UNIVERSIDADE FEDERAL DE SÃO CARLOS CAMPUS SOROCABA

BACHARELADO EM CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

SISTEMAS DE BANCO DE DADOS Prof. Sahudy Montenegro González

PROJETO INTEGRADO Fase Intermediária

BASE DE DADOS BRASILEIRA TEMA 4 - Cadastro Brasileiro de Escolas

Bianca Gomes Rodrigues - 743512 Pietro Zuntini Bonfim - 743588

> Sorocaba-SP 21 de Abril de 2019

ÍNDICE

1 Descrição do Mini-Mundo						
2	2 Esquema do Banco de Dados					
3	Esp	cificação de Consultas				
4 Populando o BD						
5		Otimização das Consultas				
	5.1	Consulta 1 - Buscar Escolas Disponíveis		7		
		5.1.1 Operador JOIN				
		5.1.2 Operador IN		8		
		5.1.3 Criação do índice em nome escola		10		
		5.1.4 Troca de ILIKE por LIKE		11		
		5.1.5 Materialized Views		13		
		5.1.6 Criação do Índice em Escola(Código Distrito)		14		
		5.1.7 Conclusão - Consulta 1		15		
	5.2 Consulta 2 - Quantidade de Escolas de cada Dependência Administrativa					
		5.2.1 Operador JOIN		16		
		5.2.2 Operador IN		17		
		5.2.3 Materialized View		19		
		5.2.4 Conclusão - Consulta 2		21		
6	Seg	rança e Controle de Acesso		21		
	6.1	Prevenção de SQL Injection		22		
	6.2	Usuários para Controle de Acesso		22		

1 DESCRIÇÃO DO MINI-MUNDO

O objetivo deste projeto é criar uma aplicação que permita o armazenamento dos dados das escolas brasileiras do Brasil. O projeto, integrado com as disciplinas de Desenvolvimento para Web e Sistemas de Bancos de Dados, permitirá o gerenciamento e a visualização das escolas brasileiras.

Sobre os dados: É importante ressaltar que os dados escolhidos para o cadastramento das escola foram baseado nos microdados fornecidos pelo INEP.

2 ESQUEMA DO BANCO DE DADOS

Nesta seção será apresentado o diagrama que contém as tabelas e atributos do banco de dados, além do significado de cada um dos atributos. Todas as informações encontram-se a seguir na figura 1.

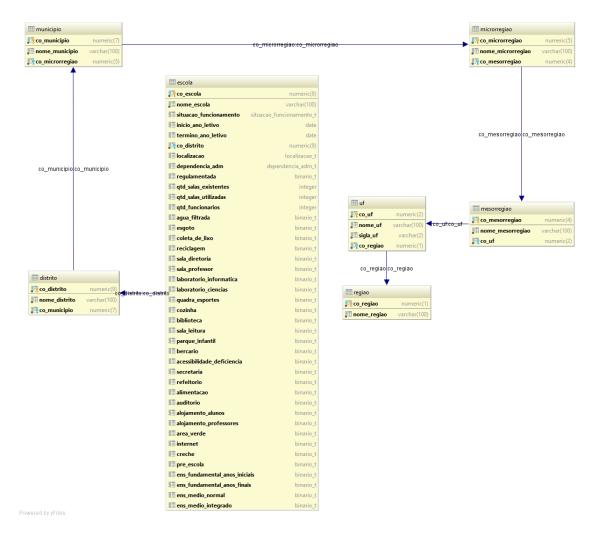


Figura 1: Diagrama do BD

Informações Básicas sobre a Escola

- co_escola: Código da Escola
- nome_escola: Nome da Escola
- situacao_funcionamento: Situação de Funcionamento da Escola (Em Atividade, Paralisada ou Extinta)
- inicio_ano_letivo: Data de Início do Ano Letivo
- termino_ano_letivo: Data de Término do Ano Letivo
- dependencia_adm: Tipo de Dependência Administrativa da Escola (Federal, Estadual, Municipal ou Privada)
- regulamentada: Se a Escola é regulamentada ou não
- qtd_salas_existentes: Número de salas existentes na escola
- qtd_salas_utilizadas: Número de salas sendo efetivamente utilizadas na escola
- qtd_funcionarios: Número de funcionários da escola

Informações de Localização Escola

- co_distrito: Código Completo do Distrito da Escola
- localizacao: Área da Localização da Escola (Urbana ou Rural)

Informações Adicionais sobre a Escola

- agua_filtrada: Se a Escola possui água filtrada ou não
- esgoto: Se a Escola possui sistema de esgoto ou não
- coleta_de_lixo: Se a Escola possui sistema de coleta de lixo ou não
- reciclagem: Se a Escola possui sistema de reciclagem de lixo ou não

Informações de Dependências da Escola

- sala_diretoria: Se a Escola possui uma sala de diretoria ou não
- sala_professor: Se a Escola possui salas de professor ou não
- laboratorio_informatica: Se a Escola possui um laboratório de informática ou não
- laboratorio_ciencias: Se a Escola possui um laboratório de ciências ou não
- quadra_esportes: Se a Escola possui quadra de esportes ou não
- cozinha: Se a Escola possui cozinha ou não

