Relatório da Fase 1 - Grupo 03

Francisco Macedo Ferreira (A100660) Hugo ... Ramos (A100644) Júlio ...

21 de novembro de 2022

1 Introdução

Esta é a introdução.

2 Desenvolvimento

Este é o desenvolvimento.

2.1 Pipeline atual

2.2 Estratégias Seguidas

Para a primeira fase do projeto foram implementadas as queries 1, 2, 3, 4 e 5.

2.2.1 Query 1

Para acesso rápido a perfis pelo id's de condutores ou username's de utilizadores foram utilizadas duas HashTables (uma para indexar os perfis de condutores e outra para perfis de utilizadores) com key id e username e $value Driver^* e User^*$ respetivamente. Esses HashTables são populados conforme a leitura dos ficheiros .csv e informações como número de viagens, soma total de avaliações (para poder ser calculado a média), total gasto/auferido eram calculados e guardados na estrutura de dados dos utilizadores e dos condutores\(^1\). A decisão de buscar informações de utilizadores ou condutores \(^6\) feita pela confirmação se o primeiro argumento da query \(^6\) um número ou não: se for um número busca-se por condutores (id), se não busca-se por utilizadores (username).

Com isto é possível um acesso em tempo constante a essas informações, com o custo da leitura dos ficheiros ser um pouco maior (devido ao calculo necessário de *hashes* para cada *key* e não só). Como na segunda fase o número de perfis irá aumentar exponencialmente e é esperado múltiplos acessos a estas informações, seja de várias queries destas ou do modo interativo ainda a implementar, o custo de leitura dos ficheiros superior é muito justificado.

 $[\]overline{\ ^{1}\mathrm{Pode}\ \mathrm{ser}\ \mathrm{uma}\ \mathrm{poss}}$ ível quebra de encapsulamento. Ainda aguardamos a resposta do docente sobre esse quesito.

2.2.2 Query 2

Na query 2, para rápido acesso aos condutores com maior média foi feito sorting da array (presente no catálogo) de condutores, conforme a sua média, no fim da leitura dos ficheiros. Isto poderá ser otimizado a fazer com que o sorting seja lazy (será abordado este tópico mais tarde). Durante a execução da query basta obter os N primeiros condutores da array e temos a execução em práticamente em tempo constante (agora é copiado os N elementos para uma array, mas poderá ser otimizado).

2.2.3 Query 3

2.2.4 Query 4

Nesta query, o preço médio das viagens numa determinada cidade é calculada (em tempo linear conforme o número de viagens por cidade) durante a execução da query. Durante a leitura das viagens, é inserido a viagem conforme a sua cidade numa HashTable (key: cidade, value: Array de Ride*). O preço médio não é pré-calculado, pois o cálculo desta é relativamente rápido devido às viagens já estarem separadas por cidade e é expectável que só se aceda a este valor uma vez, por isso guardá-lo será desnecessário. Esta HashTable já existe devido à query 7 que necessitará de acesso rápido a viagens conforme a sua cidade.

Futuramente, conforme a expansão do dataset, esta implementação poderá ter que ser reformulada, por causa do cálculo em execução mas para já tivemos bom desempenho com a atual.

2.2.5 Query 5

Já na query 5, no fim da leitura das viagens é feito sorting das viagens pela sua data, por ordem crescente. Com isto, assumindo que <data A> e <data B> são os argumentos da query, basta aceder ao primeiro elemento a partir do qual <data A> é menor ou igual do que a data desse elemento. A partir daí, podemos percorrer a lista até encontrar uma viagem que a sua data seja maior que <data B>, acumulando o preço das viagens para no fim calcular a sua média. O tal primeiro elemento é encontrado com uma implementação semelhante à $std:lower_bound$ de C++, usando binary search. Isto é possível devido à lista estar organizada pela data das viagens.

Para evitar percorrer a lista, podia ter sido pré-calculado uma array em que cada indíce tinha o somatório de preços para trás desse indíce e o preço médio era calculado subtraindo o upper_bound com o lower_bound do range das datas e dividindo pelo número de elementos entre eles. Essa ideia foi rápidamente descartada devido às datas dos argumentos serem relativamente perto, portanto são poucas as viagens a iterar. Esta solução também iria aumentar consideravelmente o tempo de leitura dos ficheiros.

2.3 Análise de desempenho

Comparando o desempenho da execução das queries 1, 2, 3, 4 e 5 para os ficheiros de input do conjunto de testes expandido das pastas tests1 e tests2 (excluindo as queries não implementadas) temos na Tabela 2 os resultados conforme as especificações dos computadores na Tabela 1.

O programa foi compilado com as flags -O2 -flto.

	PC 1	PC 2	PC 3
CPU	M1 Pro 8-core (6 perf. e 2 ef.)	-	-
RAM	16GB RAM LPDDR5	-	-
Disco	500GB NVME	-	_
OS	MacOS Ventura 13.0.1	-	_
Compilador	Apple Clang 14.0.0	-	_

Tabela 1: Performances em diferentes PCs

	PC 1	PC 2	PC 3
tests 1.txt	-	-	-
tests 2.txt	-	-	-

Tabela 2: Tempos de execução em diferentes PCs

2.4 Possíveis otimizações e futuras limitações

Lorem ipsum dolor sit amet, consectetuer adipiscing elit. Ut purus elit, vestibulum ut, placerat ac, adipiscing vitae, felis. Curabitur dictum gravida mauris. Nam arcu libero, nonummy eget, consectetuer id, vulputate a, magna. Donec vehicula augue eu neque. Pellentesque habitant morbi tristique senectus et netus et malesuada fames ac turpis egestas. Mauris ut leo. Cras viverra metus rhoncus sem. Nulla et lectus vestibulum urna fringilla ultrices. Phasellus eu tellus sit amet tortor gravida placerat. Integer sapien est, iaculis in, pretium quis, viverra ac, nunc. Praesent eget sem vel leo ultrices bibendum. Aenean faucibus. Morbi dolor nulla, malesuada eu, pulvinar at, mollis ac, nulla. Curabitur auctor semper nulla. Donec varius orci eget risus. Duis nibh mi, congue eu, accumsan eleifend, sagittis quis, diam. Duis eget orci sit amet orci dignissim rutrum.

3 Conclusão

Lorem ipsum dolor sit amet, consectetuer adipiscing elit. Ut purus elit, vestibulum ut, placerat ac, adipiscing vitae, felis. Curabitur dictum gravida mauris. Nam arcu libero, nonummy eget, consectetuer id, vulputate a, magna. Donec vehicula augue eu neque. Pellentesque habitant morbi tristique senectus et netus et malesuada fames ac turpis egestas. Mauris ut leo. Cras viverra metus rhoncus sem. Nulla et lectus vestibulum urna fringilla ultrices. Phasellus eu tellus sit amet tortor gravida placerat. Integer sapien est, iaculis in, pretium quis, viverra ac, nunc. Praesent eget sem vel leo ultrices bibendum. Aenean faucibus. Morbi dolor nulla, malesuada eu, pulvinar at, mollis ac, nulla. Curabitur auctor semper nulla. Donec varius orci eget risus. Duis

nibh mi, congue eu, accumsan eleifend, sagittis quis, diam. Duis eget orci sit amet orci dignissim rutrum. $\,$