS EXATOS
- NUMÉRICOS APROXIMADOS
- DATA E HORA
- CADEIA DE CARACTERES

- CADEIA DE CARACTERES
- CADEIA DE CARACTERES BINÁRIA
- OUTROS TIPOS DE DADOS

# STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL TIPOS DE DADOS E DOMÍNIOS (SQL2017)

# CATEGORIAS DE TIPO DE DADOS / DOMÍNIO NUMÉRICOS EXATOS

- TIPOS DE DADOS NUMÉRICOS EXATOS QUE USAM DADOS INTEIROS. PARA ECONOMIZAR ESPAÇO NO BANCO DE DADOS,
- USE O MENOR TIPO DE DADOS QUE PODE CONTER TODOS OS VALORES POSSÍVEIS DE MANEIRA CONFIÁVEL.
- POR EXEMPLO, **TINYINT** É SUFICIENTE PARA A IDADE DE UMA PESSOA PORQUE NÃO EXISTE NINGUÉM QUE VIVA POR MAIS DE 255 ANOS. MAS **TINYINT** NÃO É SUFICIENTE PARA A IDADE DE UM EDIFÍCIO, PORQUE UM EDIFÍCIO PODE TER MAIS DE 255 ANOS.

# STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL TIPOS DE DADOS E DOMÍNIOS (SQL2017)

CATEGORIAS DE TIPO DE DADOS / DOMÍNIO

#### **NUMÉRICOS EXATOS**

- BIGINT
- BIT
- DECIMAL
- INT

- MONEY
- NUMERIC
- CADEIA DE CARACTERES BINÁRIA
- OUTROS TIPOS DE DADOS

#### • NUMÉRICOS EXATOS:

Tipos de dados	Intervalo	Armazenamento
bigint	-2^63 (-9.223.372.036.854.775.808) a 2^63-1 (9.223.372.036.854.775.807)	8 bytes
int	-2^31 (-2.147.483.648) a 2^31-1 (2.147.483.647)	4 bytes
smallint	-2^15 (-32.768) a 2^15-1 (32.767)	2 bytes
tinyint	0 a 255	1 byte

- NUMÉRICOS EXATOS:
  - bit
    - TIPO DE DADOS INTEIRO QUE PODE ACEITAR UM VALOR 1, 0 OU NULL.
      - O MECANISMO DE BANCO DE DADOS DO SQL SERVER OTIMIZA O ARMAZENAMENTO DE COLUNAS **BIT**.
      - SE HOUVER 8 OU MENOS COLUNAS BIT EM UMA TABELA, AS COLUNAS SERÃO ARMAZENADAS COMO 1 BYTE.
      - SE HOUVER DE 9 A 16 COLUNAS **BIT**, AS COLUNAS SERÃO ARMAZENADAS COMO 2 BYTES, E ASSIM POR DIANTE.

# STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL • NUMÉRICOS EXATOS: TIPOS DE DADOS E DOMÍNIOS (SQL2003)

- decimal (p,s) ou numeric(p,s)
  - O PARÂMETRO DE INDICA O NÚMERO TOTAL MÁXIMO DE DÍGITOS QUE PODEM SER ARMAZENADOS (AMBOS À ESQUERDA E À DIREITA DO PONTO DECIMAL). DE DEVE SER UM VALOR DE 1 A 38. O PADRÃO É 18.
  - O PARÂMETRO S INDICA O NÚMERO MÁXIMO DE DÍGITOS ARMAZENADOS À DIREITA DO PONTO DECIMAL. S DEVE SER UM VALOR DE 0 A P. O VALOR PADRÃO É 0.
  - PRECISÃO DE NÚMERO FLUTUANTE E NÚMERO DE ESCALA. PERMITE NÚMERO DE -10^38 +1 A 10^38 -1.
  - ARMAZENAMENTO DE 7 A 17 BYTES

- NUMÉRICOS EXATOS:
  - decimal (p,s) ou numeric(p,s)
    - EXEMPLOS:

• 2,7182818285 
$$\rightarrow$$
 p=12 e s=10

$$p = 6 e s = 3$$

p = 8 e s = 6

$$p = 9 e s = 2$$

- NUMÉRICOS EXATOS:
  - money e smallmoney
    - TIPOS DE DADOS QUE REPRESENTAM VALORES MONETÁRIOS OU DE MOEDA.

