Relatório Guião 2

Grupo 37 | Laboratórios de Informática III

Hugo dos Santos Martins

a95125

João Bernardo Teixeira Escudeiro

a96075

José Pedro Batista Fonte

a91775



Departamento de Informática
Licenciatura em Engenharia Informática
2º ano | 1º Semestre
Laboratórios de Informática III

ÍNDICE

| 1. Introdução |
|--------------------------------|
| 2. Organização dos Ficheiros |
| 3. Explicação do Código 5 |
| 3.1 Estruturas de Dados |
| 3.2 Hash Tables |
| i. Motivo para o seu uso |
| ii. Construção das Hash Tables |
| 3.3 Funções Principais |
| 4. Testes de Desempenho 12 |
| 5. Conclusão 12 |

1. Introdução

O presente relatório visa descrever e explicar em detalhe o trabalho desenvolvido pelo grupo 37 no Guião 2 âmbito da cadeira de Laboratórios de Informática III, lecionada no curso de Licenciatura em Engenharia Informática na Universidade do Minho, no 1º semestre do ano letivo 2021/2022.

O guião 2 apresenta-se como a continuação do guião 1, já entregue pelo grupo. O objetivo do guião 1 é ler três ficheiros, nomeadamente os ficheiros user.csv, repos.csv e commits.csv e filtrar os dados corretos de acordo com os parâmetros apresentados. Como output o guião-1 deve apresentar a informação correta nos ficheiros users-ok.csv, repos-ok.csv e commits-ok.csv.

O objetivo do guião 2 é utilizar o output do guião 1, nomeadamente os ficheiros users-ok.csv, repos-ok.csv, commits-ok.csv e executar várias *queries* sobre os seus dados. A arquitetura da aplicação está ilustrada na figura 1.1.

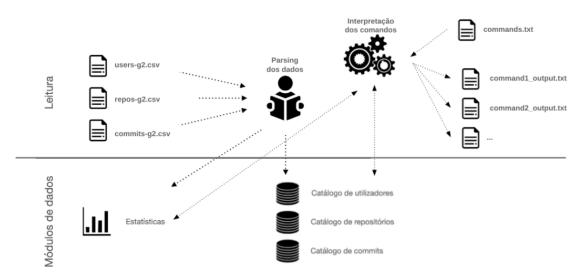


Figura 1. Arquitetura de referência para a aplicação a desenvolver

Resumidamente o guião 2 funciona do seguinte modo, as *queries* a ser executadas são escritas no ficheiro commands.txt, o ficheiro é lido pelo interpretador que depois executa-as sobre o conjunto de dados guardados pelo grupo. Como output, o guião 2 deve produzir um ficheiro .txt com o output de cada *querie*.

1. Organização dos Ficheiros

A pasta *guiao-2*/ submetida no Github apresenta a seguinte estrutura:

- guiao-2/
 - o docs/
 - o entrada/
 - users-g2.csv
 - repos-g2.csv
 - commits-g2.csv
 - o libs/
 - o obj/
 - o src/
 - guiao2.c
 - struct.c
 - struct.h
 - Makefile

Na pasta *entrada*/ encontram-se os ficheiros .csv que contém todos os dados sobre os quais as *queries* vão ser executadas.

Na pasta *src*/ encontram-se os ficheiros *guiao2.c*, *struct.c* e *struct.h*.

- **guiao2.c** contém o código principal constituído pela função main(), readline() e a de todas as queries, query_().
- **struct.c** contém o código auxiliar com todas as funções auxiliares das funções presentes em guiao2.c.
- **struct.h** contém as estruturas de dados e a declaração das funções <u>struct.c.</u> Funciona também como *header*.

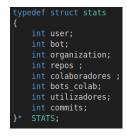
2. Explicação do Código

3.1 Estruturas de Dados

O grupo decidiu criar as seguintes *structs* com o objetivo de responder a cada uma das *queries* da forma mais eficiente possível.

