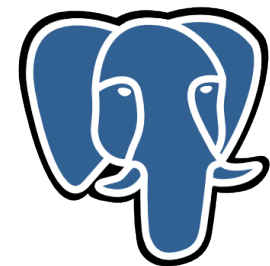


# Boas práticas e desempenho no PostgreSQL



Francisco Summa Netto  
DBA PostgreSQL



PostgreSQL

PgDay Curitiba na Celepar  
Março de 2016





# Agenda

- **Boas práticas**

- Padrões
- Char
- Tipo
- Quantidade de registros
- Autocomplete
- Quantidade de colunas
- Chave primária
- Joins

- **Desempenho**

- Índices
- Explain
- Explain analyze
- Like
- Busca textual
- Índice Parcial
- Clusterização
- Particionamento de tabelas
- Replicação

- **pgRelatórios**

- **pgBadger**



# Boas Práticas

## Nomenclatura



- **Seguir padrões**

- Facilita e muito para quando alguém esta vendo os objetos no banco, identificar o que é este objeto
  - Tabela → tb\_
  - Índice → idx\_
  - View → vw\_
  - Função → fn\_
  - Trigger → tg\_
  - Sequence → \_seq
  - Tablespace → tbs\_



# Boas Práticas

## Tipos de dados: CHAR



- **VARCHAR != CHAR**

- varchar lê até encontrar o null
- char busca o tamanho fixo
- colunas até 10, 12 caracteres é recomendado o char
- tipos definidos é melhor usar o char
  - ex: uf, cpf, sexo(enum)



# Boas Práticas

## Tipos de dados: campo sexo

- Campo sexo em um servidor corporativo

	sexo1	sexo2	sexo3	sexo4	sexo5	sexo6	sexo7	sexo8
Tipo	varchar(1)	varchar(10)	varchar(4)	varchar	char	integer	smallint	text
Dados	M	Masculino	Masc	Masculino	M	1	1	Masculino
Bytes	2	10	5	10 - N	2	4	2	10 - N

- **CREATE TYPE sexo AS ENUM ('Feminino', 'Masculino', 'Não definido');**



# Boas Práticas

## Quantidade de registros



- **Utilize filtros: WHERE**
- **LIMIT x OFFSET y**
  - Limit → Quantidade de registros
  - Offset → Começo dos registros
    - LIMIT 10 → 1 ao 10
    - LIMIT 10 OFFSET 10 → 11 ao 20
    - LIMIT 20 OFFSET 70 → 71 ao 90
  - Muito utilizado para **paginação**



# Boas Práticas

## Autocomplete



- **Utilizado no HTML para apresentar sugestões de preenchimento em um campo**
- **NÃO utilizar ORDER BY na consulta**
- **Se necessário ordenar os dados faça:**
  - via aplicação (melhor)
  - criar índice ordenado
- **Utilizar LIMIT**



# Boas Práticas

## Quantidade de colunas



- **SELECT \* FROM tabela**
  - Mas na aplicação apresenta apenas o nome
  - Ele trará todas as colunas (de todas as tabelas envolvidas)
- **SELECT c1, c2, ..., c233 FROM tabela**
  - Serão utilizadas as 233 colunas??





# Boas Práticas

## Chave primária



- **Chave primária numérica**
  - Otimiza a junção entre tabelas
  - Comparação entre números é muito mais rápido que comparar texto
- **Utilize chave natural**
  - Informações únicas são excelentes para ser a chave da tabela. Ex: CPF, Matricula, ISSN, ...



# Boas Práticas

## Chave primária

### • Chave primária pode ser criada com SERIAL

- Cria automaticamente uma sequence a coluna e define como valor default o próximo valor da sequence
  - smallserial → smallint → 2 bytes → 32.767
  - serial → integer → 4 bytes → 2.147.483.647
  - bigserial → bigint → 8 bytes → 9.223.372.036.854.775.807

```
CREATE TABLE teste (id serial PRIMARY KEY, nome varchar(60));
```

Column	Type	Modifiers	Storage	Stats target	Description
id	integer	not null default nextval('teste_id_seq'::regclass)	plain		
nome	character varying(60)		extended		

Indexes:

"teste\_pkey" PRIMARY KEY, btree (id)





# Boas Práticas

## Junção com outras tabelas

- **Deixar explícito a condição de junção nos joins e não colocá-las no where**

```
select t1.col1, t2.col2  
from tabela_1 t1  
inner join tabela_2 t2 ON t1.coluna_id = t2.id  
...
```

- **Aconselhável utilizar no máximo 8 tabelas, ou seja, 7 joins.**

O tempo de escolha do plano de execução aumenta exponencialmente após a oitava tabela.



# O banco esta lento

## O que eu faço?



**CELEPAR**  
Tecnologia da Informação  
e Comunicação do Paraná



- **O banco esta lento**  
**O que eu faço?**

- Pesquisar onde estão os gargalos
- Verificar as consultas demoradas e sua utilização dos índices
- Utilização do LIKE
- Índice parcial
- Índice clusterizado
- Particionamento de tabela
- Hot-Standby



# Desempenho

## Utilização de índices



- **Prós:**
  - São bons para consultas
  - Fundamentais para JOINS
  - Podem ser criados com condições ou funções
- **Contras:**
  - Ruins para UPDATE, INSERT e DELETE
  - Gasta espaço
- **Pode retornar os dados diretamente do índice**
- **Índice composto**
- Criar utilizando o **CONCURRENTLY**, não bloqueia a tabela.



