

# **Modelagem Objeto Relacional X PostgreSQL**

**Profa. Dra. Sarajane Marques Peres**  
**Each – USP**

[each.uspnet.usp.br/sarajane](http://each.uspnet.usp.br/sarajane)

	<b>Modelo ER</b>	<b>Modelo ODL</b>	<b>Modelo Relacional</b>	<b>Modelo EER</b>
Representação de entidade do mundo real	Conjunto Entidades	Classes	Relações	Conjuntos Entidades
Representação do relacionamento entre entidades do mundo real	Conjuntos Relacionamentos	Relacionamentos	Chaves Estrangeiras	Conjuntos Entidades
Representação de especializações/generalizações	Relacionamentos ISA	Representação Explícita	Representação Implícita	Representação Explícita (em diferentes níveis)
Representação de Restrições	Representações de restrições simples	Métodos	Cláusulas CHECK	Representações de restrições simples
Compatibilidade com o modelo físico do SGBD relacional	Precisa de mapeamento parcial	Precisa de mapeamento total	Total	Precisa de mapeamento parcial
Compatibilidade com o modelo físico do SGBD orientado a objetos	Precisa de mapeamento total	Total	Precisa de mapeamento total	Precisa de mapeamento total
Compatibilidade o modelo físico do SGBD OR	Total	Precisa de mapeamento total	Total	Total
Expressividade de modelagem orientada a objetos	Baixa	Exata	Baixa	Alta

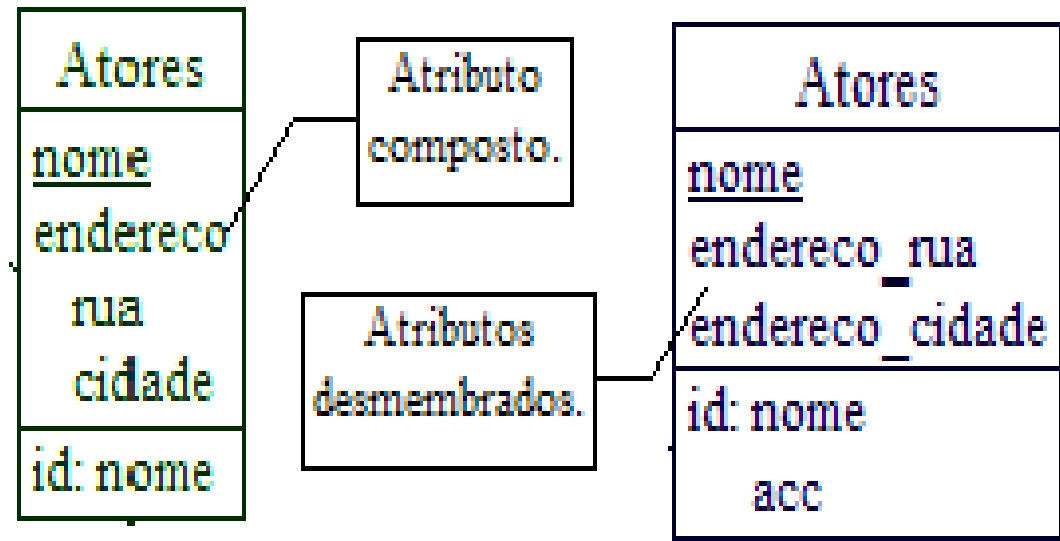
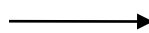
# A questão da Primeira Forma Normal

---

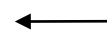
- ▶ Esta é uma regra bastante importante do modelo de dados relacional já que é premissa de modelagem.
- ▶
- ▶ Todos as tecnologias que suportam, puramente, o modelo relacional, não admitem o uso de atributos compostos ou de grupos de repetição (multivalorados).
- ▶ Assim, no momento do mapeamento entre um modelo de dados conceitual do tipo Entidade-Relacionamento para um modelo do tipo Relacional, a normalização:
  - ▶ elimina os grupos repetidos e os atributos compostos colocando-os, respectivamente, em tabelas separadas fazendo uso de um relacionamento 1:n e
  - ▶ criando um atributo separado para cada sub-atributo de um tipo complexo.