- biblioteca: Se a Escola possui biblioteca ou não
- sala_leitura: Se a Escola possui sala de leitura ou não
- parque_infantil: Se a Escola possui parque infantil ou não
- bercario: Se a Escola possui berçário ou não
- acessibilidade_deficiencia: Se a Escola possui dependências e vias adequadas à alunos com deficiência ou mobilidade reduzida ou não
- secretaria: Se a Escola possui secretaria ou não
- refeitorio: Se a Escola possui refeitório ou não
- alimentação Se a Escola oferece alimentação ou não
- auditorio: Se a Escola possui auditório ou não
- alojamento_alunos: Se a Escola possui alojamento para alunos ou não
- alojamento_professores: Se a Escola possui alojamento para professores ou não
- area_verde: Se a Escola possui uma área verde ou não
- internet: Se a Escola possui acesso à internet ou não

Informações de Oferta de Matrícula

- creche: Se a Escola oferece creche ou não
- pre_escola: Se a Escola oferece pré-escola ou não
- ens_fundamental_anos_iniciais: Se a Escola oferece Ensino Fundamental do 1º ao 5º ano ou não
- ens_fundamental_anos_finais: Se a Escola oferece Ensino Fundamental do 5º ao 9º ano ou não
- ens_medio_normal: Se a Escola oferece Ensino Médio do 1º ao 3º ano ou não
- ens_medio_integrado: Se a Escola oferece Ensino Médio integrado com Curso Técnico ou não

3 ESPECIFICAÇÃO DE CONSULTAS

Nesta seção serão especificadas as consultas que farão parte do projeto. É importante ressaltar que são **duas** consultas, com atributos relativos (expressões regulares) e absolutos (expressões exatas). As consultas definidas pelo grupo serão apresentadas a seguir.

1. Buscar todas as escolas disponíveis em um determinado Estado (UF) e Munícipio (do Estado previamente selecionado), especificando um trecho do nome da Escola (dentre as previamente selecionadas no Munícipio). Além disso, o resultado obtido será ranqueado pelo número de funcionários da Escola.

Campos de busca: UF e Município (absolutos), e Nome da Escola (relativo).

Campos de visualização do resultado: Inicialmente código da escola, nome, situação de funcionamento, dependência administrativa e ofertas de matricula. Posteriormente, será possível a visualização dos demais campos da escola.

Operadores das condições: nome da escola (ILIKE) e os demais (=) **SQL**:

 Buscar o número de escolas de uma região com cada tipo de situação de funcionamento, dependência administrativa e oferta de matrícula.

Campos de busca: Código da Região.

Campos de visualização do resultado: Quantidade de Escolas na Região, e desta região a quantidade de escolas Em Atividade, Paralisada, Extinta, Federal, Estadual, Municipal, Privada e com cada tipo de oferta de matrícula.

Operadores das condições: Código da Região (=).

SQL:

```
SELECT

GROUPING(e.bercario) g_bercario, GROUPING(e.creche) g_creche,
GROUPING(e.pre_escola) g_pe,
GROUPING(e.ens_fundamental_anos_iniciais) g_efi,
GROUPING(e.ens_fundamental_anos_finais) g_efii,
GROUPING(e.ens_medio_normal) g_emn,
GROUPING(e.ens_medio_integrado) g_emi,
GROUPING(e.situacao_funcionamento) g_situacao,
GROUPING(e.dependencia_adm) g_dep,
```

```
GROUPING(e.localizacao) g_localizacao,
  e.bercario, e.creche, e.pre_escola, e.ens_fundamental_anos_iniciais,
  e.ens_fundamental_anos_finais, e.ens_medio_normal,
  e.ens_medio_integrado, e.situacao_funcionamento, e.dependencia_adm,
  e.localizacao, count(e.co_escola) as qtd_escolas
FROM escola e
JOIN distrito d on e.co_distrito = d.co_distrito
JOIN municipio m on d.co_municipio = m.co_municipio
JOIN microrregiao m2 on m.co_microrregiao = m2.co_microrregiao
JOIN mesorregiao m3 on m2.co_mesorregiao = m3.co_mesorregiao
JOIN uf u on m3.co_uf = u.co_uf
JOIN regiao r on u.co_regiao = r.co_regiao
WHERE r.co_regiao = <codigo_regiao>;
GROUP BY GROUPING SETS (
  (e.situacao_funcionamento),
  (e.dependencia_adm),
  (e.localizacao),
  (e.bercario),
  (e.creche),
  (e.pre_escola),
  (e.ens_fundamental_anos_iniciais),
  (e.ens_fundamental_anos_finais),
  (e.ens_medio_normal),
  (e.ens_medio_integrado),
  ()
);
```

4 Populando o BD

Nesta seção será apresentado o modo como foi realizada a adição de dados ao banco de dados, bem como algumas informações técnicas de cada tabela. Vamos começar falando sobre de onde os dados foram retirados. Os dados do banco de escolas brasileiras foram retirados do Microdados do INEP do Censo Escolar 2018 (http://inep.gov.br/microdados . Como os dados vêm em uma tabela no excel, foi criado um script em PHP percorrendo a tabela e inserindo os dados no banco. Foram criados outros scripts também sobre outras tabelas auxiliares para a extração das informações dos Distritos, Municípios, Microrregiões, Mesorregiões, Estados e Regiões.