Struct STATS

Para as *queries* estatísticas, o grupo decidiu criar uma estrutura que contemplasse todos os campos que as estas necessitavam para a sua execução. Estes campos são contabilizados à medida que o *parsing* dos dados é efetuado. Todos os campos são do tipo *int*.



Struct DATA

Esta *struct* serve de auxílio à realização das *queries* que tratam datas. Possui os campos ano, mês e dia, que são todos do tipo inteiro.

Figura 2-Struct STATS

```
typedef struct data
{
   int ano;
   int mes;
   int dia;
}* DATA;
```

Figura 3- Struct DATA

Struct AUX10

Esta *struct* serve de auxílio à realização das *queries* que tratam datas. Possui os campos ano, mês e dia, que são todos do tipo inteiro.



Figura 4- Struct AUX10

Struct LANG_ARR

Esta *struct* que guarda a *language*, o *number*, que é o número de ocorrências da linguagem, a *pos* é a posição no array, o *size* é o tamanho do array ocupado.



Figura 5 - Struct LANG_ARR

Struct IDS_ARR

Esta *struct* guarda o <u>id</u> de um utilizador, o <u>number</u> que é o número de commits daquele ID, a <u>pos</u> é a posição no array, o <u>size</u> é o tamanho do array ocupado.



Figura 6- Struct IDS_ARR

KEY: Todas as principais estruturas possuem uma *key* que diz respeito ao id do respetivo parâmetro (ou id do user ou do repositório).

Struct USERS

Para os users, separamos os seguintes campos, que nos são uteis à realização de cada uma das *queries*. A *Key* da tabela de *hash* que é uma string contempla o id de cada user. Os campos: login, *type*, *following_list*, *repos* são tratados como uma string. Os outros parâmetros *followers*, *following*, são inteiros enquanto campo *state* é um *char* e indica se a posição na tabela de *hash* está ou não ocupada.

```
typedef struct users
{
   KEY id;
   char state;
   int followers;
   int following;
   char* login;
   char* type;
   char* follower_list;
   char* following_list;
   char* repos;
} * USERS;
```

Figura 7 - Struct USERS

Struct REPOS

Para os repos, separou-se os seguintes campos, que são uteis à realização de cada uma das *queries*. Assim sendo, também temos a KEY que é o <u>id</u> de repositório, um <u>state</u>, que indica se a posição está ou não ocupada. O <u>owner_id</u> do repositório, a linguagem do mesmo que é uma string, um DATA <u>updated_at</u> que indica a data em que o repositório foi atualizado, e a <u>description</u> que também é uma string.



Figura 8 - Struct REPOS

Struct COMMITS

Para os commits, separou-se os seguintes campos, que são úteis à realização de cada uma das *queries*. Assim sendo, também temos a KEY que é o <u>id</u> de repositório, um <u>state</u>, que indica se a posição está ou não ocupada. Os três inteiros (<u>size</u>, <u>p</u>, <u>bot</u>), indicam, respetivamente, o tamanho alocado do array de <u>strings</u> (commits), tamanho utilizado desse array e o campo bot que nos diz se o repositório tem ou não <u>bots</u> como colaboradores.



Figura 9 - Struct COMMITS

Struct COMMITAUX

Esta *struct* apenas serve no auxílio da query2, para verificar quantos colaboradores possuímos



Figura 10 - Struct COMMITS_AUX

3.2 <u>Hash Tables</u>

Motivo para o seu uso

Na análise do guião o grupo entendeu que teria de guardar todos os dados dos ficheiros .csv em memória. Estruturas de dados como listas ou listas ligadas, em que a procura é linear, causariam imenso problemas no tempo de execução. Por isso a utilização de *hash tables* é um passo natural na organização dos dados em memória, visto que, tendo em conta a quantidade de linhas que cada ficheiro pode atingir, a utilização de *hash tables* reduz consideravelmente o tempo de execução das *queries*.

