Licenciatura em Engenharia Informática

Algoritmos e Estruturas de Dados

Word Ladder



João Catarino NMec: 93096 Rúben Garrido NMec: 107927 Nuno Vieira NMec: 107283

13 de janeiro de 2023

Índice

1	Intr	rodução	2
2	Rep	presentação do problema	2
3	Implementação		
	3.1	Funções de hash table	2
		hash table create	2
		$\frac{1}{2}$ hash_table_grow	3
		hash table free	3
		create word node	3
		crc32	3
		find word	3
		similar_words	3
	3.2	Funções de grafo $union$ -find	4
		find representative	4
		add edge	4
		breadh first search	4
	3.3	Funções de deque	4
		allocate ptr deque	4
		deque put hi	5
		deque_get_lo	5
4	Wo	rd ladders interessantes	5
	4.1	Palavras com 4 letras	5
5	\mathbf{Ver}	ificação de memory leaks	5
6	Análise do incremento da hash table		
	6.1	Explicação do código	7
	6.2	Gráficos obtidos	8
	6.3	Análise dos resultados	9
7	Cóc	ligo	10
	7.1	solution word ladder.c	10
	7.2	Função hash table grow que testa o melhor incremento	25
	7.3	Script MATLAB que gera os gráficos para análise da hash_table_grow	26



1 Introdução

Este trabalho centra-se no estudo de dicionários de palavras, interpretando cada um como um grafo não-orientado, onde cada nó representa uma palavra. Palavras que diferem num só caracter são unidas por um arco. Deste modo, é possível determinar word ladders entre palavras: os caminhos mais curtos entre elas, compostos por outras palavras. Por exemplo, tudo, todo, nodo, nado, nada é uma word ladder entre as palavras tudo e nada. Os objetivos deste trabalho incluem implementar uma hash table, a representação de um grafo não-orientado e a estrutura de dados union find, bem como determinar o componente complexo de uma palavra, o diâmetro de um componente conexo e a maior word ladder existente no dicionário fornecido.

2 Representação do problema

A implementação do grafo foi feita através de uma linked hash table, uma vez que esta possui uma complexidade computacional O(1) para a inserção e procura de elementos. Esta complexidade computacional é importante, dado que a geração de arcos entre palavras implica verificar se todas a permutações de mudança de um caracter de um nó correspondem a palavras contidas no dicionário. Para além disso, caso a complexidade computacional fosse O(n) e existisse um número avultado de palavras, a word ladder poderia demorar algum tempo a ser gerada.

A linked hash table é composta por um array de buckets: linked lists que contêm nós. Nós aos quais sejam atribuidos o mesmo índice de array pela função de dispersão são colocados no inicio da lista presente nesse índice. Cada nó contém uma linked list onde são guardadas referências aos nós adjacentes. A figura 1 mostra a estrutura da hash table.

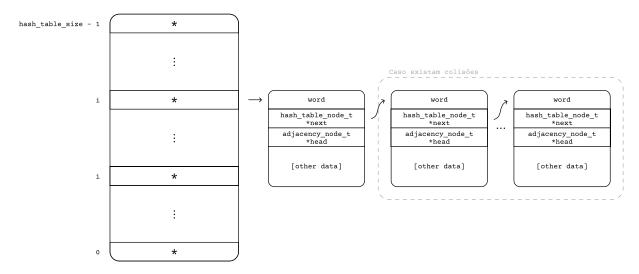


Figura 1: Estrutura da hash table

Os índices são calculados através do resto da divisão entre o valor retornado por uma hash function e o tamanho da hash table. A hash function utilizada faz uso do algoritmo CRC32 (acrónimo de Cyclic Redudancy Check, 32 bits).

3 Implementação

3.1 Funções de hash table

hash table create

Esta função aloca memória para uma estrutura de dados do tipo definido hash_table_t, que representa a hash table, e para o seu array interno heads que irá conter as entradas da tabela.

O tamanho inicial da tabela é definido no macro _hash_table_init_size_ e as suas entradas são inicializadas a zero de forma implícita pela função calloc. No final, é guardado o tamanho inicial da tabela na estrutura de dados. A função termina o programa se uma das alocações não for bem sucedida.

hash table grow

hash_table_grow é a função responsável por aumentar o tamanho da hash table. A sua condição de incremento depende do rácio entre o tamanho desta e o número de colisões, onde, caso seja superior a 5, verificar-se-á o incremento. A função inicializa uma nova tabela (com um tamanho igual ao dobro da anterior) usando a função calloc e, para cada node desta, recalcula o seu índice, através da função crc32, e insere-o na nova tabela. Por fim, os endereços para o array heads e para o tamanho da tabela (hash_table_size) são atualizados.