# Desempenho

## Utilização de índices



- **Verificar o plano de execução de uma consulta com o EXPLAIN**
  - Se fizer a utilização do índice esta legal
    - Index Scan, Index Only Scan, Index Only Scan Backward, Bitmap index scan, Bitmap heap scan, ...
  - Se fizer **Seq Scan** ele varre toda a tabela = demorado
    - Para tabelas 'pequenas' sempre irá fazer Seq Scan
- **EXPLAIN ANALYZE**
  - CUIDADO com DELETE, UPDATE e INSERT, pois irá executar a consulta



# Desempenho

## Explain



### QUERY PLAN

```

Unique (cost=1131.50..1131.55 rows=1 width=144)
-> Sort (cost=1131.50..1131.51 rows=1 width=144)
    Sort Key: a.descricao, a.cod_almox, a.cod_user_manutencao, a.cod_user_responsavel,
a.cod_orgao, a.logradouro, a.complemento, a.bairro, a.uf, a.cep, a.fone, a.fax, a.ts_criacao
-> Nested Loop (cost=12.95..1131.49 rows=1 width=144)
    -> Nested Loop (cost=12.95..95.36 rows=3 width=152)
        -> Hash Semi Join (cost=12.95..70.11 rows=37 width=148)
            Hash Cond: (a.cod_almox = ao.cod_almox)
            -> Seq Scan on tb_almox a (cost=0.00..55.44 rows=482 width=144)
                Filter: (cod_status = 17510)
            -> Hash (cost=12.45..12.45 rows=40 width=4)
                -> Seq Scan on tb_almox_orgao ao (cost=0.00..12.45 rows=40 width=4)
                    Filter: (cod_orgao = 59)
        -> Index Only Scan using tb_user_almox_pk on tb_user_almox ua (cost=0.00..0.67
rows=1 width=4)
            Index Cond: ((cod_almox = a.cod_almox) AND (cod_user = 11532))
    -> Index Only Scan using tb_fechamento_mensal_entrada_index47600 on
tb_fechamento_mensal_entrada f (cost=0.00..345.37 rows=1 width=4)
        Index Cond: (cod_almox = a.cod_almox)
        Filter: ((date_part('month', (mes_ano_ref)) = 1) AND (date_part('year', (mes_ano_ref)) =
2016))
    
```

# Desempenho

## Explain



Tempo estimado para entregar o **primeiro** registro

### QUERY PLAN

```
Unique (cost=1131.50..1131.55 rows=1 width=144)
-> Sort (cost=1131.50..1131.51 rows=1 width=144)
    Sort Key: a.*
-> Nested Loop (cost=12.95..1131.49 rows=1 width=144)
    -> Nested Loop (cost=12.95..95.36 rows=3 width=152)
        -> Hash Semi Join (cost=12.95..70.11 rows=37 width=148)
            Hash Cond: (a.cod_almox = ao.cod_almox)
            -> Seq Scan on tb_almox a (cost=0.00..55.44 rows=482 width=144)
                Filter: (cod_status = 17510)
            -> Hash (cost=12.45..12.45 rows=40 width=4)
                -> Seq Scan on tb_almox_orgao ao (cost=0.00..12.45 rows=40 width=4)
                    Filter: (cod_orgao = 59)
        -> Index Only Scan using tb_user_almox_pk on tb_user_almox ua
            (cost=0.00..0.67 rows=1 width=4)
```

...





# Desempenho

## Explain



Tempo estimado para entregar o **último** registro

### QUERY PLAN

```
Unique (cost=1131.50..1131.55 rows=1 width=144)
-> Sort (cost=1131.50..1131.51 rows=1 width=144)
    Sort Key: a.*
-> Nested Loop (cost=12.95..1131.49 rows=1 width=144)
    -> Nested Loop (cost=12.95..95.36 rows=3 width=152)
        -> Hash Semi Join (cost=12.95..70.11 rows=37 width=148)
            Hash Cond: (a.cod_almox = ao.cod_almox)
            -> Seq Scan on tb_almox a (cost=0.00..55.44 rows=482 width=144)
                Filter: (cod_status = 17510)
            -> Hash (cost=12.45..12.45 rows=40 width=4)
                -> Seq Scan on tb_almox_orgao ao (cost=0.00..12.45 rows=40 width=4)
                    Filter: (cod_orgao = 59)
        -> Index Only Scan using tb_user_almox_pk on tb_user_almox ua
(cost=0.00..0.67 rows=1 width=4)
```

...



# Desempenho

## Explain



Quantidade **estimada** de registros

### QUERY PLAN

```

Unique (cost=1131.50..1131.55 rows=1 width=144)
-> Sort (cost=1131.50..1131.51 rows=1 width=144)
    Sort Key: a.*
-> Nested Loop (cost=12.95..1131.49 rows=1 width=144)
    -> Nested Loop (cost=12.95..95.36 rows=3 width=152)
        -> Hash Semi Join (cost=12.95..70.11 rows=37 width=148)
            Hash Cond: (a.cod_almox = ao.cod_almox)
            -> Seq Scan on tb_almox a (cost=0.00..55.44 rows=482 width=144)
                Filter: (cod_status = 17510)
            -> Hash (cost=12.45..12.45 rows=40 width=4)
                -> Seq Scan on tb_almox_orgao ao (cost=0.00..12.45 rows=40 width=4)
                    Filter: (cod_orgao = 59)
        -> Index Only Scan using tb_user_almox_pk on tb_user_almox ua
(cost=0.00..0.67 rows=1 width=4)
    
```

...



# Desempenho

## Explain



Quantidade estimada de  
**bytes** por linha

### QUERY PLAN

```
Unique (cost=1131.50..1131.55 rows=1 width=144)
-> Sort (cost=1131.50..1131.51 rows=1 width=144)
    Sort Key: a.*
-> Nested Loop (cost=12.95..1131.49 rows=1 width=144)
    -> Nested Loop (cost=12.95..95.36 rows=3 width=152)
        -> Hash Semi Join (cost=12.95..70.11 rows=37 width=148)
            Hash Cond: (a.cod_almox = ao.cod_almox)
            -> Seq Scan on tb_almox a (cost=0.00..55.44 rows=482 width=144)
                Filter: (cod_status = 17510)
            -> Hash (cost=12.45..12.45 rows=40 width=4)
                -> Seq Scan on tb_almox_orgao ao (cost=0.00..12.45 rows=40 width=4)
                    Filter: (cod_orgao = 59)
        -> Index Only Scan using tb_user_almox_pk on tb_user_almox ua
            (cost=0.00..0.67 rows=1 width=4)
```

...