Construção das Hash Tables

Procedimentos no catálogo de USERS

A tabela de *hash* que possui os utilizadores, não é nada mais do que um array em que cada posição é uma *struct* do tipo USERS. A sua posição na tabela é dada pela função de *hash*, que para um user id (*key*) retorna uma posição no array que deve ser ocupada por aquele user. Assim quando se pretende procurar por algum user, a função de *hash* retorna de imediato qual a possível posição que o user se encontra. Caso a função dê valores iguais para dois users diferentes, tem que se verificar que o campo *state* está ou não ocupado. Caso já esteja, um destes tem de prosseguir para a posição seguinte mais próxima que não esteja ocupada. Para os utilizadores são guardados os campos que estão contemplados na *struct* USERS. É feita também uma contagem para o número de *Bots*, *Organization* e *Users* que existam, bem como o total de utilizadores, campos estes que dizem respeito à *struct* STATS.

Procedimentos no catálogo de REPOS

O catálogo dos repos, o método é semelhante ao catálogo dos USERS. A única diferença é que no array utiliza-se *structs* REPOS e a *key* é o id do repositório.

É também adicionado ao campo <u>repos</u> do user cujo id coincida com o id do dono do repositório. Por fim é feita uma contagem do número de repositórios adicionados, para adicionar ao campo SATS que contempla o número de repositórios.

Procedimentos no catálogo de COMMITS

Aqui os procedimentos tomados são ligeiramente diferentes. A *key* da tabela de *hash* é na mesma o id do repositório para o qual o commit é feito. Assim, e de forma natural, podem existir mais do que um commit para o mesmo repositório. Quando um commit está a ser adicionado à tabela, primeiramente é verificado se a posição dada pela tabela de *hash* está ocupada. Caso esteja e o ID seja o mesmo então adicionamos ao array, que possui as commits, mais uma linha. Caso ainda não esteja ocupada essa posição, então é criada e adicionado o commit ao array de commits. Assim temos uma espécie de relação entre repositórios e commits. À medida que se vão catalogando os commits é contabilizado o número total de commits bem como o número de commits que possuam um *bot* como colaborador, para os campos da STRUCT STATS. A figura 11 explica de forma visual a estrutura construída pelo grupo.

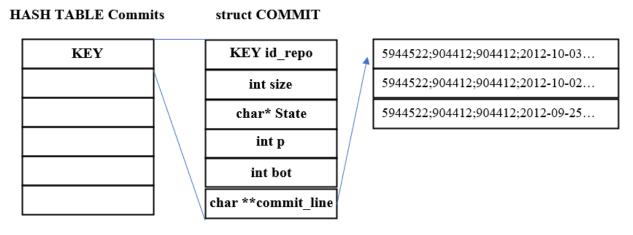


Figura 11 - Esquematização da Hash Table de Commit

3.3 Funções Principais

Função main()

A função main() é responsável por abrir os ficheiros presentes na pasta entrada/ e criar as Hash Tables dos dados dos users.csv, repos.csv e commits.csv seguindo os procedimentos indicados em cima. De seguida, invoca a função *readfile*() que vai ler as linhas do commands.txt e vai direcionar para a função das *queries* em questão.

Função readfile()

Para o leitor de linha o grupo usou a função *readfile*(), que recebe todos as *structs* inicializadas na main, bem como o *filepath* para o ficheiro de entrada. Assim e mediante o ficheiro de comandos, esta função separa cada uma das linhas mediante os "*tokens*" da instrução e direciona para cada uma das *queries* com os respetivos parâmetros que são necessários para a sua execução.

Query 1

Para a *query* 1 e face à estrutura STATS que já contempla tudo o que é necessário, nomeadamente o número de *Bots*, *Organizations* e User. Assim apenas é necessário retirar os valores dos respetivos domínios da *struct* STATS.

