# **Herança**Banco de Dados

Prof. Igor Avila Pereira igor.pereira@riogrande.ifrs.edu.br

Divisão de Computação Instituto Federal de Educação, Ciência e Tecnologia do Rio Grande do Sul (IFRS) Câmpus Rio Grande

## Agenda



Considere o banco de dados chamado vendas.

Suponha que você tenha duas tabelas: *person* (pessoa) e *seller* (vendedor).





### Então façamos:

```
$ sudo su - postgres
$ createdb vendas
$ psql vendas
```

```
CREATE TABLE person (
   id SERIAL PRIMARY KEY,
   name TEXT
);
CREATE TABLE seller (
   id SERIAL PRIMARY KEY,
   name TEXT,
   commission DECIMAL(6,2)
);
INSERT INTO person (name) VALUES ('Paulo');
INSERT INTO seller (name,commission) VALUES ('Roberto',149.99);
```

#### E agora?!

Como faço para retornar **TODAS** as pessoas do B.D?

#### Observação

### **VENDEDORES SÃO PESSOAS.**

• Que não estão armazenadas na tabela person.

#### Alternativa 1:

#### Criar uma VIEW.

```
CREATE VIEW people AS
SELECT name FROM person
UNION
SELECT name FROM seller;
SELECT * FROM people;
```

#### Que retorna:

```
name
Paulo
Roberto
(2 rows)
```

'Paulo' pertence a person e 'Roberto' pertence a seller.

VIEW não é a melhor solução.

#### Alternativa 2:

Usando herança faríamos da seguinte forma:

```
DROP VIEW people;
DROP TABLE person, seller;

CREATE TABLE person (
   id SERIAL PRIMARY KEY,
   name VARCHAR(50)
);
CREATE TABLE seller (
   commission DECIMAL(6,2)
) INHERITS (person);
```

#### Fazendo

```
\d person

Table "public.person"

Column | Type | Modifiers

id | integer | not null default nextval('person_id_seq'::regclass)
name | character varying(50) |
Indexes:
   "person_pkey" PRIMARY KEY, btree (id)
Number of child tables: 1 (Use \d+ to list them.)
```

#### Ε

```
\d seller

Table "public.seller"

Column | Type | Modifiers

id | integer | not null default nextval('person_id_seq'::regclass)
name | character varying(50) |
commission | numeric(6,2) |
Inherits: person
```

A diferença é que com menos código criamos as duas tabelas e não precisamos criar uma **VIEW**.

• Mas a tabela seller depende da tabela person.

#### Vantagens:

- a associação é do tipo one-to-one
- o esquema é extensível
- evita duplicação de tabelas com campos semelhantes
- a relação de dependência é do tipo pai e filho
- podemos consultar o modelo pai e o modelo filho

### Desvantagens:

• adiciona sobrecarga substancial, uma vez que cada consulta em uma tabela filho requer um *join* com todas as tabelas pai.

### Vamos inserir alguns dados:

```
INSERT INTO person (name) VALUES ('Paulo'),('Fernando');
INSERT INTO seller (name,commission) VALUES
          ('Roberto',149.99),
          ('Rubens',85.01);
```

#### Fazendo:

```
name
-----
Paulo
Fernando
Roberto
Rubens
(4 rows)
```

#### Fazendo:

```
name
Paulo
Fernando
Roberto
Rubens
(4 rows)
```

Obtemos todos os nomes porque na verdade um *seller* também é um *person*.

## Somente os registros de *person*.

```
name
Paulo
Fernando
(2 rows)
```

## Somente os registros de seller.

```
SELECT name FROM seller;

name
------
Roberto
Rubens
(2 rows)
```

# **Herança**<u>Ban</u>co de Dados

Prof. Igor Avila Pereira igor.pereira@riogrande.ifrs.edu.br

Divisão de Computação Instituto Federal de Educação, Ciência e Tecnologia do Rio Grande do Sul (IFRS) Câmpus Rio Grande