Tipos de dados	Intervalo	Armazenamento
money	-922.337.203.685.477,5808 a 922.337.203.685.477,5807 (-922.337.203.685.477,58 a 922.337.203.685.477,58	8 bytes
smallmoney	-214.748,3648 a 214.748,3647	4 bytes

• NUMÉRICOS APROXIMADOS:

### float [(n)]

- TIPOS DE DADOS NUMÉRICOS APROXIMADOS PARA USO COM DADOS NUMÉRICOS DE PONTO FLUTUANTE.
- OS DADOS DE PONTO FLUTUANTE SÃO APROXIMADOS; PORTANTO, NEM TODOS OS VALORES NO INTERVALO DE TIPO DE DADOS PODEM SER REPRESENTADOS DE MANEIRA EXATA.

Valor de n	Precisão	Armazenamento
1-24	7 dígitos	4 bytes
25-53	15 dígitos	8 bytes

CATEGORIAS DE TIPO DE DADOS / DOMÍNIO

#### **DATA E HORA**

- date
- •datetime2
- •datetime

- •datetimeoffset
- •smalldatetime
- time

#### DATA

- FORMATO AAAA-MM-DD, ONDE:
  - AAAA REPRESENTA O ANO;
  - MM REPRESENTA O MÊS E;
  - DD REPRESENTA O DIA

#### \*HORA

- FORMATO: HH:MM:SS, ONDE:
  - HH REPRESENTA HORAS;
  - MM REPRESENTA MINUTOS;
  - SS REPRESENTA SEGUNDOS

#### • DATA:

TIPOS DE DADOS QUE REPRESENTAM DATAS E HORAS.

Tipos de dados	Intervalo	Armazenamento
date	0001-01-01 a 9999-12-31	3 bytes
datetime	Jan 1, 1753, a dez 31, 9999, precisão de 3,33 milissegundos	8 bytes
datetime2	0001-01-01 a 9999-12-31, precisão de 10 nanosegundos	6 a 8 bytes
datetimeoffset	0001-01-01 a 9999-12-31, reconhecimento de fuso horário	8 a 10 bytes
smalldatetime	1 de jan de 1900 a 6 de jun de 2079 com precisão de 1 minuto	4 bytes
time	00:00:00.0000000 a 23:59:59.9999999, precisão de 1 nanoseg	3 a 5 byes

- CADEIAS DE CARACTERES:
  - TIPOS DE DADOS DE CARACTERES.

Tipos de dados	Intervalo	Tamanho Máximo (Caracteres)	Armazenamento Em Bytes
char(n)	Tamanho fixo, completado com espaços em brancos	8,000	Tamanho Definido
varchar(n)	Tamanho variável com limite	8,000	2 B + núm. caracteres
varchar(max)	Tamanho variável com limite	1,073,741,824	2 B + núm. caracteres
text	Tamanho variável	2 GiB de dados (texto)	4 B + núm. caracteres

- CHARACTER-STRING (CADEIA DE CARACTERES):
  - TAMANHO FIXO
    - CHAR(n) OU CHARACTER(N) ONDE n É O NÚMERO DE CARACTERES;
      - VAMOS SUPOR QUE DEFINIMOS n=5, MAS, O DADO QUE QUEREMOS ARMAZENAR É
      - "TIO" QUE TEM APENAS 3 CARACTERES 1 2 3
      - O BANCO DE DADOS ARMAZENARÁ OS 3 CARACTERES SEGUIDO DE DOIS ESPAÇO EM BRANCO, ISTO É, TIOMÓ

1 2 3 4 5

● ONDE M REPRESENTA 1 ESPAÇO EM BRANCO

- CHARACTER-STRING (CADEIA DE CARACTERES):
  - TAMANHO VARIÁVEL
    - VARCHAR(n) OU CHAR VARYING(N) ONDE n É O NUMERO MÁXIMO DE CARACTERES
      - SUPONHA QUE n É O TAMANHO DEFINIDO PARA SUA COLUNA E m É O TAMANHO QUE DESEJA ARMAZENAR.
      - SE m = n, O ESPAÇO A SER OCUPADO É n + 2 BYTES DE CONTROLE
      - SE m < n, O ESPAÇO A SER OCUPADO É m + 2 BYTES DE CONTROLE
      - SE m > n, O SQL EMITIRÁ UMA MENSAGEM DE ERRO "STRING OU BINARY DATA WOULD BE TRUNCATED"