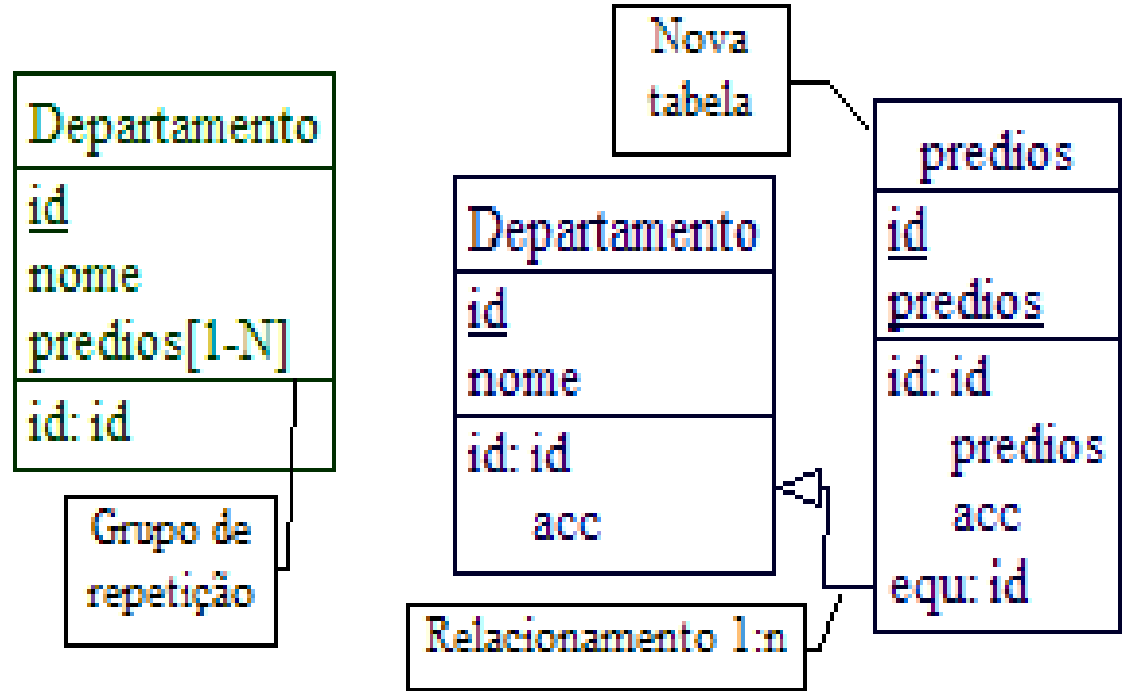
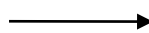
Modelo Entidade-Relacionamento



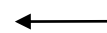
Modelo Relacional



Modelo Entidade-Relacionamento



Modelo Relacional



### *Esquema Relacional:*

Departamento: id, nome

Prédios: prédios, id, endereço\_ rua, endereço\_cidade

### *Esquema Objeto-Relacional conceitual:*

Departamento: id, nome, lista de prédios (prédio, endereço(rua,cidade))



*Instância Relacional* (somente tabelas *flat*):

Departamento	nro	nome	Prédios	id	prédios	endereço_ rua	endereço_cidade
	1	DIN		1	19a	RuaA	CidadeA
	2	DEQ		1	20a	RuaB	CidadeB
	3	DAU		2	09a	RuaC	CidadeC
				3	18a	RuaA	CidadeB

*Instância Objeto-Relacional* (tabelas *aninhadas*):

Departamento	id	nome	Prédios	
			prédio	endereço
				rua      cidade
	1	DIN	19a	RuaA      CidadeA
			20a	RuaB      CidadeB
	2	DEQ	09a	RuaC      CidadeC
	3	DAU	18a	RuaA      CidadeB

# O que é realmente “implementável”?

- (a) implementação de uma única tabela com todas as informações, porém, com um sentido semântico diferente – o endereço é do departamento. Veja as definições de tipo e de tabela, uma instância da tabela criada e alguns exemplos de manipulação de dados.

```
CREATE TYPE t_endereco AS
(
    rua text,
    numero int,
    bairro text,
    complemento text
);

CREATE TABLE departamento_2
(
    id int,
    nome varchar(15),
    predio varchar(10) [],
    endereco t_endereco,
    PRIMARY KEY (id)
);

--INSERT INTO departamento_2 VALUES
--(1, 'DIN', '{19a,20a}', ('Av Colombo',5720,'Zona 07','Maringá'));
--INSERT INTO departamento_2 VALUES
--(2, 'DEQ', '{09a}', ('Av Colombo',5721,'Zona 07','Maringá'));
INSERT INTO departamento_2 VALUES
(3, 'DAU', '{18a}', ('Av Colombo',5722,'Zona 08','Maringá'))
;
```

id [PK] integer	nome character varying	predio character varying	endereco t_endereco
1	DIN	{19a,20a}	('Av Colombo',5720,'Zona 07','Maringá')
2	DEQ	{09a}	('Av Colombo',5721,'Zona 07','Maringá')
3	DAU	{18a}	('Av Colombo',5722,'Zona 08','Maringá')

```
select predio[1]
from departamento_2
where id=1;
```

predio character varying
19a

```
select (endereco).rua
from departamento_2
where id=1;
```

rua text
Av Colombo

```
select id
from departamento_2
where (endereco).rua = 'Av Colombo'
```