# Desempenho

## Explain



Utilização apenas do **índice**

### QUERY PLAN

```

Unique (cost=1131.50..1131.55 rows=1 width=144)
-> Sort (cost=1131.50..1131.51 rows=1 width=144)
    Sort Key: a.*
-> Nested Loop (cost=12.95..1131.49 rows=1 width=144)
    -> Nested Loop (cost=12.95..95.36 rows=3 width=152)
        -> Hash Semi Join (cost=12.95..70.11 rows=37 width=148)
            Hash Cond: (a.cod_almox = ao.cod_almox)
            -> Seq Scan on tb_almox a (cost=0.00..55.44 rows=482 width=144)
                Filter: (cod_status = 17510)
            -> Hash (cost=12.45..12.45 rows=40 width=4)
                -> Seq Scan on tb_almox_orgao ao (cost=0.00..12.45 rows=40 width=4)
                    Filter: (cod_orgao = 59)
        -> Index Only Scan using tb_user_almox_pk on tb_user_almox ua
            (cost=0.00..0.67 rows=1 width=4)
    ...
    
```



# Desempenho

## Explain



**Seq Scan:** Irá varrer a tabela inteira.  
Falta índice ?

### QUERY PLAN

```

Unique (cost=1131.50..1131.55 rows=1 width=144)
-> Sort (cost=1131.50..1131.51 rows=1 width=144)
    Sort Key: a.*
-> Nested Loop (cost=12.95..1131.49 rows=1 width=144)
    -> Nested Loop (cost=12.95..95.36 rows=3 width=152)
        -> Hash Semi Join (cost=12.95..70.11 rows=37 width=148)
            Hash Cond: (a.cod_almoz = ao.cod_almoz)
            -> Seq Scan on tb_almoz a (cost=0.00..55.44 rows=482 width=144)
                Filter: (cod_status = 17510)
            -> Hash (cost=12.45..12.45 rows=40 width=4)
                -> Seq Scan on tb_almoz_orgao ao (cost=0.00..12.45 rows=40 width=4)
                    Filter: (cod_orgao = 59)
        -> Index Only Scan using tb_user_almoz_pk on tb_user_almoz ua
(cost=0.00..0.67 rows=1 width=4)
    
```

...



# Desempenho

## Explain



**Seq Scan:** Tabela pequena, sempre irá fazer a varredura dela completa

### QUERY PLAN

```

Unique (cost=1131.50..1131.55 rows=1 width=144)
-> Sort (cost=1131.50..1131.51 rows=1 width=144)
    Sort Key: a.*
-> Nested Loop (cost=12.95..1131.49 rows=1 width=144)
    -> Nested Loop (cost=12.95..95.36 rows=3 width=152)
        -> Hash Semi Join (cost=12.95..70.11 rows=37 width=148)
            Hash Cond: (a.cod_almox = ao.cod_almox)
            -> Seq Scan on tb_almox a (cost=0.00..55.44 rows=482 width=144)
                Filter: (cod_status = 17510)
            -> Hash (cost=12.45..12.45 rows=40 width=4)
                -> Seq Scan on tb_almox_orgao ao (cost=0.00..12.45 rows=40
width=4)
                    Filter: (cod_orgao = 59)
                -> Index Only Scan using tb_user_almox_pk on tb_user_almox ua
(cost=0.00..0.67 rows=1 width=4)
...
    
```



# Desempenho

## Explain



**Criado o índice** para otimizar a consulta

### QUERY PLAN

```
Unique (cost=51.24..51.29 rows=1 width=144)
-> Sort (cost=51.24..51.24 rows=1 width=144)
    Sort Key: a.*
    -> Nested Loop (cost=12.95..51.23 rows=1 width=144)
        Join Filter: (ua.cod_almoz = a.cod_almoz)
        -> Nested Loop (cost=12.95..48.13 rows=1 width=12)
            -> Hash Join (cost=12.95..25.97 rows=8 width=8)
                Hash Cond: (f.cod_almoz = ao.cod_almoz)
                -> Index Scan using
idx_fechamentomensalentrada_mesanoref_2016 on tb_fechamento_mensal_entrada f
                    (cost=0.00..12.68 rows=74 width=4)
                -> Hash (cost=12.45..12.45 rows=40 width=4)
                    -> Seq Scan on tb_almoz_orgao ao (cost=0.00..12.45 rows=40
width=4)
                        Filter: (cod_orgao = 59)
```

...



# Desempenho

## Explain - Comparação



- **Estimativa do plano de execução**
  - Original
    - Unique (cost=1131.50..1131.55 rows=1 width=144)
  - Após criado o índice
    - Unique (cost=51.24..51.29 rows=1 width=144)
- Redução na estimativa de execução em **22x**





# Desempenho

**Explain Analyze** - Executa de fato a consulta



**CELEPAR**  
Tecnologia da Informação  
e Comunicação do Paraná



Custo real para trazer os dados

## QUERY PLAN

Unique (cost=51.24..51.29 rows=1 width=144)  
**(actual time=948.453..979.903 rows=40 loops=1)**

-> Sort (cost=51.24..51.24 rows=1 width=144)  
(actual time=948.452..950.037 rows=15016 loops=1)

Sort Key: a.\*

Sort Method: quicksort Memory: 4373kB

...



# Desempenho

## Explain Analyze



Quantidade de registros retornados

### QUERY PLAN

Unique (cost=51.24..51.29 rows=1 width=144)  
(actual time=948.453..979.903 **rows=40** loops=1)

-> Sort (cost=51.24..51.24 rows=1 width=144)  
(actual time=948.452..950.037 rows=15016  
loops=1)

Sort Key: a.\*

Sort Method: quicksort Memory: 4373kB

...



# Desempenho

## Explain Analyze



Memória utilizada para  
fazer a ordenação.

### QUERY PLAN

Unique (cost=51.24..51.29 rows=1 width=144)  
(actual time=948.453..979.903 rows=40 loops=1)  
-> Sort (cost=51.24..51.24 rows=1 width=144)  
(actual time=948.452..950.037 rows=15016  
loops=1)  
Sort Key: a.\*  
Sort Method: **quicksort** Memory: **4373kB**

...