- CHARACTER-STRING (CADEIA DE CARACTERES):
  - EXEMPLOS DA APLICAÇÃO DO VARCHAR
    - SEJA nome VARCHAR(40) NOT NULL
    - SE nome = "FACULDADES METROPOLITANAS UNIDAS"
    - n=40 e m=32. COMO m<n, O ESPAÇO OCUPADO SERÁ DE m + 2 BYTES, 32+2 = 34 BYTES
    - SE nome = "FACULDADES ASSOCIADAS RIBEIRÃO DAS ÁGUAS"
    - n=40 e m=40. COMO m=n, O ESPAÇO OCUPADO SERÁ DE n + 2 BYTES, 40 + 2 = 42 BYTES
    - SE nome = "FACULDADES ASSOCIADAS RIBEIRÃO DAS ÁGUAS"
    - n=40 e m=41. COMO m>n, O SQL EMITIRÁ UMA MENSAGEM DE ERRO "String ou binary data would be truncated"

- CADEIAS DE CARACTERES UNICODE:
  - TIPOS DE DADOS DE CARACTERES UNICODE PODE ARMAZENAR QUALQUER TIPO DE DADO DEFINIDO PELO PADRÃO UNICODE.

Tipos de dados	Intervalo	Tamanho Máximo (Caracteres)	Armazenamento
nchar[(n)]	Tamanho fixo com espaços em brancos	4,000	Tamanho definido x 2
nvarchar[(n)]	Tamanho variável	4,000	2 vezes n bytes + 2 bytes
nvarchar[(max)]	Tamanho variável	4,000	2 vezes n bytes + 2 bytes
ntext	Tamanho variável	2GB de texto	

- CADEIAS DE CARACTERES BINÁRIO:
  - TIPOS DE DADOS BINÁRIOS UTILIZADOS PARA ARMAZENAR IMAGENS, ARQUIVOS DE EDITORES DE TEXTO E PROCESSADORES DE TEXTO.

Tipos de dados	Intervalo	Tamanho Máximo (Caracteres)	Armazenamento
binary(n)	Tamanho fixo (binário)	8,000 bytes	n bytes
varbinary(n)	Tamanho variável (binário)	8,000 bytes	n + 2 bytes
varbinary(max)	Tamanho variável (binário)	2GB	n + 2 bytes
image	Tamanho variável (binário)	2GB	

# CATEGORIAS DE TIPO DE DADOS / DOMÍNIO OUTROS TIPOS DE DADOS

- CURSOR
- HIERARCHYID
- SQL\_VARIANT
- TIPOS DE GEOMETRIA ESPACIAL
- TABLE

- ROWVERSION
- UNIQUEIDENTIFIER
- XML
- TIPOS DE GEOGRAFIA ESPACIAL

**DEFINIÇÃO DE DADOS - EXEMPLOS** 

BY PROF. VITORING



#### **CREATE TABLE grp01.CURSO**

Nome da tabela

codcurso **char(03)**  not null,

nomecurso

varchar(50)

not null,

integralizacao

**smallint** 

not null,

autorizacao

date

not null,

Definição da estrutura da tabela

reconhecimento date,

**CONSTRAINT PK\_CURSO\_codcurso PRIMARY KEY (codcurso)** 

Definição da chave primária



#### **CREATE TABLE** grp01.DEPARTAMENTO

```
coddepto char(03) not null,
nomedepto varchar(50) not null,
codfaculdade char(03) not null,
codcoordenador char(03) not null,

CONSTRAINT PK_DEPARTAMENTO_coddepto PRIMARY KEY (coddepto)
```

),

```
CREATE TABLE grp01.DISCIPLINA
      coddisciplina char(03)
                                 not null
      sigladisciplina char(05)
                                 not null
      nomedisciplinachar(50)
                                 not null
      coddepto
                    char(03)
                                 not null
      codcurso
                    char(03)
                                 not null
      CONSTRAINT PK_DISCIPLINA_coddisciplina PRIMARY KEY (coddisciplina),
      CONSTRAINT FK_DISCIPLINA_codcurso FOREIGN KEY (codcurso) REFERENCES
      grp01.CURSO(codcurso),
      CONSTRAINT FK_DISCIPLINA_coddepto FOREIGN KEY (coddepto) REFERENCES
      grp01.DEPARTAMENTO(coddepto)
```

# STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL INTEGRIDADE REFERENCIAL

- A INTEGRIDADE REFERENCIAL É UM RECURSO IMPORTANTE DE BANCO DE DADOS QUE AJUDA A GARANTIR QUE AS RELAÇÕES ENTRE TABELAS SEJAM MANTIDAS CONSISTENTES.
- ISSO SIGNIFICA QUE, QUANDO HÁ UMA RELAÇÃO ENTRE DUAS TABELAS, A INTEGRIDADE REFERENCIAL GARANTE QUE OS VALORES DA TABELA REFERENCIADA (A TABELA "PAI") SEJAM SEMPRE VÁLIDOS E QUE A TABELA REFERENCIADORA (A TABELA "FILHA") SÓ POSSA ARMAZENAR VALORES QUE EXISTAM NA TABELA PAI.

### INTEGRIDADE REFERENCIAL

- UM EXEMPLO COMUM DE INTEGRIDADE REFERENCIAL É UMA TABELA DE PEDIDOS E OUTRA TABELA DE CLIENTES.
- CADA PEDIDO ESTÁ ASSOCIADO A UM CLIENTE POR MEIO DE UMA CHAVE ESTRANGEIRA QUE APONTA PARA UMA CHAVE PRIMÁRIA NA TABELA DE CLIENTES.
- A INTEGRIDADE REFERENCIAL IMPEDE QUE UM PEDIDO SEJA ASSOCIADO A UM CLIENTE QUE NÃO EXISTA NA TABELA DE CLIENTES.

#### INTEGRIDADE REFERENCIAL

• É UM CONJUNTO DE REGRAS DE TODO SGBD QUE ASSEGURA QUE O RELACIONAMENTO ENTRE AS TUPLAS (LINHAS) SEJAM VÁLIDOS E QUE NÃO SEJA POSSÍVEL EXCLUIR ACIDENTALMENTE OU PROPOSITALMENTE DADOS RELACIONADOS.

#### INTEGRIDADE REFERENCIAL

#### REGRAS

- OS DADOS DE UMA TABELA RELACIONADA SÓ SERÃO ACEITOS SE EXISTIREM NA TABELA PRINCIPAL;
- OS DADOS NA TABELA PRINCIPAL SÓ PODERÃO SER EXCLUÍDOS OU MODIFICADOS SE NÃO EXISTIREM DADOS RELACIONADOS A ESTA TUPLA(LINHA) NA TABELA RELACIONADA.

### INTEGRIDADE REFERENCIAL

```
EXEMPLO:
  CREATE TABLE ALUNO
    integralização int not null
                                   default 4,
    CONSTRAINT DELCURSO
    FOREIGN KEY (cod-curso) REFERENCES ALUNO(cod-curso)
    ON DELETE SET NULL ON UPDATE CASCADE
```

- É O COMANDO QUE PERMITE ALTERAR AS DEFINIÇÕES DE UMA TABELA:
  - INCLUINDO NOVAS COLUNAS;
  - EXCLUINDO COLUNAS EXISTENTES;
  - ALTERANDO CARACTERISTICA DE UMA COLUNA

# DEFINIÇÃO DE DADOS - ALTER:

\*INCLUINDO NOVAS COLUNAS:

**EXEMPLO:** 

\*ALTER TABLE [SCHEMA].ALUNO ADD UF CHAR(2)

TABELA

- \*ALTERANDO TIPO DE DADO:
  - **EXEMPLO:**

•ALTER TABLE grp01.ALUNO ALTER COLUMN sexo smallint not null;

- **EXCLUINDO**, INCLUINDO COLUNAS E ALTERANDO TIPO DE DADOS:
- **EXEMPLO:** 
  - \*ALTER TABLE grp01. ALUNO DROP COLUMN idade;

•ALTER TABLE grp01. ALUNO ADD datanasc DATE not null;

- •INCLUINDO COLUNA:
- **EXEMPLO:**

•ALTER TABLE grp01.BOLETIM ADD radis char (10) not null;

- REDEFININDO CHAVE PRIMARIA:
- **EXEMPLO:** 
  - •ALTER TABLE grp01.BOLETIM DROP CONSTRAINT PK\_BOLETIM\_ra;
  - •ALTER TABLE grp01.BOLETIM ADD CONSTRAINT PK\_ALUNO\_radis PRIMARY KEY (radis);

# STRUCTURED QUERY LANGUAGE - SQL MANIPULAÇÃO DE DADOS (DML):

\*COMANDOS PARA MODIFICAR O CONTEÚDO DE BANCO DE DADOS:

- •INSERT
- DELETE
- UPDATE

- •É UTILIZADO PARA ADICIONAR UMA LINHA A UMA TABELA
- REGRAS:
  - É NECESSÁRIO ESPECIFICAR O NOME DA TABELA E A LISTA DE VALORES PARA A LINHA;
  - OS VALORES DEVERÃO ESTAR NA MESMA ORDEM DAS COLUNAS DA TABELA.