id integer
1
2
3

# O que é realmente “implementável”?

(b) implementação de duas tabelas para representar o sentido semântico do exemplo.

```
CREATE TABLE departamento_3
(
  id integer,
  nome character varying(15),
  primary key (id)
);
```

```
CREATE TABLE predio
(
  nome varchar(15),
  endereco t_endereco,
  id integer references departamento_3,
  primary key (nome)
);
```

id [PK] integer	nome character vai
1	DIN
2	DEQ
3	DAU

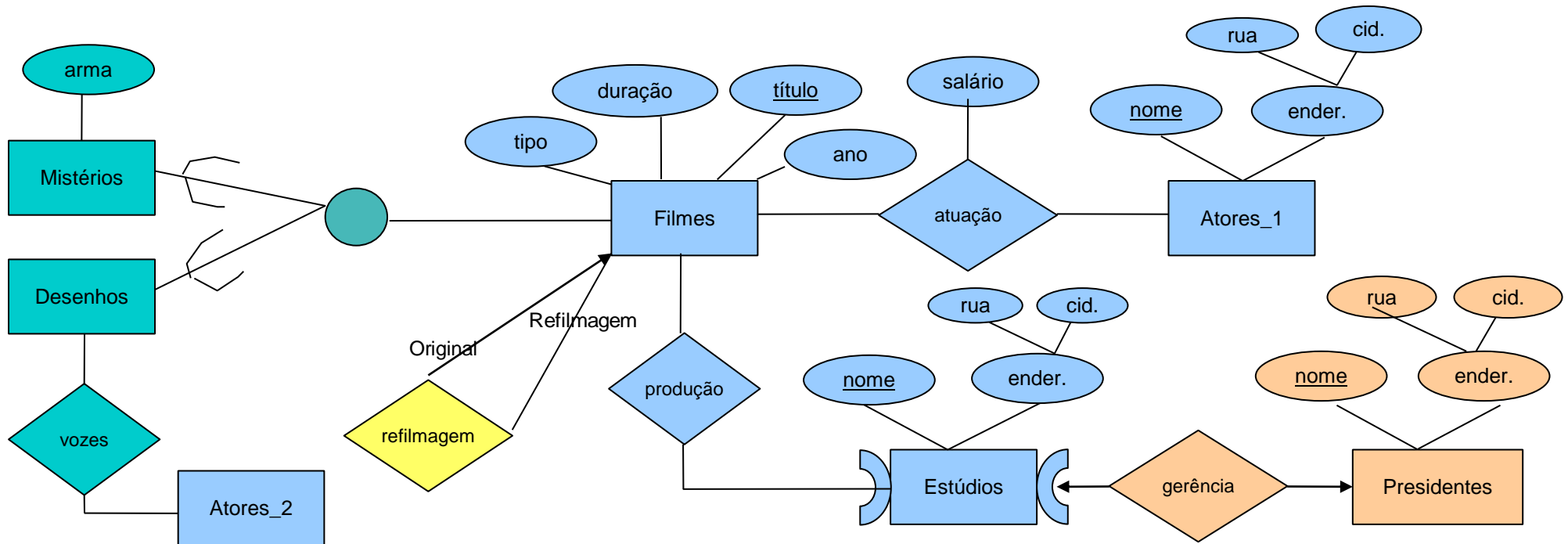
nome [PK] character	endereco t_endereco	id integer
09a	("Av. Colombo",333,"Zona 07",Maringá)	2
18a	("Av. Colombo",666,"Zona 07",Maringá)	3
19a	("Av. Colombo",222,"Zona 07",Maringá)	1
20a	("Av. Colombo",223,"Zona 07",Maringá)	1



Insiram os valores!!!!!!!