# Desempenho

## Explain Analyze



Tempo estimado: **51ms**

Tempo real gasto: **979ms**

- **Diferença pode ocorrer por:**

- Os dados não estavam em memória e o plano de execução esperava que estivessem
- Má configuração dos custos (valores padrões)
  - `seq_page_cost` = 1.0 (disco)
  - `random_page_cost` = 4.0 (disco)
  - `cpu_tuple_cost` = 0.01 (cada linha)
  - `cpu_index_tuple_cost` = 0.005 (cada entrada no índice)
  - `cpu_operator_cost` = 0.0025 (operador ou função)
- Má configuração do autovacuum que tem a função de limpeza das dead tuples e atualização das estatísticas
- Falta de atualização das estatísticas: `ANALYZE` ou `VACUUM ANALYZE`



# Desempenho

## Like



- **%LIKE%**
  - Não consegue utilizar o índice, por não saber por onde iniciar a leitura = Lento
  - Similaridade: pg\_trgm
- **LIKE%**
  - Criar índice a ser utilizado no like%
    - varchar → varchar\_pattern\_ops
    - char → bpchar\_pattern\_ops
    - text → text\_pattern\_ops

```
CREATE INDEX idx_tab_nome ON tab (nome varchar_pattern_ops);
```

```
SELECT id, nome FROM tab WHERE nome LIKE 'Francisco%'; → Utiliza o índice
```



# Desempenho

## Busca Textual - FTS - Tsearch2



- Pesquisa semelhante ao %LIKE%
- Pesquisa por radicais
  - Palestra: palestr
  - Francisco: francisc
- Faz pesquisa em texto e pode utilizar índices, tornando rápida a consulta
- Índices do tipo GIN/GIST





# Desempenho

## Índice parcial

- **É criado em relação a um subconjunto de dados da tabela baseado em uma expressão condicional.**

```
CREATE INDEX idx_data_2015 ON tb_tabela (data)
WHERE ((data >= '2015-01-01 00:00:00')
AND (data <= '2015-12-31 23:59:59'));
```

```
CREATE INDEX idx_data_2016 ON tb_tabela (data)
WHERE ((data >= '2016-01-01 00:00:00')
AND (data <= '2016-12-31 23:59:59'));
```

- Se utilizado no *where data = '2016-03-03'* pode utilizar o índice `idx_data_2016`



# Desempenho

## Clusterização



- **Organiza fisicamente uma tabela de acordo com o índice**

`CLUSTER tabela USING idx_tabela_id3;`

- **Os novos dados ou atualizações que ocorrerem após clusterizado a tabela serão adicionados ao final da tabela.**
- **Necessário refazer o cluster de tempos em tempo para reordenar os dados fisicamente e melhorar o desempenho.**





# Desempenho

## Particionamento de tabelas



- **Dividir tabelas enormes em tabelas grandes**
- **Utiliza herança de tabelas**
- **Indicado para tabelas com mais de 10GB**



# Desempenho

## PT: Vantagens



- **O índice e a tabela podem ser carregados em memória**
- **Transparente para a aplicação**
  - Continua chamando a mesma tabela
- **Separa dados que raramente são usados**
- **Economia de espaço no backup**
- **Desempenho em leitura**
- **Barato para fazer expurgo**



# Desempenho

## PT: Desvantagens



- **Para ter a melhora no desempenho é bom que a chave seja utilizada na grande maioria das consultas**
- **Problema: Ao inserir um registro na tabela retorna “INSERT 0 0”**
  - O registro foi inserido na tabela filha
  - Pode ser necessário tratar na aplicação o valor de retorno
- **Limitação: uma tabela não particionada não pode ter uma FK apontando para uma tabela particionada**



# Desempenho

## PT: Chave



- **Exemplos de chaves**

- Por data:
  - data BETWEEN DATE '2015-11-01' AND DATE '2015-11-30'
  - data BETWEEN DATE '2015-12-01' AND DATE '2015-12-31'
- Por localização geográfica:
  - uf = 'SP'
  - uf\_pedido IN ('AM', 'AC', 'RO', 'PA')
- Por loja:
  - cod\_loja = 1
  - cod\_loja IN (3, 4, 5)
- Por ano fiscal:
  - cod\_ano\_fis = 2014