#### **EXEMPLOS:**

-- USE FmuBSI\_Quinta

**SET LANGUAGE ENGLISH;** 

**INSERT INTO grp01.CURSO** (codcurso, nomecurso, integralizacao, autorizacao, reconhecimento)

#### **VALUES**

('121','CST em ANÁLISE e DESENVOLVIMENTO de SISTEMAS','6','02/01/2009','07/21/2011'),

('126','CST em BANCO de DADOS','6','02/01/2010','07/20/2012')

#### **EXEMPLOS:**

**USE** FmuBSI\_Quinta

**INSERT INTO grp01.DEPARTAMENTO** (coddepto, nomedepto, codfaculdade, codcoordenador)

#### **VALUES**

('211','matemática','311','411'),

('212','sistemas da informação','312','412')

#### **EXEMPLOS:**

CONTINUANDO...

BAIXAR OS SCRIPTS DO GOOGLE DRIVE

**Descompactar o arquivo** 

Executar todas os Scripts (Queries) de 01 a 10

• EXEMPLOS:

MANIPULAÇÃO DE DADOS - INSERT:

```
USE FmuBSI_Quinta
```

**CREATE TABLE grp01.HISTORICO0219** 

```
( ra char(07) not null, nomealuno varchar (70) not null, nomedisciplina varchar(70) not null, mediabimestral decimal(5,2) not null, );
```

INSERT INTO grp01.HISTORICO0219 (ra, nomealuno, nomedisciplina, mediabimestral)

**SELECT** A.ra, A.nomealuno, D.nomedisciplina, (0.30\*B.notaavcont + 0.70\*B.notaprvreg)

FROM grp01.ALUNO A, grp01.BOLETIM B, grp01.CURSO C, grp01.DISCIPLINA D

WHERE (B.ra = A.ra) AND (B.coddisciplina = D.coddisciplina) AND and (A.codcurso =

C.codcurso) AND A.codcurso = 120

**ORDER BY D.nomedisciplina**;

# MANIPULAÇÃO DE DADOS - DELETE:

- PERMITE A EXCLUSÃO DE UMA LINHA EM UMA TABELA:
- REGRAS:
  - PERMITE EXCLUSÃO DE LINHAS DE UMA **TABELA** POR VEZ. PORÉM A DELEÇÃO PODE SE PROPAGAR PARA OUTRAS **TABELAS** DESDE QUE UMA AÇÃO QUE TRATE **INTEGRIDADE REFERENCIAL** SEJA DISPARADA.
  - EXIGE A CLÁUSULA WHERE.

#### **EXEMPLOS:**

```
DELETE FROM grp01.ALUNO WHERE ra = '001359';
```

```
DELETE FROM grp01.PROFESSOR WHERE codprof = '100';
```

#### **EXEMPLOS:**

```
DELETE FROM grp01.BOLETIM WHERE ra IN (
```

```
SELECT ra

FROM grp01. ALUNO

WHERE codcurso='123'
```

- PERMITE MODIFICAR VALORES DE UMA OU MAIS LINHAS EM UMA TABELA
- REGRAS:
  - EXIGE A CLÁUSULA WHERE;
  - ATUALIZAÇÃO EM UMA CHAVE PRIMÁRIA PODE SE PROPAGAR PARA UMA CHAVE ESTRANGEIRA EM OUTRA TABELA SE TIVER SIDO ESTABELECIDO REGRAS DE INTEGRIDADE REFERENCIAL

- •SINTAXE
  - **\*UPDATE** NOME-DA-TABELA
  - •SET nome-da-coluna<sub>1</sub> = valor<sub>1</sub>, nome-da-coluna<sub>2</sub> = valor<sub>2</sub>,...,nome-coluna<sub>n</sub> = valor<sub>n</sub>
  - \*WHERE CONDIÇÃO