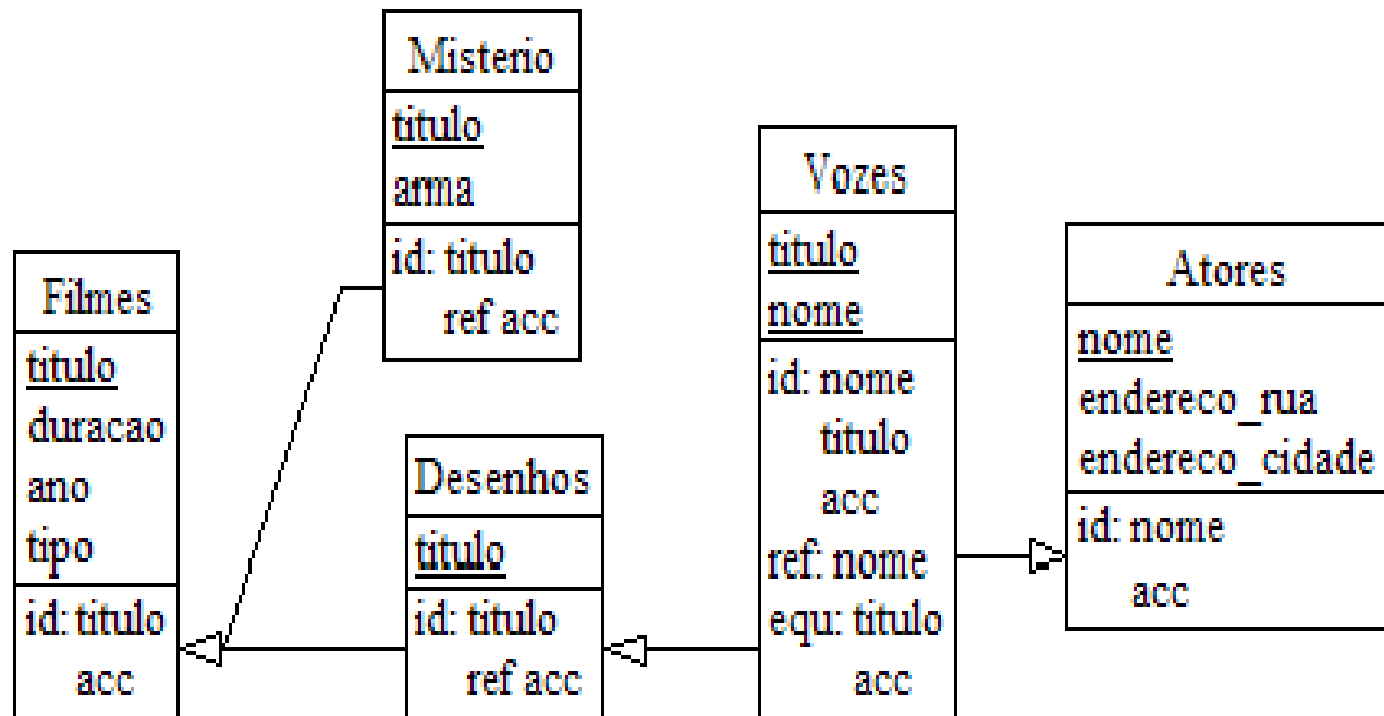
# Trabalhando com herança



Modelo Entidade  
Relacionamento Estendido

# Trabalhando com herança

---



**Modelo Relacional**



# Script (parcial)

---

```
create table Atores (  
    nome varchar(50) not null,  
    endereco_rua varchar(1) not null,  
    endereco_cidade varchar(1) not null,  
    constraint ID_Atores primary key (nome));  
  
create table Atuacao (  
    titulo varchar(50) not null,  
    nome varchar(50) not null,  
    salario float(1) not null,  
    constraint ID_Atuação primary key (nome, titulo));  
  
create table Desenhos (  
    titulo varchar(50) not null,  
    constraint FKFil_Des_ID primary key (titulo));  
  
create table Misterio (  
    titulo varchar(50) not null,  
    arma char(1) not null,  
    constraint FKFil_Mis_ID primary key (titulo));  
  
create table Filmes (  
    titulo varchar(50) not null,  
    duracao float(1) not null,  
    ano date not null,  
    tipo char(1) not null,  
    constraint ID_Filmes_ID primary key (titulo));  
  
create table Vozes (  
    titulo varchar(50) not null,  
    nome varchar(50) not null,  
    constraint ID_Vozes primary key (nome, titulo));
```

---

# Trabalhando com herança

---

- ▶ A partir do *script* gerado na Ferramenta DBMain, do modelo relacional do slide anterior, gerou-se o banco de dados correspondente.
- ▶ Nesta estrutura, as seguintes tentativas de inserção de dados foram feitas:
  - ▶ inserção na tabela Mistério, de um filme já cadastrado na tabela Filmes; (OK)
  - ▶ inserção na tabela Mistério, de um filme ainda não cadastrado na tabela Filmes; (Não permitido, violação de chave estrangeira);



# Implementando a Herança

```
CREATE TABLE Mistério  
(  
  arma character(1),  
  PRIMARY KEY (titulo)  
) INHERITS (filmes);
```

Apenas o atribuo da própria tabela precisou ser criado. Enquanto que na estrutura anterior, a chave estrangeira precisava estar presente na definição da tabela.

Opcionalmente pode-se estabelecer qualquer restrição de chave utilizando atributos da entidade mãe. Nenhuma delas é herdada na herança.

Crie Desenho\_1 !!!!!