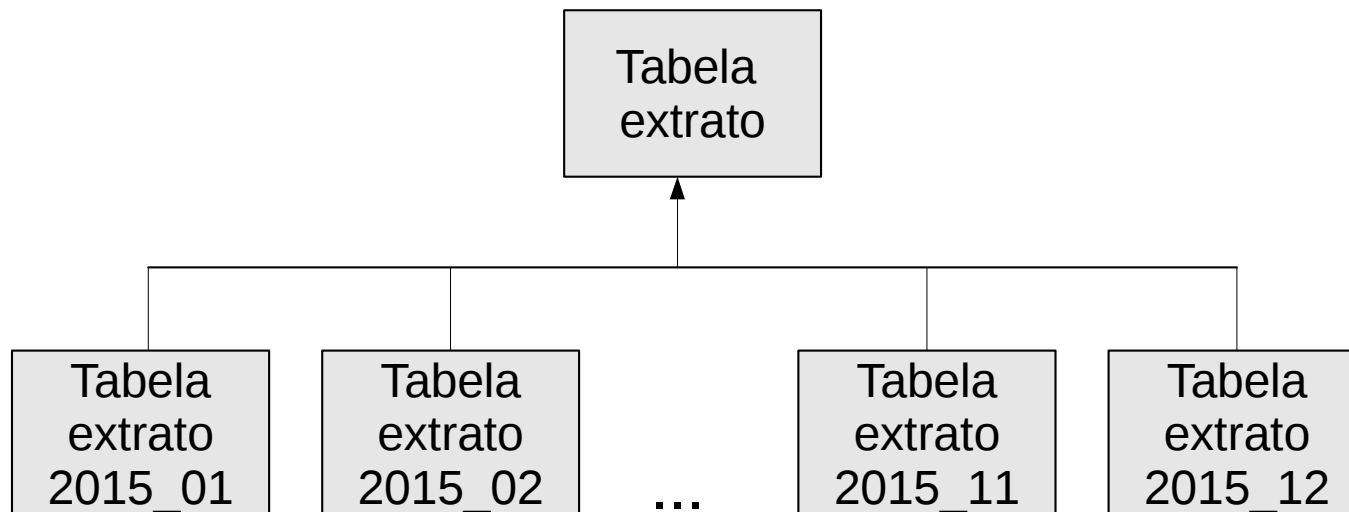
# Desempenho

## PT: Exemplo



- **Exemplo de uso**

- Uma tabela com 12 milhões de registros em 2015
- 12 tabelas com 1 milhão cada



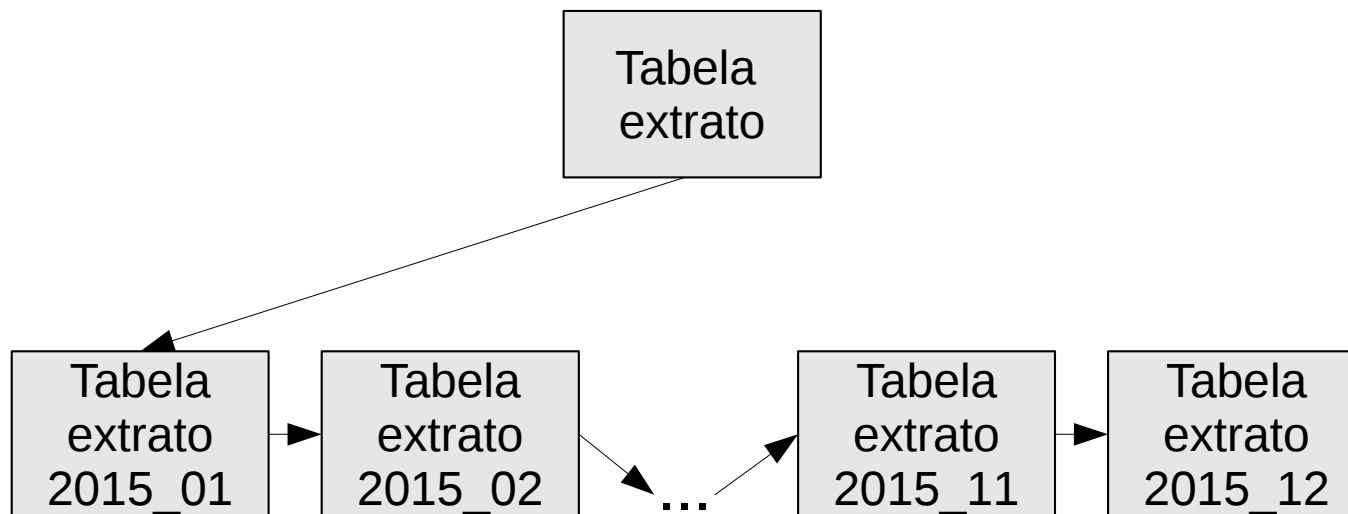
# Desempenho

## PT: Exemplo - sem chave



- **Consulta sem chave**

- select data, saldo from tb\_extrato;



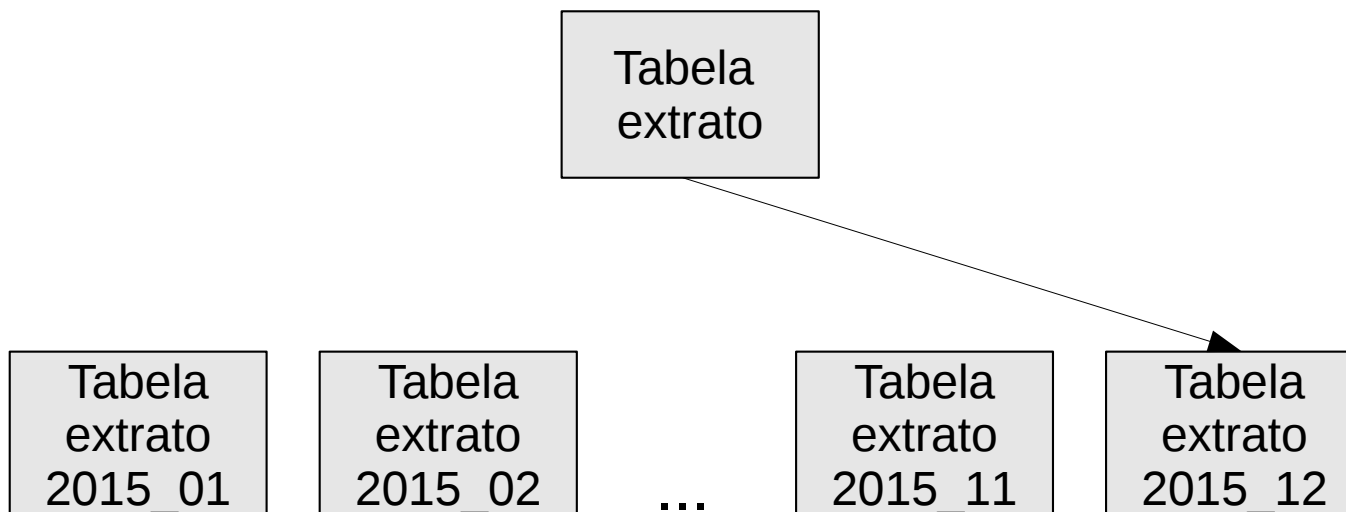
# Desempenho

## PT: Exemplo - específica



- **Consulta específica**

- select data, saldo from tb\_extrato where data = '2015-12-09';