Quanto ao volume de dados final do banco, ou seja, o número de tuplas e o total em bytes de cada tabela, podemos visualizar na tabela abaixo:

Tabela 1: Informações Tabelas

Nome da Tabela	Nº de Tuplas	Tamanho
Escola	285975	58 MB
Distrito	10302	976 kB
Municipio	5570	744 kB
Microrregiao	558	88 kB
Mesorregiao	137	56 kB
Uf	27	24 kB
Regiao	5	24 kB
Total	302574	59,86 MB

5 OTIMIZAÇÃO DAS CONSULTAS

Nesta seção iremos analisar o desempenho de cada uma das consultas especificadas na seção 3 (Especificação das Consultas). Utilizando técnicas de indexação e otimização, tentaremos alcançar um aumento significativo no desempenho das consultas. O sistema de gerenciamento de banco de dados utilizado é o PostgreSQL, versão 9.5. A máquina utilizada para testes conta com um processador i7 e 8GB de memória RAM. As consultas foram executadas cinco vezes.

5.1 Consulta 1 - Buscar Escolas Disponíveis

Para fins de teste, utilizaremos os seguintes dados como parâmetros para realização das consultas:

- codigo uf = 35 (São Paulo)
- codigo_municipio = 3552205 (Sorocaba)
- nome_escola ILIKE '%edu%' (contém no nome o trecho 'edu')

5.1.1 OPERADOR IOIN

Inicialmente executamos a consulta para obter o tempo de execução.

CONSULTA SQL - JOIN

```
WHERE u.co_uf = 35
AND m.co_municipio = 3552205
AND e.nome_escola ILIKE '%edu%'
ORDER BY e.qtd_funcionarios;
```

TEMPO DE EXECUÇÃO

30 secs 246 msec. 96 rows affected.

Conforme o esperado, devido a muitos JOINs, o tempo da consulta foi ruim. Por conseguinte, executamos a mesma consulta com o comando EXPLAIN ANALYZE, obtendo o seguinte plano de execução:

PLANO DE EXECUÇÃO

```
"Sort (cost=12209.24..12209.25 rows=1 width=76) (actual time=526.264..526.271 rows=96 loops=1)"

" Sort key: e.qtd_funcionarios"

" Sort kehd: quicksort Memory: 38k8"

" >> Nested Loop (cost=266.50..12209.23 rows=1 width=76) (actual time=371.788..526.146 rows=96 loops=1)"

" >> Nested Loop (cost=206.50..12209.23 rows=1 width=81) (actual time=371.761..524.926 rows=96 loops=1)"

" >> Nested Loop (cost=0.70..16.81 rows=1 width=81) (actual time=0.019..0.022 rows=1 loops=1)"

" >> Nested Loop (cost=0.56..16.60 rows=1 width=11) (actual time=0.019..0.022 rows=1 loops=1)"

" >> Nested Loop (cost=0.56..16.60 rows=1 width=11) (actual time=0.019..0.022 rows=1 loops=1)"

" >> Index Cond: (co_municiplo = '3955205'::numeric)"

" | Tindex Cond: (co_municiplo = '3955205'::numeric)"

" | Tindex Cond: (co_microrregiao = m.co_microrregiao mi (cost=0.28..8.29 rows=1 width=12) (actual time=0.003..0.004 rows=1 loops=1)"

Index Cond: (co_microrregiao = m.co_microrregiao me (cost=0.14..0.19 rows=1 width=12) (actual time=0.004..0.006 rows=1 loops=1)"

Index Cond: (co_mescregiao = mi.co_mescorregiao me (cost=0.14..0.19 rows=1 width=10) (actual time=0.004..0.006 rows=1 loops=1)"

Index Cond: (co_microrregiao = mi.co_mescorregiao)

" | Filter: (co_uf = '35'::numeric)"

" | Ash Join (cost=208.08..12191.00 rows=8 width=82) (actual time=371.727..524.859 rows=96 loops=1)"

Hash Cond: (co_distrito = d.co_distrito)

" | Seg Scan on escola = (cost=0.00..11836.09 rows=39582 width=85) (actual time=0.094..516.432 rows=30776 loops=1)"

" | Rows Removed by Filter: 255199"

" | Ash (cost=205.78..295.78 rows=2 width=15) (actual time=1.994..1.994 rows=1 loops=1)"

" | Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 9k8"

" | Seg Scan on distrito d (cost=0.00..095.78 rows=2 width=15) (actual time=1.452..1.977 rows=1 loops=1)"

" | Rows Removed by Filter: 10301"

" | Seg Scan on distrito d (cost=0.00..132055::numeric)"

Rows Removed by Filter: 26"

" | Rows Removed b
```

Figura 2: Consulta 1 - Original

Analisando o plano de execução, podemos observar que a qtd_funcionarios proveniente da tabela Escola foi utilizada para ordenador os resultados obtidos e que o método de ordenação adotado foi o quicksort

5.1.2 OPERADOR IN

A consulta inicial utiliza JOIN. Todavia, apesar de obtermos o resultado esperado, o tempo de execução foi consideravelmente alto. Uma medida adotada para obter o mesmo resultado, mas em um tempo de execução menor, foi utilizar IN ao invés de JOIN.

CONSULTA SQL - IN

```
SELECT e.co_escola, e.nome_escola, e.situacao_funcionamento,
     e.dependencia_adm, e.bercario, e.creche, e.pre_escola,
     e.ens_fundamental_anos_iniciais, e.ens_fundamental_anos_finais,
     e.ens_medio_normal, e.ens_medio_integrado
FROM escola e
WHERE e.co_distrito IN (
  SELECT d.co_distrito
  FROM distrito d
  WHERE d.co_municipio IN (
     SELECT m.co_municipio
     FROM municipio m
     WHERE m.co_microrregiao IN (
       SELECT mi.co_microrregiao
       FROM microrregiao mi
       WHERE mi.co_mesorregiao IN (
          SELECT me.co_mesorregiao
          FROM mesorregiao me
          WHERE me.co_uf = 35
       )
     )
  )
  AND d.co_municipio = 3552205
AND e.nome_escola ILIKE '%edu%'
ORDER BY e.qtd_funcionarios;
```

TEMPO DE EXECUÇÃO

19 secs 94 msec. 96 rows affected.