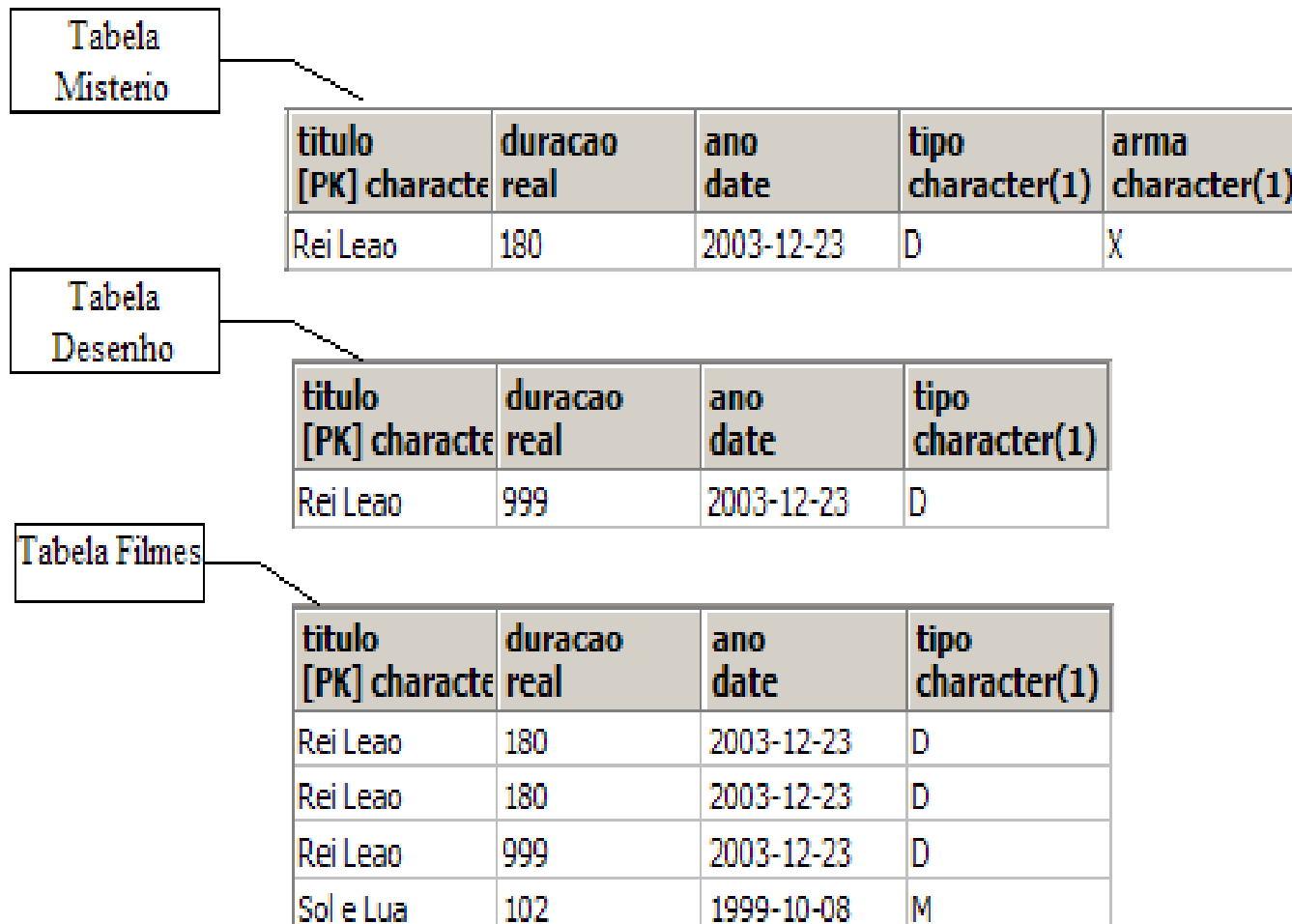
Tabela Filmes

titulo [PK] character	duracao real	ano date	tipo character(1)
Rei Leao	180	2003-12-23	D
Sol e Lua	102	1999-10-08	M

# Implementando Herança

---

- Inserindo tuplas nas tabelas filhas ....



# Herança

---

```
CREATE TABLE misterio
(
  titulo character varying(50) NOT NULL,
  arma character(1) NOT NULL,
  CONSTRAINT fkfil_mis_id PRIMARY KEY (titulo),
  CONSTRAINT fkfil_mis_fk FOREIGN KEY (titulo)
    REFERENCES filmes (titulo) MATCH SIMPLE
    ON UPDATE NO ACTION ON DELETE NO ACTION
)
WITHOUT OIDS;
ALTER TABLE misterio OWNER TO sara;
```

← Sem herança!