#### **EXEMPLOS**:

**USE** BancoDadosFMU20212

**UPDATE** grp01.BOLETIM

**SET** notaprvreg = 10,0

WHERE ra='11022' and coddisciplina='504';

#### **EXEMPLOS:**

**USE** BancoDadosFMU20212

**UPDATE** grp01.BOLETIM

**SET** notaprvreg = notaprvreg + 3.25

WHERE ra='11022' and coddisciplina='799';

### **VIEWS (TABELAS VIRTUAIS)**

- NA TERMINOLOGIA SQL, VIEW É UMA TABELA SIMPLES DERIVADA DE OUTRAS TABELAS. ESTAS OUTRAS TABELAS PODEM SER OBJETOS DO BANCO DE DADOS OU OUTRAS VIEWS.
  - 1. UMA VIEW NÃO NECESSARIAMENTE EXISTE NA FORMA FÍSICA;
  - 2. ELA É CONSIDERADA UMA TABELA VIRTUAL;
  - 3. É PASSÍVEL DE ATUALIZAÇÃO;

#### **CRIANDO VIEWS**

#### **EXEMPLOS:**

CREATE VIEW grp01.vwHISTORICO

AS SELECT A.ra AS "Registro do Aluno",

A.nomealuno AS "Nome do Aluno",

D.nomedisciplina AS Nome da Disciplina",

B.notaavcont, B.notaprvreg AS "Média Final"

FROM grp01. ALUNO AS A, grp01. BOLETIM AS B, grp01. CURSO AS C,

grp01. DISCIPLINA AS D

WHERE (B. ra=A.ra) AND (B.coddisciplina=D.coddisciplina) AND (A.codcurso=C.codcurso)

**AND** C.codcurso = '120' AND A.ra='610491';

**CRIANDO VIEWS** 

**EXEMPLOS CRIAR VIEW DE OUTRA (S) VIEW(S):** 

CREATE VIEW grp01.[HISTORICO SEGUNDO SEMESTRE]

**AS SELECT** 

H.[Registro do Aluno], H.[Nome do aluno],

H.[Nome da Disciplina], H.[Média Final]

**FROM** 

grp01.vwHISTORICO AS H

**WHERE** 

H.[Média Final]>=7.0

### **EXCLUINDO VIEWS**

**EXEMPLOS:** 

**DROP VIEW grp01.HISTORICO**;

# **OBSERVAÇÕES**

- OBS:
  - No laboratório, utilizaremos outros exemplos e exploraremos as novas características das novas versões do SQL.
  - A queries são aquelas disponibilizadas na área da rede do laboratório que ora utilizamos:

## GLOSSÁRIO

#### BANCO DE DADOS TEMPORAIS:

- UM BANCO DE DADOS TEMPORAL É UM BANCO DE DADOS COM SUPORTE INTEGRADO PARA LIDAR COM DADOS SENSÍVEIS AO TEMPO. NORMALMENTE, OS BANCOS DE DADOS ARMAZENAM INFORMAÇÕES APENAS SOBRE O ESTADO ATUAL E NÃO SOBRE OS ESTADOS ANTERIORES.
- EXEMPLO, UM SISTEMA DE CONTROLE DE PREÇOS DE UM DETERMINADO PRODUTO.
   SE A ALTERAÇÃO CONTEMPLAR APENAS O VALOR, ISTO É O VALOR ANTERIOR E SOBREPOSTO PELO VALOR ATUAL, NÃO TEREMOS COMO SABER QUAIS ERAM OS VALORES ANTERIORES A UMA DETERMINADA DATA.

### REFERÊNCIAS

- Silberschatz, Abraham; Korth, Henry F.; Sudarshan, S.; SISTEMA DE BANCO DE DADOS; Pearson Education do Brasil;1999; cap. 4
- Elmasri, Ramez; Navathe Shamkant B.; FUNDAMENTALS OF DATABASE SYSTEMS;
   Addison Wesley; 2000;cap. 8
- Lewis, Philip M.; Bernstein, Arthur; Kifer, Michael; DATABASE AND TRANSACTION PROCESSING – Na Application-Oriented Aproach; Addison Wesley;2002; cap. 10
- Kroenke, David M., Banco de Dados: Fundamentos, Projeto e Implementação; LTC –
   Livros Técnicos e Científicos Editora S/A: Rio de Janeiro, 1999, cap 3