PLANO DE EXECUÇÃO

```
"Sort key: e.qtd_funcionarios"

Sort key: e.qtd_funcionarios"

Sort key: e.qtd_funcionarios"

Sort kethod; quicksort Nemory; 25k8"

"-> Nested Loop Semi Join (cost=16.67.12068.03 rows=1 width=76) (actual time=392.434.513.847 rows=2 loops=1)"

Join Filter: (e.o_distrito = d.co_distrito)"

Rows Removed by Join Filter: 29"

"-> Seq Scan on escola e (cost=0.00..11836.69 rows=28 width=85) (actual time=0.740..511.727 rows=31 loops=1)"

Filter: (nome_secola):itext --> "Winiapuru%::text)"

Rows Removed by Filter: 285944"

"-> Nested Loop Semi Join (cost=16.67..230.50 rows=2 width=9) (actual time=0.047..0.064 rows=1 loops=31)"

"-> Nesterialize (cost=16.67..230.50 rows=2 width=9) (actual time=0.047..0.064 rows=1 loops=31)"

"-> Nesterialize (cost=16.67..230.60 rows=2 width=9) (actual time=1.442..1.965 rows=1 loops=1)"

"-> Nesterialize (cost=16.67..230.40 rows=2 width=5) (actual time=1.171..1.693 rows=1 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..24.69 rows=1 width=6) (actual time=0.269..0.269 rows=1 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..24.69 rows=1 width=6) (actual time=0.269..0.269 rows=1 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..24.69 rows=1 width=6) (actual time=0.264..0.264 rows=1 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..24.69 rows=1 width=6) (actual time=0.264..0.264 rows=1 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..24.69 rows=1 width=6) (actual time=0.264..0.264 rows=1 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..24.69 rows=1 width=6) (actual time=0.264..0.264 rows=1 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..24.69 rows=1 width=7) (actual time=0.218..0.218 rows=63 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..24.69 rows=6 width=7) (actual time=0.218..0.218 rows=63 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..13.5.71 rows=15 width=7) (actual time=0.084..0.034 rows=63 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..13.71 rows=15 width=5) (actual time=0.084..0.034 rows=63 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..13.71 rows=15 width=5) (actual time=0.084..0.034 rows=63 loops=1)"

"-> Naterialize (cost=16.67..13.71 rows=15 width=5) (actual time=0.084..
```

Figura 3: Consulta 1 - Operador IN

É possível notar que ao adotarmos o IN no lugar de JOIN houve uma queda considerável de 11 secs 152 msec, aproximadamente 37% do tempo inicial.

5.1.3 Criação do índice em nome escola

Uma tentativa para melhorar o desempenho da consulta foi criar um índice para a coluna nome_escola da tabela Escola:

```
CREATE INDEX nome_escola_index ON escola(nome_escola) 2 secs 936 msec.
```

Realizamos novamente a mesma consulta com o operador IN e obtemos o seguinte tempo de execução:

```
16 secs 504 msec.
96 rows affected.
```

PLANO DE EXECUÇÃO

```
"Sort (cost=12171.45..12171.48 rows=12 width=76) (actual time=498.379..498.387 rows=96 loops=1)"

Sort Key: e.qtd_funcionarios"

Sort Machod: quickoot Memory: 38k8"

-> Hash Cond: (e.co, distrito = d.co, distrito)"

** Assh Semi Join (cost=230.52..12171.24 rows=12 width=76) (actual time=356.092..498.304 rows=96 loops=1)"

** Hash Cond: (e.co, distrito = d.co, distrito)"

** Seq Scan on escola = (cost=0.00..11836.60 rows=39582 width=85) (actual time=0.094..490.185 rows=36776 loops=1)"

** Rows Removed by Filter: 255199"

** Assh (cost=230.49)..230.49 rows=2 width=9) (actual time=0.094..490.185 rows=36776 loops=1)"

** Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 9k8"

** -> Nested Loop Semi Join (cost=16.67..23.49 rows=2 width=9) (actual time=1.655..2.306 rows=1 loops=1)"

** -> Seq Scan on distrito d (cost=0.00..205.78 rows=2 width=15) (actual time=1.358..2.009 rows=1 loops=1)"

** -> Filter: (co_nunicipio = '3552395'::numeric)"

** -> Materialize (cost=16.67..24.69 rows=1 width=6) (actual time=0.293..0.293 rows=1 loops=1)"

** -> Materialize (cost=16.67..24.69 rows=1 width=6) (actual time=0.293..0.293 rows=1 loops=1)"

** -> Hash Cond: (m.co_microrregiao = mi.co_microrregiao)"

** -> Index Scan using municipio pkey on municipio m (cost=0.02.88..8.30 rows=1 width=13) (actual time=0.0088..0.008 rows=1 loops=1)"

** Index Cond: (co municipio = '3552205'::numeric)"

** -> Hash Cost=15.62..15.62 rows=61 width=7) (actual time=0.226..0.226 rows=63 loops=1)"

** Hash Cond: (in.co_microrregiao = me.co_microrregiao)"

** -> Hash Semi Join (cost=3.09..15.62 rows=61 width=7) (actual time=0.009..0205 rows=63 loops=1)"

** -> Hash Cond: (in.co_microrregiao = me.co_microrregiao)*

** -> Hash (cost=3.71..3.71..3.71 rows=15 width=5) (actual time=0.000..040 rows=15 loops=1)"

** -> Hash Cond: (in.co_microrregiao = me.co_microrregiao)*

** -> Seq Scan on mecorregiao = me.co_microrregiao = m
```

Figura 4: Consulta 1 - Criação do Índice nome_escola

Houve uma queda de aproximadamente 3 segundos em comparação com a consulta anterior, em que não havia o índice. Este valor representa uma diferença de aproximadamente 14%.