hash table free

Esta função desaloca a memória previamente reservada para a hash table e outras estruturas de dados nela contidas. Esta começa por iterar sobre todas as posições do array, chamando a função free_hash_llist, libertando a linked list nessa posição. Por sua vez, esta irá iterar sobre todos os nós da lista através do ponteiro next e chamar a função free_hash_table_node sobre cada nó, que irá primeiro libertar a lista de adjacência com a função free_adjacency_llist e depois o próprio nó. A função free_adjacency_llist simplesmente itera sobre todos os membros da lista ligada e liberta cada um deles.

create word node

Cria um novo nó de *hash table* com a palavra fornecida como argumento. Este nó, cuja memória alocada é obtida através da função allocate_hash_table_node, é inicializado com a palavra e alguns parâmetros predefinidos. Por fim, a função retorna o endereço do *node* recém-criado.

crc32

Hash function que permite calcular o índice de um determinado nó na hash table. Esta utiliza o algoritmo Cyclic Redudancy Check, a 32 bits, com uma constante "mágica" OxAED00022u para calcular o CRC da palavra fornecida como argumento.

find word

Função dedicada à procura e inserção de elementos na hash table. É calculado o índice, que resulta do resto da divisão entre o resultado da aplicação da hash function à palavra desejada (ver secção 3.1) e o tamanho máximo da tabela. Esta operação distribui o indice da palavra entre 0 e o tamaho da tabela. De seguida, a função itera sobre a lista ligada na posição calculada, procurando um nó igual através da função strcmp, e retorna-o se for o caso. Caso a palavra não exista e a opção insert_if_not_found seja verdadeira, o programa aloca um novo nó para a palavra através da função create_word_node e coloca-o na lista ligada, atualizando os valores estatísticos na hash table.

similar words

É responsável por encontrar palavras semelhantes à palavra fornecida como argumento. A verificação é baseada em caracteres Unicode, onde, para cada caracter da palavra, este é substituído pelos vários caracteres aceites. Caso a nova palavra exista na $hash\ table$, é efetuada uma chamada à função add_edge (ver secção 3.2). A função termina quando não existirem mais caracteres para substituir.



3.2 Funções de grafo union-find

find representative

Função responsável pela determinação do nó representante do componente conexo de um nó requisitado. Antes de devolver o resultado, a função atualiza os representates dos nós percorridos anteriormente.

O seu funcionamento consiste em iterar sobre o representante do nó dado como argumento recursivamente até que o representante de um nó seja ele próprio. Após determinar o representante, esta parte novamente do nó passado como argumento e altera o representante de forma recursiva para o anteriormente determinado até chegar a este novamente. Desta forma, o caminho para o representante é simplificado e as chamadas posteriores com o mesmo nó como argumento serão mais rápidas.

add edge

Esta função tenta adicionar um arco entre um nó existente e uma palavra que pode não existir, para além de implementar os aspetos da estrutura de dados *Union-Find*. Esta começa por procurar a *string* dada no grafo, retornando caso não a encontre. Caso contrário, procura o segundo nó na lista de adjacência do primeiro e retorna se for o caso, para garantir que o arco não é duplicado. Ao adicionar o arco, é incrementado o contador de arcos da tabela e são adicionados nós de adjacência às tabelas de adjacência das palavras.

A função insert_edge trata de alocar o nó de adjacência para cada vértice e de os colocar nas listas respetivas. Neste sentido, a função trata de executar a operação *Union* entre os conjuntos (componentes conexos) de cada vértice. Primeiro, são determinados os representantes de cada um através da função find_representative vista anteriormente. Se estes forem diferentes, a operação ocorre. Para minimizar o tamanho do caminho de representantes, o nó com menos vértices na altura da operação é escolhido como o representante do novo componente conexo. Finalmente, são somados os numeros de vértices e arcos, é decrementado o número de componentes e é atualizado o tamanho do maior componente.

breadh first search

A função breadh_first_search, cujos argumentos são o número máximo de vértices, uma lista de vértices, o array de origem e o ponto de destino, tem como objetivo retornar o número de vértices visitados. Esta implementa o algoritmo Breadth-first search, que permite procurar um nó específico numa árvore.

Inicialmente, é efetuada uma chamada à função allocate_ptr_deque — que devolve uma deque —, e uma chamada à função deque_put_hi, que aceita como parâmetros de entrada a deque e o array de origem. De seguida, dentro de um ciclo while onde o tamanho da deque é positivo, é incrementado os valores de visited e list_len, e, num ciclo for, são atualizados os valores e endereços de vertex->visited e vertex->previous.