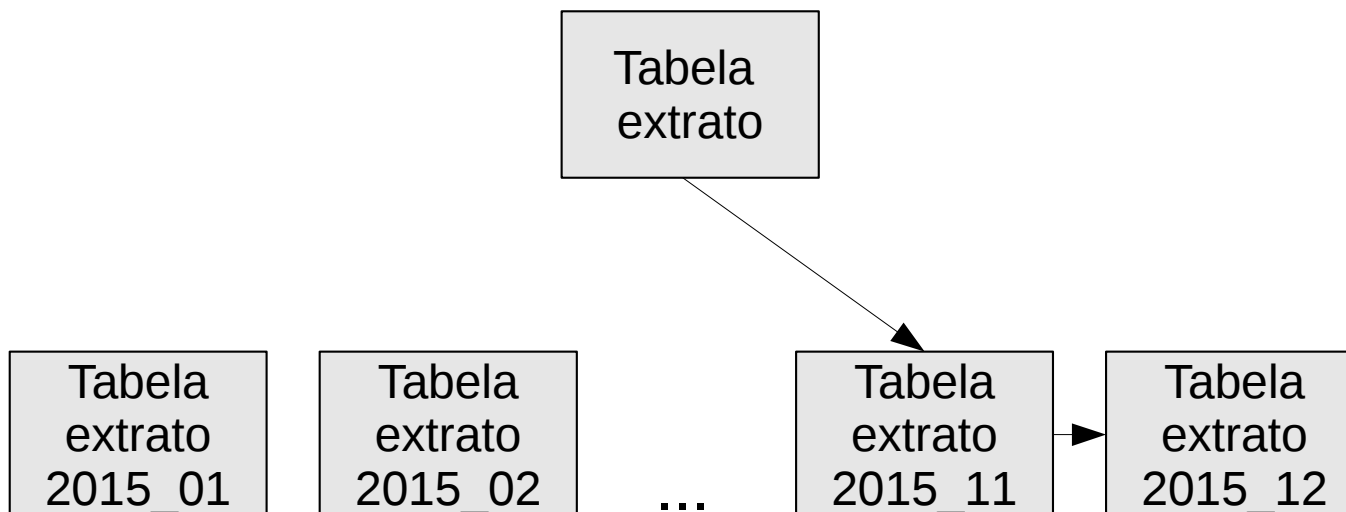
# Desempenho

## PT: Exemplo - 2 tabelas



- **Consulta em duas tabelas**

- select data, saldo from tb\_extrato where data between '2015-11-09' and '2015-12-09';



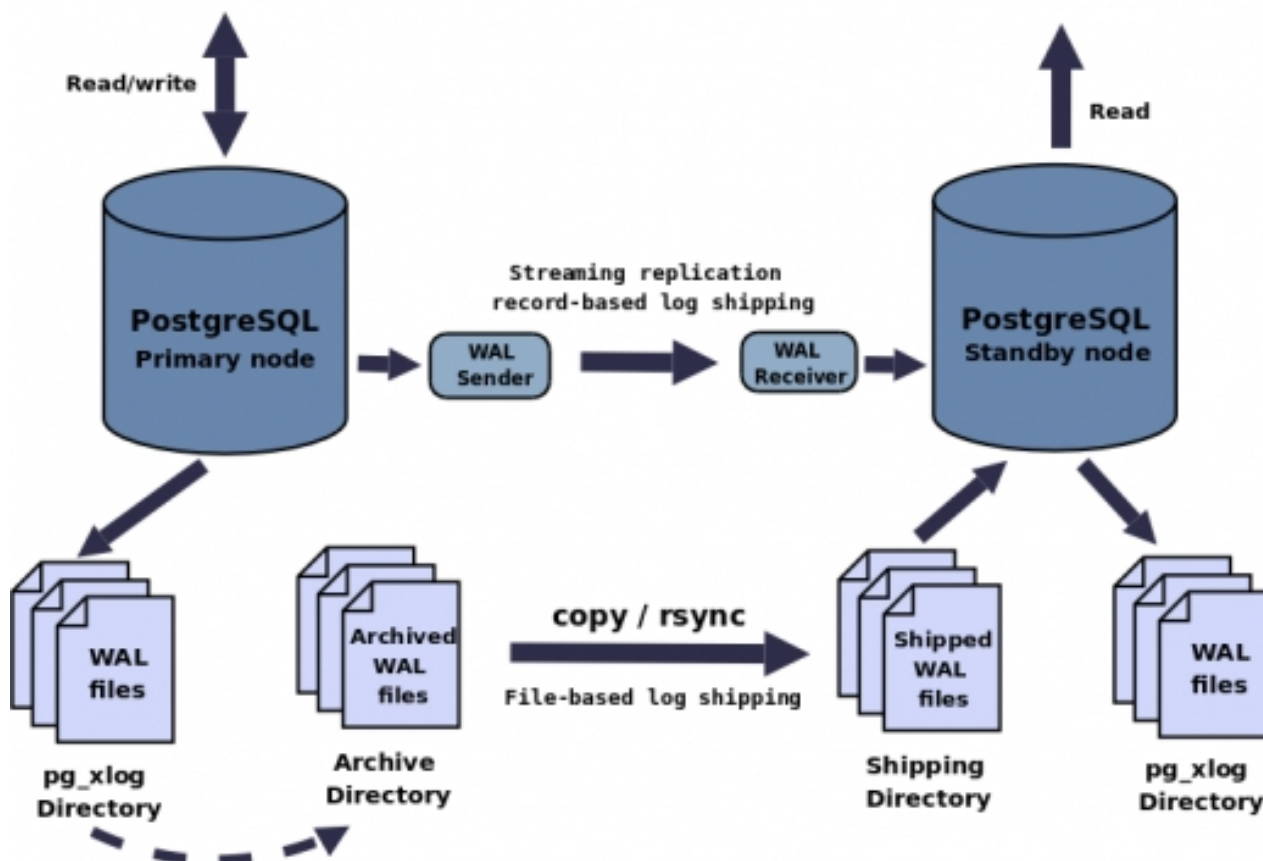


# Desempenho

## Hot Standby

- **Replicação com o Hot Standby**

- Um servidor de leitura e escrita
- Demais servidores de leitura



# pgRelatórios



- **Centralizar a geração de relatórios de todos os servidores PostgreSQL em um único lugar.**
- **Atualizado diariamente.**
- **Retenção dos relatórios em semanas.**
- **Relatórios diários ou semanais.**



# pgRelatórios



## www.pgrelatorios.celepar.parana

### Relatórios do PostgreSQL para a Celepar.

[Ocultar Todos](#) / [Expandir Todos](#)

📁 Servidor: **bancos.corporativo.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

- [cep](#)
- [monitor](#)
- [corporativo](#)

📁 Servidor: **bancos.educacao.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.email.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.secseguranca.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.detrانpr.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

- [banco1](#)
- [banco2](#)
- [banco3](#)

📁 Servidor: **bancos.sefa.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.sesa.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.geo.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.bi.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.dw.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.porto.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

- [bancoA](#)
- [bancoB](#)
- [bancoC](#)
- [bancoD](#)

📁 Servidor: **bancos.telefonia.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.telecentros.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.saude2.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.sesp.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.corporativo2.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)

📁 Servidor: **bancos.terceiros.celepar.parana** - [Relatório do servidor](#)