Porém, podemos observar que mesmo com a criação do índice, este não foi utilizado. O otimizador de consultas do PostgreSQL achou melhor não utilizar o índice. Mesmo assim, podemos ver que ele modificou a ordem das operações e conseguiu uma queda de aproximadamente 3 segundos.

5.1.4 Troca de ILIKE por LIKE

A última técnica de otimização utilizada foi trocar o operador ILIKE pelo operador LIKE. O operador ILIKE não considera letras maiúsculas e minúsculas, fato que faz com que haja um aumento no tempo de execução da consulta.

CONSULTA SQL - LIKE

```
SELECT m.co_municipio
     FROM municipio m
     WHERE m.co_microrregiao IN (
       SELECT mi.co_microrregiao
       FROM microrregiao mi
       WHERE mi.co_mesorregiao IN (
          SELECT me.co_mesorregiao
          FROM mesorregiao me
          WHERE me.co_uf = 35
     )
  )
  AND d.co_municipio = 3552205
AND e.nome_escola LIKE '%EDU%'
ORDER BY e.qtd_funcionarios;
TEMPO DE EXECUÇÃO
2 secs 8 msec.
```

PLANO DE EXECUÇÃO

96 rows affected.

```
"Sort (cost=12171.45..12171.48 rows=12 width=76) (actual time=155.081..155.088 rows=96 loops=1)"

Sort Key: e.qtd_funcionarios"

Sort Keyte.e.qtd_funcionarios"

Sort Method: quicksort Memory: 38k8"

-> Hash Semi Join (cost=230.52..12171.24 rows=12 width=76) (actual time=114.982..154.966 rows=96 loops=1)"

Hash Cond: (e.co_distrito = d.co_distrito)

-> Seq Scan on escola = (cost=0.00..1836.69 rows=39582 width=85) (actual time=0.116..145.545 rows=30776 loops=1)"

Filter: ((nome_escola)::text = "KEDLK"::text)"

Rows Removed by Filter: 155199"

-> Hash (cost=230.49..230.49 rows=2 width=9) (actual time=2.824..2.824 rows=1 loops=1)"

Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 98k"

-> Nested loop Semi Join (cost=16.67..230.49 rows=2 width=9) (actual time=2.325..2.818 rows=1 loops=1)"

-> Seq Scan on distrito d (cost=0.00..205.78 rows=2 width=15) (actual time=2.101..2.594 rows=1 loops=1)"

-> Seq Scan on distrito d (cost=0.00..205.78 rows=2 width=15) (actual time=2.101..2.594 rows=1 loops=1)"

Rows Removed by Filter: 10301"

-> Hash Cond: (m.co_microrregiao = mi.co_microrregiao)"

-> Hash Cond: (co_municrio = '3552205'::numerio)"

-> Hash Cond: (co_municrio = '3552205'::numerio)"

-> Hash Cond: (m.co_microrregiao = mi.co_microrregiao)"

-> Hash Cond: (m.co_microrregiao = mi.co_microrregiao)"

-> Hash Cond: (m.co_microrregiao = mi.co_microrregiao)"

-> Hash Cond: (mi.co_microrregiao = mi.co_microrreg
```

Figura 5: Consulta 1 - Operador LIKE

Podemos notar que ao realizarmos a mudança dos operadores, houve uma queda aproximadamente 14 segundos em relação ao tempo de execução da consulta anterior. Este tempo representa um diferença de aproximadamente 87%.

Apesar do plano de execução dos operadores serem iguais, como o operador LIKE leva em consideração letras minúsculas e maiúsculas, o otimizador conseguiu realizar a consulta muito mais rapidamente.

5.1.5 MATERIALIZED VIEWS

Outra tentativa de otimização foi realizar a criação de views materializadas, ou seja, que ficam em armazenadas em disco. Deste modo, uma MATERIALIZED VIEW foi criada para cada estado da tabela Estado.

Para conseguir fazer isto, foi criado um script na linguagem PHP para criar, para cada estado, uma view contendo os códigos dos distritos daquele estado. Foi dado o nome distrito<codigo_estado>.

Criadas as views, basta realizarmos uma seleção dos códigos dos distritos presentes na view específica do estado desejado, não precisando mais percorrer todos os IN's da consulta anterior.