Com herança! →

```
CREATE TABLE misterio_1
(
  -- Inherited:  titulo character varying(50) NOT NULL,
  -- Inherited:  duracao real NOT NULL,
  -- Inherited:  ano date NOT NULL,
  -- Inherited:  tipo character(1) NOT NULL,
  arma character(1),
  CONSTRAINT misterio_1_pkey PRIMARY KEY (titulo)
) INHERITS (filmes)
WITHOUT OIDS;
ALTER TABLE misterio_1 OWNER TO sara;
```

# Implementando ...

---

- ▶ Restrições do tipo CHECK são herdadas!!!!
- ▶ Restrições de chave não são.

```
ALTER TABLE filmes  
  ADD CONSTRAINT duracaominima CHECK  
(duracao > 60);
```

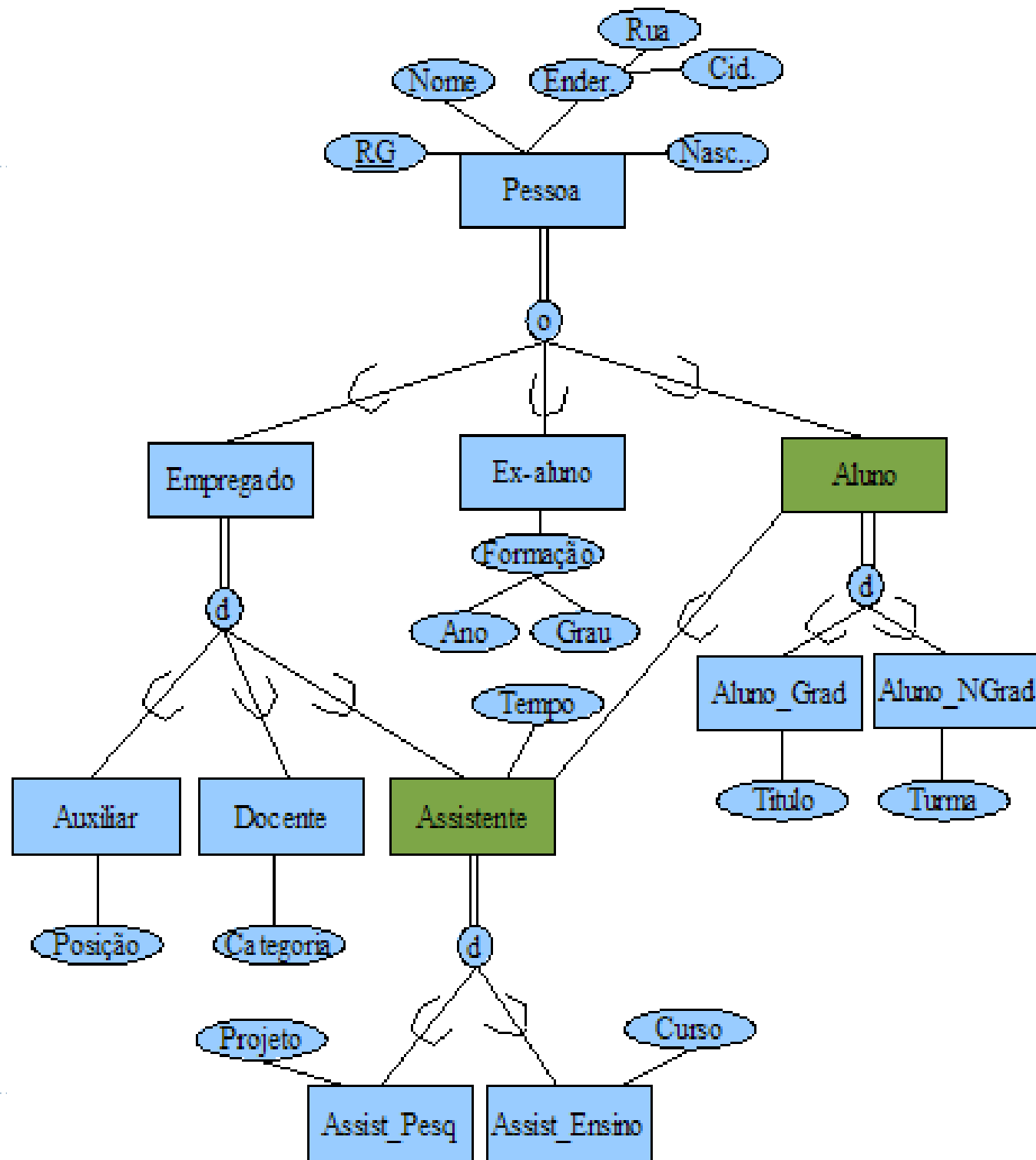
**Observe os resultados!!!!!!**





# Trabalhando com herança

- Reticulados (herança múltipla) e hierarquias



```
create type t_endereco AS (  
    rua character varying(30),  
    cidade character varying(15) );
```

```
create type t_formacao AS (  
    ano integer,  
    grau character varying(1) );
```

```
create table Ex_aluno (  
    formacao t_formacao,  
    primary key (RG)  
) inherits (Pessoa);
```

```
create table Docente (  
    categoria char,  
    primary key (RG)  
) inherits (Empregado);
```

```
create table Assist_Pesq (  
    projeto character varying(10),  
    primary key (RG)  
) inherits (Assistente);
```

```
create table Pessoa (  
    RG character varying(11),  
    nome character varying(30),  
    endereco t_endereco,  
    nascimento date,  
    primary key (RG));
```

```
create table Aluno (  
    primary key (RG)  
) inherits (Pessoa);
```

```
create table Assistente (  
    tempo integer,  
    primary key (RG)  
) inherits (Empregado, Aluno);
```

```
create table Assist_Ensino(  
    curso character varying(3),  
    primary key (RG)  
) inherits (Assistente);
```

```
create table Empregado (  
    primary key (RG)  
) inherits (Pessoa);
```

```
create table Aluno_Grad (  
    titulo char,  
    primary key (RG)  
) inherits (Aluno);
```

```
create table Aluno_NGrad (  
    turma char,  
    primary key (RG)  
) inherits (Aluno);
```

```
create table Auxiliar (  
    posicao char,  
    primary key (RG)  
) inherits (Empregado);
```



# Implementando ...

---

```
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "pessoa_pkey" for table "pessoa"
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "empregado_pkey" for table "empregado"
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "ex_aluno_pkey" for table "ex_aluno"
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "aluno_pkey" for table "aluno"
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "aluno_grad_pkey" for table "aluno_grad"
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "aluno_ngrad_pkey" for table "aluno_ngrad"
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "auxiliar_pkey" for table "auxiliar"
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "docente_pkey" for table "docente"