# pgRelatórios



Global Index - pgBadger

Year 2016

February

	Su	Mo	Tu	We	Th	Fr	Sa
06		01	02	03	04	05	06
07	07	08	09	10	11	12	13
08	14	15	16	17	18	19	20
09	21	22	23	24	25	26	27
10	28	29					

Semanal →

← Diário



# pgBadger



pgBadger



**CELEPAR**  
Tecnologia da Informação  
e Comunicação do Paraná



- **Gerador de relatórios baseado nos logs do PostgreSQL.**
- **O relatório é baseado no que foi logado e não em tudo o que aconteceu no servidor.**
- **CUIDADO: Se ativar para logar todas as consultas, o consumo de processamento e espaço em disco cresce muito. Pode transformar o servidor de banco banco de dados em um gerador de logs.**



# PgBadger

## Menu e Overview



pgBadger

Overview ▾

Connections ▾

Sessions ▾

Checkpoints ▾

Temp Files ▾

Vacuums ▾

Locks ▾

Queries ▾

Top ▾

Events ▾

### 🌐 Global Stats

🔍 Queries   🔔 Events   ⚙️ Vacuums   📁 Temporary files   ⏻ Sessions   🔄 Connections

**1,524**

Number of unique  
normalized queries

**35,950**

Number of queries

**4d10h10m6s**

Total query duration

**2016-02-14  
00:00:13**

First query

**2016-02-20  
23:59:56**

Last query

**31 queries/s at  
2016-02-16  
09:18:04**

Query peak

### 📊 SQL Traffic

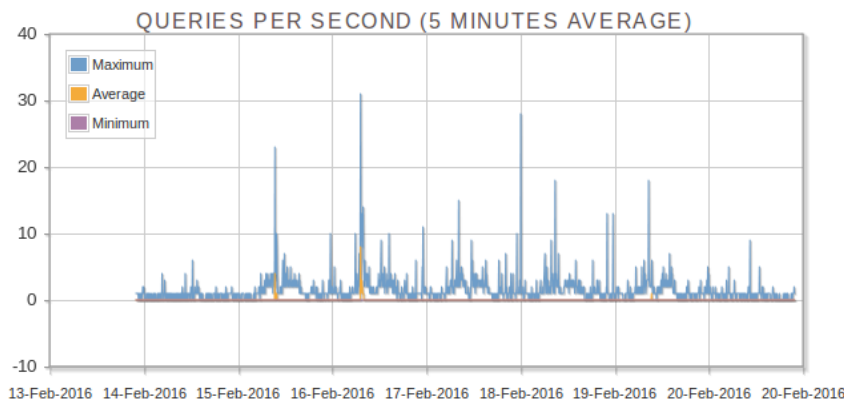
#### KEY VALUES

**31 queries/s**

Query Peak

**2016-02-16 09:18:04**

Date



Download



# PgBadger Queries



## Queries by type

### KEY VALUES

**35,127**

Total read queries

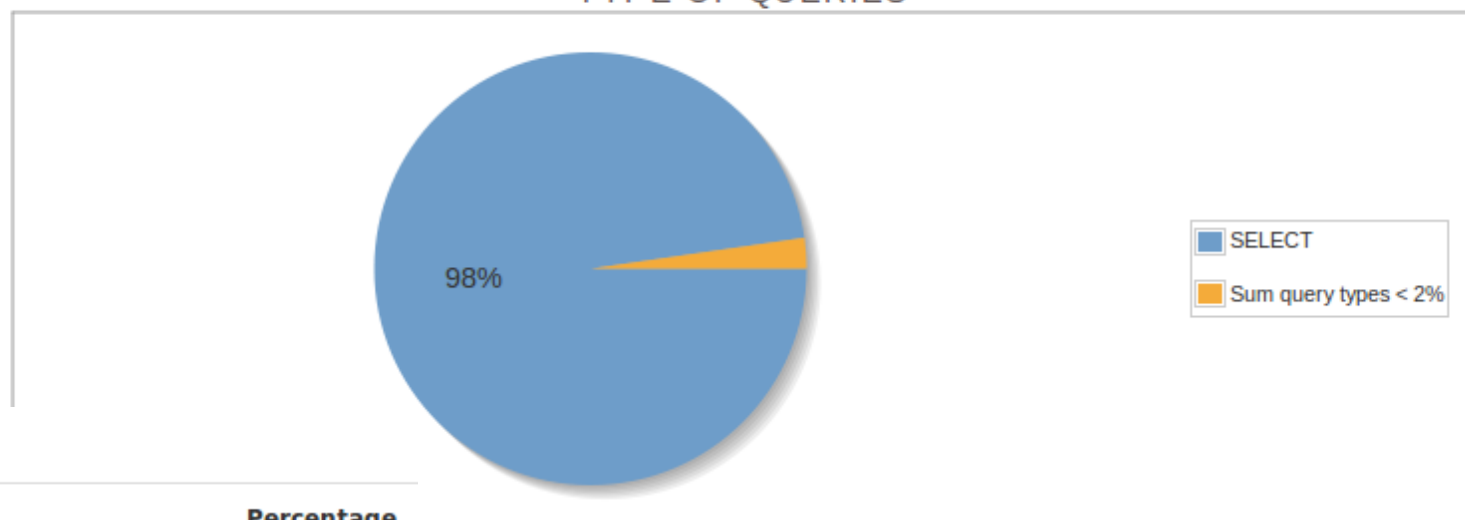
**790**

Total write queries

Chart

Table

TYPE OF QUERIES



Chart

Table

Type	Count	Percentage
SELECT	35,127	97.71%
INSERT	187	0.52%
UPDATE	82	0.23%
DELETE	521	1.45%
OTHERS	33	0.09%