Query 2

Para a *query* 2, e de forma semelhante à *query* 1, a estrutura STATS já possui os campos <u>colaboradores</u> e <u>repositórios</u>. Assim, é apenas necessário fazer uma divisão entre estes campos e apresentar o resultado com duas casas decimais.

Query 3

Na *query* 3 o objetivo é retornar o número de repositórios contendo *bots* como colaboradores. Assim e já contendo na *struct* STATS esse valor, apenas temos de o colocar no ficheiro de output.

Query 4

Na *query* 4 o objetivo é retornar a média entre o número de commits e o número de utilizadores. Assim e já contendo na *struct* STATS esses valores, apenas temos de colocar o valor dessa divisão no ficheiro de output com duas casas decimais.

Query 5

Na *query* 5 o objetivo é, mediante os parâmetros, apresentar o Top N de utilizadores com mais commits num determinado intervalo de datas. A função cria uma estrutura de dados do tipo IDS_ARR para guarda os ids dos utilizadores e o nº total de commits.

Primeiramente, inicializa-se o IDS_ARR e verifica-se que a *data_inicio* é antes da *data_fim*. De seguida, o método adotado é percorrer todas as *commit_lines* de cada commit. Em cada *commit_line* verifica-se se a data está dentro do intervalo de tempo definido, caso não esteja passa à próxima *commit_line*. Caso esteja, verifica-se se o author_id desse commit está na lista IDS_ARR com a função *checkID*(), que retorna -1 se não tiver ou a sua posição no array se ele estiver. Na situação em que retorna -1 adiciona-o à lista, na situação de já pertencer vai aumentar o seu *number* em +1.

Assim que a lista está concluída, esta é organizada de forma decrescente e escreve no output.txt os primeiros N ids, login e a quantidade de commits.

Query 6

Na *query* 6 o objetivo é, mediante os parâmetros, apresentar o Top N de utilizadores presentes em commits de uma determinada linguagem. Há semelhança da *query* 6, a função cria um array para guardar os ids dos repositórios da linguagem de input, outro array do tipo IDS_ARR para guardar os ids dos users e nº de presenças e um *commitaux* do tipo COMMITS.

Primeiramente, cria-se uma lista de ids dos repositórios da linguagem input com a função *searchIDREPOSlang()*. De seguida inicializa-se o array *author_ids_array*, e percorre-se a lista array_id_repos. Com o *id_repo*, guarda-se no *commitaux struct* commits com todas as *commit_lines* correspondentes a este repositório. Em cada linha de commit, verifica-se se o author_id desse commit está na lista IDS_ARR com a função *checkID()*, que retorna -1 se não tiver ou a sua posição no array se ele estiver. Na situação em que retorna -1 adiciona-o à lista, na situação de já pertencer vai aumentar o seu *number* em +1.

Assim que a lista está concluída, esta é organizada de forma decrescente e escreve no output.txt os primeiros N ids, login e a quantidade de commits.

Query 7

Na query 7 o objetivo é, mediante um input (data), devolver todos os repositórios sem commits a partir de essa data. O método que o grupo optou foi para cada repositório guardar numa *struct* DATA a data do commit mais recente. Depois de já ter percorrido todas as datas de commit de um repositório, é feita a comparação com a data de input e se a data guardada na *struct* for antes da data do input, então adiciona o id do repositório e a respetiva descrição ao ficheiro output.txt.

Query 8

Na query 8 o objetivo é, mediante os parâmetros, apresentar Top N de linguagens presentes com mais frequência em repositórios a partir de uma determinada data. Como estruturas auxiliares, cria-se um array do tipo LANG_ARR que guarda a linguagem e todas as suas ocorrências.