NOTICE: merging multiple inherited definitions of column "rg"
NOTICE: merging multiple inherited definitions of column "nome"
NOTICE: merging multiple inherited definitions of column "endereco"
NOTICE: merging multiple inherited definitions of column "nascimento"
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "assistente_pkey" for table "assistente"
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "assist_pesq_pkey" for table "assist_pesq"
NOTICE: CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index "assist_ensino_pkey" for table "assist_ensino"
```

O destaque diz respeito à questão de herdar duas vezes a mesma coisa (situação comum na herança múltipla). Quando isto acontece, as colunas (ou quaisquer outras propriedades) repetidas não são inseridas duas vezes na especificação da tabela filha.

# Tipo Referência

---

- ▶ Aparentemente não suportado no PostgreSQL.
- ▶ Suportado no Oracle, com algumas limitações.
- ▶ Vejamos um exemplo onde queremos referenciar um objeto da tabela Aluno a partir de um objeto da tabela Professor.
  - ▶ Limitação: número de objetos numa referência
    - ▶ Fazer vetor de referências.
- ▶ Convite ao teste!!!



# Tipo Referência

---

```
CREATE TYPE pessoa_type_2 AS OBJECT(  
    nome          VARCHAR(40),  
    sexo          CHAR,  
    cpf           INT,  
    rg            INT,  
    idade         INT  
) NOT FINAL;
```

```
CREATE TYPE aluno_type UNDER pessoa_type_2 (  
    RA            INT);
```

```
CREATE TYPE professor_type UNDER pessoa_type_2 (  
    aluno         REF aluno_type  
);
```

```
CREATE TABLE aluno_table OF aluno_type (primary key(ra))
```

```
CREATE TABLE professor_table OF professor_type (primary key  
(cpf))
```

---



# Tipo Referência

---

```
INSERT INTO aluno_table VALUES ('João Augusto Gastão', 'm',  
11122233345, 666777888, 18, 33845)
```

```
INSERT INTO professor_table  
  SELECT 'José da Silva', 'm', 44455566678, 333444555,  
  45,  
  REF(aluno)  
  FROM aluno_table aluno  
  WHERE aluno.ra = 33845
```

```
SELECT professor.aluno.nome AS nome_aluno  
FROM professor_table professor  
WHERE professor.cpf = 44455566678
```



# Métodos

---

- ▶ Tem-se a herança de CHECK que se aproximam, num nível de abstração bastante alto.
- ▶ No Oracle tem-se herança em nível de tipo e a herança de método é possível.



# Métodos (Oracle)

---

```
CREATE TYPE   pessoa_type AS object(  
    nome_pessoa VARCHAR(40),  
    sexo        CHAR,  
    cpf         INT,  
    rg          INT,  
    data_nasc   DATE,  
    endereco    Endereco_type_table,  
    cidade      VARCHAR(40),  
    estado      CHAR(2),  
    fone        INT,  
    email       VARCHAR(40),  
MEMBER PROCEDURE muda_telefone (novo_telefone IN INT)  
MEMBER FUNCTION recupera_idade RETURN NUMBER) NOT FINAL;
```