# PgBadger

## Time consuming queries



### ⌚ Time consuming queries

Rank	Total duration	Times executed	Min duration	Max duration	Avg duration	Query
1	19h7m42s	132 <a href="#">Details</a>	1m25s	19m39s	8m41s	<pre> SELECT count ( * ) AS col_0_0_ FROM sa_sistema.tb_agentetransito agentetran0_ LEFT OUTER JOIN sa_sistema.tb_agenteautuador agentesaut1_ ON agentetran0_.codagentetransito = agentesaut1_.codagentetransito LEFT OUTER JOIN sa_sistema.tb_unidadefiscalizacao unidadefis2_ ON agentesaut1_.codunidadefiscalizacao = unidadefis2_.codunidadefiscalizacao WHERE agentetran0_.codorgao = '' AND ( agentesaut1_.dthrincipiooperacao IS NULL OR agentesaut1_.dthrincipiooperacao = ( SELECT max ( agenteautu3_.dthrincipiooperacao ) FROM sa_sistema.tb_agenteautuador agenteautu3_ WHERE agenteautu3_.codagentetransito = agentetran0_.codagentetransito ) ); </pre> <a href="#">Examples</a> <a href="#">User(s) involved</a>
2	18h36m10s	131 <a href="#">Details</a>	1m21s	19m51s	8m31s	<pre> SELECT ( agentetran0_.rgagente    agentetran0_.ufrgagente ) AS col_0_0_, agentetran0_.tipoagente AS col_1_0_, agentesaut1_.dthrincipiooperacao AS col_2_0_, unidadefis2_.numunidadefiscalizacao AS col_3_0_, unidadefis2_.nomeunidadefiscalizacao AS col_4_0_, agentetran0_.codagentetransito AS col_5_0_, unidadefis2_.codunidadefiscalizacao AS col_6_0_, agentetran0_.nomeagente AS col_7_0_, agentetran0_.identificacaoagente AS col_8_0_, agentesaut1_.dthrifimoperacao AS col_9_0_, agentetran0_.cpfagente AS col_10_0_, agentesaut1_.observacaosituacao AS col_10_0_ FROM sa_sistema.tb_agentetransito agentetran0_ LEFT OUTER JOIN sa_sistema.tb_agenteautuador agentesaut1_ ON agentetran0_.codagentetransito = agentesaut1_.codagentetransito LEFT OUTER JOIN sa_sistema.tb_unidadefiscalizacao unidadefis2_ ON agentesaut1_.codunidadefiscalizacao = unidadefis2_.codunidadefiscalizacao WHERE agentetran0_.codorgao = '' AND ( agentesaut1_.dthrincipiooperacao IS NULL OR agentesaut1_.dthrincipiooperacao = ( SELECT max ( agenteautu3_.dthrincipiooperacao ) FROM sa_sistema.tb_agenteautuador agenteautu3_ WHERE agenteautu3_.codagentetransito = agentetran0_.codagentetransito ) ) ORDER BY agentetran0_.nomeagente LIMIT ''; </pre>





# PgBadger

## Most frequent queries

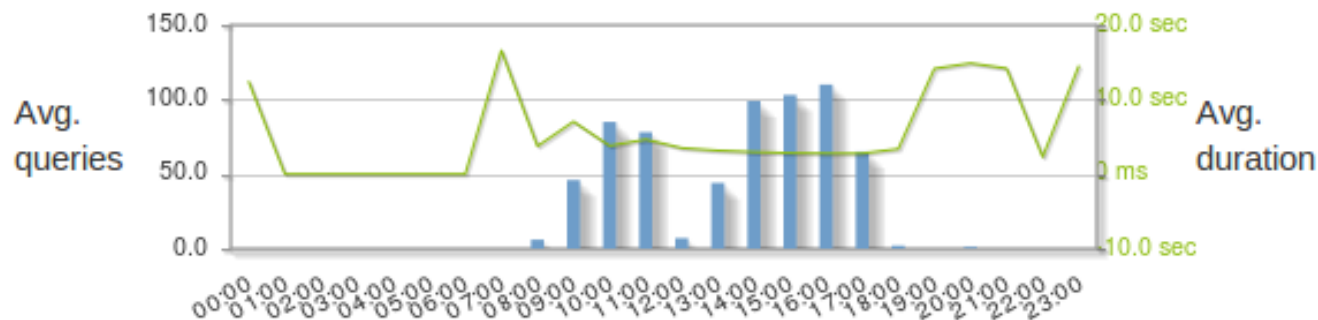


### Most frequent queries (N)

Rank	Times executed	Total duration	Min duration	Max duration	Avg duration	Query
1	4,557	4h31m1s	2s	33s949ms	3s568ms	<code>SELECT this_.codsubstitutoficha AS codsubst1_30_10_, this_.dataho this_.codusuario AS codusuario30_10_, this_.codhistoricoprocuradorf this_.codsubstitutosindisponibilidade AS codsubst7_30_10_, usuario3 usuario3_.cartorio AS cartorio40_0_, usuario3_.tabelionato_codtabel usuario3_.usuarioatualizacao AS usuarioa6_40_0_, usuario3_.dataatua comarca4_.codprocuradoria AS codprocu2_5_1_, comarca4_.nome AS nome comarca4_.codtabeltj AS codtabeltj5_1_, comarca4_.virtual AS virtua numeropr9_5_1_, comarca4_.pro_ultimoseqremessa_h8 AS pro10_5_1_, co</code>

[Details](#)

### TIMES REPORTED MOST FREQUENT QUERIES #1



# PgBadger

## Most frequent error

### ⚠ Most Frequent Errors/Events

#### KEY VALUES

**166**

Max number of times the same event was reported

**1,145**

Total events found

Rank	Times reported	Error
1	166 <a href="#">Details</a>	<code>ERROR: missing FROM-clause entry for table "..."</code> <a href="#">Examples</a>
2	142 <a href="#">Details</a>	<code>ERROR: canceling statement due to statement timeout</code> <a href="#">Examples</a>
3	137 <a href="#">Details</a>	<code>ERROR: null value in column "..." violates not-null constraint</code> <a href="#">Examples</a>
4	86 <a href="#">Details</a>	<code>ERROR: current transaction is aborted, commands ignored until end of transaction block</code> <a href="#">Examples</a>
5	76 <a href="#">Details</a>	<code>ERROR: update or delete on table "..." violates foreign key constraint "..." on table "..."</code> <a href="#">Examples</a>
6	75 <a href="#">Details</a>	<code>ERROR: value too long for type character varying(...)</code> <a href="#">Examples</a>

# Perguntas??



**Francisco Summa Netto**  
**[franciscosumma@celepar.pr.gov.br](mailto:franciscosumma@celepar.pr.gov.br)**