CONSULTA SQL - COM MATERIALIZED VIEW

TEMPO DE EXECUÇÃO

1 secs 613 msec.

```
"Sort (cost=8434.01..8434.02 rows=3 width=55) (actual time=92.751..92.758 rows=96 loops=1)"

" Sort Key: e.qtd_funcionarios"

" Sort Method: quicksort Memory: 38kB"

" -> Hash Semi Join (cost=20.99..8433.99 rows=3 width=55) (actual time=63.624..92.638 rows=96 loops=1)"

" Hash Cond: (e.co_distrito = d.co_distrito)"

" -> Seq Scan on escola e (cost=0.00..8360.69 rows=19915 width=64) (actual time=0.036..87.861 rows=30776 loops=1)"

" Filter: ((nome_escola)::text ~~ '%EDUX'::text)"

Rows Removed by Filter: 255199"

" -> Hash (cost=20.98..20.98 rows=1 width=9) (actual time=0.173..0.173 rows=1 loops=1)"

" Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 9kB"

" -> Seq Scan on distritos35 d (cost=0.00..20.98 rows=1 width=9) (actual time=0.160..0.169 rows=1 loops=1)"

" Filter: (co_municipio = '3552205'::numeric)"

" Rows Removed by Filter: 1037"

"Planning time: 0.368 ms"

"Execution time: 92.920 ms"
```

Figura 6: Consulta 1 - com MATERIALIZED VIEW

Podemos observar que o tempo de execução caiu, porém não significativamente, apenas 395ms. Pelo plano de consulta podemos verificar que o otimizador realizou uma busca sequencial no código do distrito na view de distritos e comparou com o código do distrito na tabela escola. Por fim, realizou uma ordenação com quicksort pela quantidade de funcionários.

5.1.6 Criação do Índice em Escola(Código Distrito)

A última otimização realizada foi a criação de um índice na coluna co_distrito da tabela Escola. A SQL utilizada para a criação do índice e o tempo de execução podem ser observados a seguir:

```
CREATE INDEX e_co_distrito_index ON escola(co_distrito) 3 secs 607 msec.
```

Realizando novamente a mesma consulta do item anterior, observamos os seguintes resultados:

TEMPO DE EXECUÇÃO

482 msec.

```
"Sort (cost=40.52..40.53 rows=3 width=55) (actual time=0.857..0.868 rows=96 loops=1)"

" Sort Key: e.qtd_funcionarios"

" Sort Method: quicksort Memory: 38kB"

" -> Nested Loop (cost=21.40.40.50 rows=3 width=55) (actual time=0.296..0.784 rows=96 loops=1)"

" -> HashAggregate (cost=20.98..20.99 rows=1 width=9) (actual time=0.254..0.254 rows=1 loops=1)"

" Group Key: d.co_distrito"

" -> Seq Scan on distritos35 d (cost=0.00..20.98 rows=1 width=9) (actual time=0.231..0.248 rows=1 loops=1)"

" Filter: (co_municipio = '3552205'::numeric)"

" Rows Removed by Filter: 1037"

" -> Index Scan using e_co_distrito_index on escola e (cost=0.42..19.48 rows=3 width=64) (actual time=0.039..0.474 rows=96 loops=1)"

" Index Cond: (co_distrito = d.co_distrito)"

" Filter: ((nome_escola)::text ~~ '%EDU%'::text)"

" Rows Removed by Filter: 395"

"Planning time: 0.497 ms"

"Execution time: 1.011 ms"
```

Figura 7: Consulta 1 - com Índice no Código do Distrito

Como podemos observar, o tempo de execução caiu para apenas 482 ms! Uma diminuição de 70% do valor anterior, que ainda não continha o índice. Fica clara esta diferença ao visualizar o plano de execução, uma vez que o otimizador utilizou o novo índice criado.

5.1.7 Conclusão - Consulta 1

Na Tabela 1 podemos observar as diferenças, em porcentagem, dos tempos de execução de cada um dos testes realizados para a Consulta 1, e observar que conseguimos uma melhora final de 98,4% em relação ao tempo inicial:

Tabela 2: Comparação Consulta 1

Testes	Tempo (ms)	Diferença com Anterior (%)	Diferença com Original (%)
Consulta Inicial (JOIN)	30246	-	-
IN	19094	36,87	36,87
ÍNDICE	16504	13,56	45,43
LIKE	2008	87,83	93,36
MATERIALIZED VIEW	1613	19,67	94,66
ÍNDICE (co_distrito)	482	70,11	98,4

5.2 Consulta 2 - Quantidade de Escolas de cada Dependência Administrativa

A segunda consulta também foi inicialmente realizada com o operador JOIN. Nesta consulta foi utilizada a cláusula GROUP BY GROUPING SETS, a qual realiza o agrupamento dos resultados de acordo com o específicado (no caso por situação de funcionamento, dependência administrativa e cada tipo de oferta de matrícula). O parênteses vazio na última linha do GROUPING SETS serve para recuperar o total de escolas. Para fins de teste, utilizaremos o seguinte dado como parâmetro para realização das consultas:

• codigo_regiao = 3 (Sudeste)

5.2.1 OPERADOR JOIN

O primeiro teste foi realizado com o operador JOIN.

CONSULTA SQL - JOIN

```
SELECT
  GROUPING(e.bercario) g_bercario, GROUPING(e.creche) g_creche,
  GROUPING(e.pre_escola) g_pe,
  GROUPING(e.ens_fundamental_anos_iniciais) g_efi,
  GROUPING(e.ens_fundamental_anos_finais) g_efii,
  GROUPING(e.ens_medio_normal) g_emn,
  GROUPING(e.ens_medio_integrado) g_emi,
  GROUPING(e.situacao_funcionamento) g_situacao,
  GROUPING(e.dependencia_adm) g_dep,
  GROUPING(e.localizacao) g_localizacao,
  e.bercario, e.creche, e.pre_escola, e.ens_fundamental_anos_iniciais,
  e.ens_fundamental_anos_finais, e.ens_medio_normal,
  e.ens_medio_integrado, e.situacao_funcionamento, e.dependencia_adm,
  e.localizacao, count(e.co_escola) as qtd_escolas
FROM escola e
JOIN distrito d on e.co_distrito = d.co_distrito
JOIN municipio m on d.co_municipio = m.co_municipio
JOIN microrregiao m2 on m.co_microrregiao = m2.co_microrregiao
JOIN mesorregiao m3 on m2.co_mesorregiao = m3.co_mesorregiao
JOIN uf u on m3.co_uf = u.co_uf
JOIN regiao r on u.co_regiao = r.co_regiao
WHERE r.co_regiao = 3;
GROUP BY GROUPING SETS (
  (e.situacao funcionamento),
  (e.dependencia_adm),
  (e.localizacao),
  (e.bercario),
  (e.creche),
  (e.pre_escola),
  (e.ens_fundamental_anos_iniciais),
  (e.ens_fundamental_anos_finais),
  (e.ens_medio_normal),
  (e.ens_medio_integrado),
);
```