Primeiramente, inicializa-se o *lang_array* e de seguida percorre-se todos os COMMITS. Dentro do commit, procura qual a linguagem do repositório em questão, e com o *checkLANG* verifica se esta linguagem já pertence ou não à lista. Caso não pertença adiciona a linguagem à lista e com a função *ncommitvalid* verifica quantos commits são validos de acordo com data de input, de seguida adiciona esse número à linguagem no *lang_array*. Caso a linguagem já pertença, faz os dois últimos passos descritos. Assim que a lista está concluída, esta é organizada de forma decrescente e escreve no output.txt as primeiras N linguagens.

Query 9

Na query 9 o objetivo é, mediante um input (N) devolver os N utilizadores com mais commits em repositórios cujo *owner* é um amigo seu. A estratégia utilizada foi criar um array do tipo AUX10 que em cada posição tivesse o nº de commits feitos pelo utilizador para repositórios de amigos e o id do user em questão. Depois de o array já contemplar todos os users é feita a ordenação do array (*MergeSort*) pelo parâmetro size, ou seja, ordenar o array pelo nº de commits. No fim apenas se imprime o número desejado de author_id mediante o parâmetro (N);

Query 10

Na query 10 o objetivo é, mediante um input (N), devolver as N maiores mensagens de cada repositório. A estratégia utilizada foi criar um array do tipo AUX10 que em cada posição tivesse o tamanho da mensagem e o id do user que fez commit daquela mensagem. Depois de o array já contemplar todas as mensagens de um repositório é feita a ordenação do array (utilizando a função

mergeSort) pelo parâmetro *size*, ou seja, ordenar o array pelo tamanho de mensagem. De seguida é feita a inversão do array para que fique ordenada de forma decrescente. No fim apenas se escreve no ficheiro output.txt o número desejado de author_id mediante o parâmetro (N).

4 Testes de desempenho

Para os testes de desempenho foi utilizado o computador portátil Acer Predator Triton 500, com as seguintes especificações:

• CPU: Intel i7 9750H @ 2.60 GHz/core (6 cores/12 Threads)

• GPU: NVIDIA GeForce RTX 2060

• RAM: 16 GB DDR4

| | Teste1 (s) | Teste2 (s) | Teste3 (s) | Teste4 (s) | Teste5 (s) | Média (s) |
|----------|------------|------------|------------|------------|------------|-----------|
| Query 1 | 0.000072 | 0.000089 | 0.000072 | 0.000073 | 0.000070 | 0.0000752 |
| Query 2 | 0.000112 | 0.000102 | 0.000083 | 0.000069 | 0.000070 | 0.0000872 |
| Query 3 | 0.000096 | 0.000067 | 0.000072 | 0.000099 | 0.000070 | 0.0000808 |
| Query 4 | 0.000141 | 0.000145 | 0.000187 | 0.000111 | 0.000252 | 0.0000167 |
| Query 5 | 17.30235 | 17.37891 | 17.33788 | 17.01996 | 16.97594 | 17.203008 |
| Query 6 | 2.827633 | 2.892126 | 2.900205 | 2.756457 | 2.847861 | 2.8448564 |
| Query 7 | 0.359119 | 0.354847 | 0.377199 | 0.355236 | 0.371871 | 0.3636544 |
| Query 8 | 0.443413 | 0.444781 | 0.410073 | 0.409091 | 0.414178 | 0.4243072 |
| Query 9 | 1.233782 | 1.219822 | 1.236210 | 1.281097 | 1.293110 | 1.2528042 |
| Query 10 | 0.700256 | 0.681528 | 0.681522 | 0.707390 | 0.693707 | 0.6928806 |

5 Conclusão

No geral o grupo autoavalia-se positivamente visto que demos por concluído este guião. Fazer *hash tables* foi uma das tarefas mais difíceis dada a inexistência de conhecimento prévio, no entanto a performance melhorou imenso. O grupo também teve dificuldade a lidar com a gestão de memória e o tipo de mensagens de erro em C. Visto que maior parte do tempo foi gasto a resolver *segmentation faults*.