---





# Métodos (Oracle)

---

```
CREATE OR REPLACE TYPE BODY pessoa_type AS
    MEMBER PROCEDURE muda_telefone (novo_telefone IN INT)
IS
    BEGIN
        fone := novo_telefone;
    END muda_telefone;
END;
```

```
CREATE OR REPLACE TYPE BODY pessoa_type AS
    MEMBER FUNCTION recupera_idade RETURN NUMBER IS
    BEGIN
        RETURN sysdate - data_nasc;
    END recupera_idade;
END;
```

```
CREATE TABLE pessoas_tab OF pessoa_type_teste (PRIMARY KEY
(cpf))
NESTED TABLE endereco STORE AS endereco_tab;
```

---

# Extending SQL

---

- ▶ O PostgreSQL estoca mais informações em seu catálogo do que os gerenciadores relacionais convencionais.
  - ▶ Informações sobre tipos de dados, funções e métodos de acesso (entre outras coisas – a pesquisar)
  - ▶ Estas tabelas podem ser modificadas pelos usuários (operações orientada a catálogo) possibilitando sua extensão
- ▶ O servidor incorpora o código escrito pelo usuários por meio de um “dynamic loading”, e este código se torna objeto do BD (gerenciado pelo SGBD).



# Extending SQL

---

## ▶ Extensões

- ▶ Definições de tipos, domínios, tipos compostos, pseudo-tipos, polimórficos (anyelemente, anyarray), compostos.
- ▶ Definições de funções
- ▶ Definições de agregados (cada chamada sucessiva de uma função altera o valor (estado) do seu atributo de entrada).
- ▶ Entrada de informação para otimização
- ▶ Definição de índices sobre tipos definidos pelo usuário
- ▶ Suporte a DataBlades (pontos, polígonos, etc – tipos geométricos, e tipos de rede)
- ▶ Algum suporte ao tipo XML (ainda como texto)



# Funções - Exemplos

---

```
-- Function: nova()
```

```
-- DROP FUNCTION nova();
```

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION nova()  
  RETURNS integer AS  
'select 1 as result;'  
  LANGUAGE 'sql' VOLATILE;  
ALTER FUNCTION nova() OWNER TO postgres;
```

```
-- Function: teste_function()
```

```
-- DROP FUNCTION teste_function();
```

**OBS.:**  
Funções e gatilhos  
não são herdados.

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION teste_function()  
  RETURNS bigint AS  
'select count(numero) from departamento;'  
  LANGUAGE 'sql' VOLATILE;  
ALTER FUNCTION teste_function() OWNER TO postgres;
```

# Exemplo - Gatilho

```
----- Function: inc_emp_depto()

-- DROP FUNCTION inc_emp_depto();

CREATE OR REPLACE FUNCTION inc_emp_depto()
  RETURNS "trigger" AS
$BODY$
  BEGIN
    update departamento set numeroempregados = numeroempregados + 1 where numero = new.numero;
    ---NEW.numeroempregados := numeroempregados + 1;
    ---NEW.last_user := current_user;
    RETURN NEW;
  END;
$BODY$
LANGUAGE 'plpgsql' VOLATILE;
ALTER FUNCTION inc_emp_depto() OWNER TO postgres;

-- Trigger: inc_emp_depto on empregado

-- DROP TRIGGER inc_emp_depto ON empregado;

CREATE TRIGGER inc_emp_depto
  AFTER INSERT OR UPDATE
  ON empregado
  FOR EACH ROW
  EXECUTE PROCEDURE inc_emp_depto();
```

**Apenas curiosidade, não faz parte  
das características objeto-relacionais!**

# Tipos Geométricos

---

Name	Storage Size	Representation	Description
point	16 bytes	Point on the plane	$(x,y)$
line	32 bytes	Infinite line (not fully implemented)	$((x1,y1),(x2,y2))$
lseg	32 bytes	Finite line segment	$((x1,y1),(x2,y2))$
box	32 bytes	Rectangular box	$((x1,y1),(x2,y2))$
path	16+16n bytes	Closed path (similar to polygon)	$((x1,y1),...)$
path	16+16n bytes	Open path	$[(x1,y1),...]$
polygon	40+16n bytes	Polygon (similar to closed path)	$((x1,y1),...)$
circle	24 bytes	Circle	$\langle (x,y),r \rangle$ (center and radius)



# Tipos Geométricos

---

```
-- Table: geometria
```

```
-- DROP TABLE geometria;
```

```
CREATE TABLE geometria
```

```
(  
    ponto point,  
    linha line  
)
```

```
WITHOUT OIDS;
```

```
ALTER TABLE geometria OWNER TO postgres;
```

```
insert into geometria
```

```
values ('0.5, 1.3', '(1.0,2.0),(3.4,5.7)');
```

ponto point	linha lseg
(0.5,1.3)	[(1,2),(3.4,5.7)]
(6,1.4)	[(0.8,2.1),(7.8,2.7)]
(3,3.4)	[(3.8,3.1),(3.8,3.7)]

```
select linha from geometria  
       where ponto[0] = 0.5;
```

	linha lseg
1	[(1,2),(3.4,5.7)]