TEMPO DE EXECUÇÃO

4 secs 206 msec.

```
| Compage: (cott-2006.31.3798.11 resorts width-2) (actual time-18.184.683.82 resort) | Loops-1)*
| Comp [Arg | Expression | Loops | Expression | Exp
```

Figura 8: Consulta 2 - Original

Podemos observar no plano de execução que o índice criado no código do Distrito (e_co_distrito_index para otimizar a consulta um, também foi utilizado por esta consulta. Logo, este índice também foi responsável pelo baixo tempo de execução inicial desta consulta.

5.2.2 OPERADOR IN

Com intuíto de diminuir o tempo de execução modificamos a consulta para a utilizarmos o operador IN ao invés do operador JOIN.

CONSULTA SQL - IN

```
SELECT

GROUPING(e.bercario) g_bercario, GROUPING(e.creche) g_creche,
GROUPING(e.pre_escola) g_pe,
GROUPING(e.ens_fundamental_anos_iniciais) g_efi,
GROUPING(e.ens_fundamental_anos_finais) g_efii,
GROUPING(e.ens_medio_normal) g_emn,
GROUPING(e.ens_medio_integrado) g_emi,
GROUPING(e.situacao_funcionamento) g_situacao,
```

```
GROUPING(e.dependencia_adm) g_dep,
  GROUPING(e.localizacao) g_localizacao,
  e.bercario, e.creche, e.pre_escola, e.ens_fundamental_anos_iniciais,
  e.ens_fundamental_anos_finais, e.ens_medio_normal,
  e.ens_medio_integrado, e.situacao_funcionamento, e.dependencia_adm,
  e.localizacao, count(e.co_escola) as qtd_escolas
FROM escola e
WHERE e.co_distrito IN (
  SELECT d.co_distrito
  FROM distrito d
  WHERE d.co_municipio IN (
     SELECT m.co_municipio
     FROM municipio m
     WHERE m.co_microrregiao IN (
       SELECT mi.co_microrregiao
       FROM microrregiao mi
       WHERE mi.co_mesorregiao IN (
          SELECT me.co_mesorregiao
          FROM mesorregiao me
          WHERE me.co_uf IN (
            SELECT u.co_uf
            FROM uf u
            WHERE u.co_regiao = 3;
          )
       )
     )
  )
GROUP BY GROUPING SETS (
  (e.situacao_funcionamento),
  (e.dependencia_adm),
  (e.localizacao),
  (e.bercario),
  (e.creche),
  (e.pre_escola),
  (e.ens_fundamental_anos_iniciais),
  (e.ens_fundamental_anos_finais),
  (e.ens_medio_normal),
  (e.ens_medio_integrado),
);
```

TEMPO DE EXECUÇÃO

2 secs 476 msec.

Figura 9: Consulta 2 - Operador IN

Podemos observar que o tempo de execução sofreu uma redução de 1 sec 730 msec. Queda significava se observarmos que este valor representa uma redução de aproximadamente 41% em relação ao tempo anterior.

5.2.3 MATERIALIZED VIEW

Observamos que a criação de views com os códigos dos distritos de cada estado foram responsáveis por uma melhoria significativa no tempo de execução da consulta 1. Logo, a última otimização realizada para a segunda consulta foi a criação de Materialized Views contendo os distritos (código e nome do distrito, além do código de seu município) de cada região. O intuito desta alteração foi reduzir ainda mais o tempo da consulta, mesmo que já pequeno, visto que para a aplicação quanto mais rápido melhor.

CONSULTA SQL - View

```
SELECT

GROUPING(e.bercario) g_bercario, GROUPING(e.creche) g_creche,
GROUPING(e.pre_escola) g_pe,
GROUPING(e.ens_fundamental_anos_iniciais) g_efi,
GROUPING(e.ens_fundamental_anos_finais) g_efii,
GROUPING(e.ens_medio_normal) g_emn,
GROUPING(e.ens_medio_integrado) g_emi,
```

```
GROUPING(e.situacao_funcionamento) g_situacao,
  GROUPING(e.dependencia_adm) g_dep,
  GROUPING(e.localizacao) g_localizacao,
  e.bercario, e.creche, e.pre_escola, e.ens_fundamental_anos_iniciais,
  e.ens_fundamental_anos_finais, e.ens_medio_normal,
  e.ens_medio_integrado, e.situacao_funcionamento, e.dependencia_adm,
  e.localizacao, count(e.co_escola) as qtd_escolas
FROM escola e
WHERE e.co_distrito IN (
  SELECT d.co_distrito
  FROM distritos_regiao3 d
)
GROUP BY GROUPING SETS (
  (e.situacao_funcionamento),
  (e.dependencia_adm),
  (e.localizacao),
  (e.bercario),
  (e.creche),
  (e.pre_escola),
  (e.ens_fundamental_anos_iniciais),
  (e.ens_fundamental_anos_finais),
  (e.ens_medio_normal),
  (e.ens_medio_integrado),
  ()
);
```

TEMPO DE EXECUÇÃO

1 secs 644 msec.

```
.
(agregate (cost=25335.29..173394.24 rows=24 width=25) (actual time=197.109..747.716 rows=31 loops=1)
 Group Key: e.dependencia_adm'
Group Key: ()"
 Sort Key: e.pre_escola"
Group Key: e.pre_escola"
   Group Key: e.ens medio integrado
  Sort Key: e.ens_medio_normal
   Group Key: e.ens_medio_normal"
 Sort Key: e.ens_fundamental_anos_finais"
   Group Key: e.ens fundamental anos finais"
  Sort Key: e.ens_fundamental_anos_iniciais
   Group Key: e.ens_fundamental_anos_iniciais"
 Sort Key: e.situacao funcionamento
   Group Key: e.situacao_funcionamento"
  Sort Key: e.bercario'
   Group Key: e.bercario"
   Group Key: e.localizacao"
      Sort (cost=25335.29..25684.58 rows=139718 width=25) (actual time=197.043..217.315 rows=90720 loops=1)"
        Sort Method: external merge Disk: 3272kB"
           Hash Semi Join (cost=98.08..10048.88 rows=139718 width=25) (actual time=9.409..138.985 rows=90720 loops=1)"
               -> Hash (cost=57.48..57.48 rows=3248 width=9) (actual time=0.814..0.814 rows=3248 loops=1)'
Buckets: 4096 Batches: 1 Memory Usage: 163kB"
                      > Seq Scan on distritos_regiao3 d (cost=0.00..57.48 rows=3248 width=9) (actual time=0.004..0.302 rows=3248 loops=1)"
Execution time: 752.340 ms"
```

Figura 10: Consulta 2 - View

Podemos observar pelo plano de execução que este ficou bem mais simples em relação aos outros, visto que agora bastou uma busca sequencial na view da região especificada, sem ter que realizar todos os joins com as outras tabelas.

5.2.4 Conclusão - Consulta 2

Com as otimizações realizadas, conseguimos uma melhora total de 60,91% no tempo de execução da consulta. Na Tabela 2 podemos observar as comparações entre os tempos de execução de cada um dos testes realizados para a consulta 2:

Tabela 3: Comparação - Consulta 2

Testes	Tempo (ms)	Diferença com Anterior (%)	Diferença com Original (%)
Consulta Inicial (JOIN)	4206	-	-
IN	2476	41,13	41,13
MATERIALIZED VIEW	1644	33,6	60,91

6 SEGURANÇA E CONTROLE DE ACESSO

Nesta seção iremos mostrar e analisar as técnicas utilizadas no banco para segurança e controle de acesso aos dados. Iremos citar as técnicas utilizadas para prevenção de SQL Injection e os usuários criados para o controle das operações permitidas sobre o banco das escolas.

6.1 Prevenção de SQL Injection

Para a prevenção de SQL Injection, foram utilizadas basicamente duas técnicas: a utilização de stored procedures e de prepared statements para tratamento das consultas SQL.

PROCEDURES

PREPARED STATEMENT

6.2 Usuários para Controle de Acesso

Foram criados três usuários para realizar o controle de acesso ao bando de dados. Os usuários criados foram:

- admin
- gerente
- diretor
- cliente

O admin possui todos os privilégios, ou seja, os privilégios de seleção, inserção, atualização e dele.ão sobre todas as tabelas d Abancolém disso, foi çespecifio cado o privilégio CREATEROLE, assim o admin pode criar outros usuários. Também foi especificado GRANT OPTION, deste modo, ele recebe o privilégio de conceder privilégios a outros usuários.

À partir do admin foram criados os usuários gerente, diretor e cliente. Ao gerente foram dados os privilégios de seleção e atualização sobre todas as tabelas. Ao diretor foram concedidos os privilégios de seleção e inserção sobre todas as tabelas.

Por fim, ao cliente foi apenas dado o privilégio de seleção sobre as tabelas. É importante ressaltar que a todos os três usuários criados foi especificada a opção NOINHERIT, ou seja, não herdam nenhum dos privilégios de cima.

Para melhor visualizar os usuários criados, bem como cada privilégio concedido a cada um, podemos observar a tabela abaixo:

Tabela 4: Privilégios Usuários

	admin	diretor	gerente	cliente
escola	S,I,U,D	S,I	S,U	S
distrito	S,I,U,D	S,I	S,U	S
municipio	S,I,U,D	S,I	S,U	S
microrregiao	S,I,U,D	S,I	S,U	S
mesorregiao	S,I,U,D	S,I	S,U	S
uf	S,I,U,D	S,I	S,U	S
regiao	S,I,U,D	S,I	S,U	S

Além disso, foi criado também o diagrama de concessões, que nos permite visualizar melhor ainda os privilégios de cada usuário, bem como quem os concedeu:

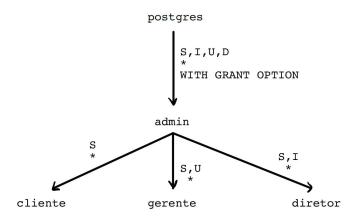


Figura 11: Diagrama de Concessões