3.3 Funções de deque

allocate ptr deque

Esta função aloca memória para uma deque de ponteiros, que inclui um array circular e alguns valores associados, tais como tamanhos e índices. Por fim, é retornado um ponteiro para a deque alocada.



deque put hi

A função deque_put_hi, que aceita como parâmetros de entrada uma deque e um ponteiro para um vértice, adiciona o ponteiro à deque e atualiza os valores associados.

deque get lo

Esta função aceita como parâmetro de entrada uma deque, remove o primeiro elemento desta, atualiza os valores associados e retorna o elemento removido.

4 Word ladders interessantes

4.1 Palayras com 4 letras

A maior word ladder encontrada ocorre entre as palavras "Kong" e "está":

- 1. Kong
- 2. King
- 3. Ping
- 4. Pina
- 5. tina
- 6. tino
- 7. tipo
- 8. aipo
- 9. arpo
- 10. arpe
- 11. arte
- 12. ante
- 13. ente
- 14. este
- 15. está

5 Verificação de memory leaks

Para verificar se existem memory leaks no programa criado, foi utilizado o Valgrind, um programa constituído por um conjunto de ferramentas para a deteção de erros de memória e de threading. Para o efeito, foi utilizado o Memcheck, que é uma ferramenta para deteção de erros de memória.

Obteve-se o seguinte resultado, para o programa solution_word_ladder.c, com o ficheiro wordlist-four-letters.txt como argumento:

```
==500745== Memcheck, a memory error detector
==500745== Copyright (C) 2002-2022, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==500745== Using Valgrind-3.19.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==500745== Command: ./solution_word_ladder wordlist-four-letters.txt
==500745==
Your wish is my command:
1 WORD (list the connected component WORD belongs to)
2 FROM TO (list the shortest path from FROM to TO)
```

```
3 WORD
               (list component info)
  4
               (list hash table info)
  5
               (list graph info)
  0
               (terminate)
> 0
==500745==
==500745== HEAP SUMMARY:
==500745==
             in use at exit: 0 bytes in 0 blocks
==500745==
             total heap usage: 27,700 allocs, 27,700 frees, 60,322,800 bytes
             allocated
==500745==
==500745== All heap blocks were freed -- no leaks are possible
==500745==
==500745== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

Assim, concluímos que não existem memory leaks no programa.



6 Análise do incremento da hash table

Por padrão, o tamanho inicial da hash table é 1000. No entanto, quando o número de entradas começa a ser significativo, começam a surgir colisões, o que implica uma perca da complexidade computacional O(1). Para evitar este problema, quando o rácio entre o tamanho da hash table e o número de colisões é superior a 5, o tamanho da hash table é incrementado, através da função hash_table_grow, que recebe como argumento a referida hash table.

Contudo, a escolha do fator de incremento deve ser ponderada, já que, se for muito pequeno, o número de colisões diminui pouco, e se for muito grande, existe demasiada memória alocada não utilizada, o que leva a um desperdício de recursos. É esta escolha que pretendemos analisar.

6.1 Explicação do código

Foi desenvolvida uma nova função hash_table_grow, num programa à parte, em que, após ser verificada a condição de incremento (rácio entre o tamanho da hash table e o número de colisões), é percorrido um ciclo for, onde são testados vários valores de j (fator de incremento).

```
if (hash_table->number_of_collisions > 0 && (hash_table->
   hash_table_size / hash_table->number_of_collisions) < 5)
{
   printf("\nFinding best j. Current hash_table_size is %u.\n",
   hash_table->hash_table_size);
   printf(" j | new size | memory | free m | colnum\n");
   for (j = 1.1; j < 3; j += 0.005)
   {</pre>
```

Dentro deste ciclo, e após inicializar algumas variáveis (p.e., a nova hash table temporária), surgem dois novos ciclos for.

No primeiro for, é percorrida a hash table inicial, onde, para cada node, é calculado o novo índice, através do resto da divisão entre o valor retornado da função crc32 e o tamanho da hash table. Após este cálculo, é verificada a existência de colisões no índice calculado anteriormente, e, caso existam, é incrementado o valor de colnum. Por fim, é associado o nó atual à nova hash table, na localização definida pelo índice.

```
for (i=0; i < hash_table->hash_table_size; i++)
{
   for (node = hash_table->heads[i]; node; node = next)
   {
     test_new_key = crc32(node->word) % test_new_size;
     next = node->next;
     if (test_new_table[test_new_key])
     {
        colnum++;
     }
     test_new_table[test_new_key] = node;
}
```

No segundo for, é percorrida a nova hash table, onde é verificado o número de entradas livres desta. Caso test_new_table[k] seja nulo, significa que a posição k da hash table está livre, e, portanto, é incrementado o valor de free_entries.

```
for (k=0; k < test_new_size; k++) {
  if (!test_new_table[k]) {
    free_entries++;
  }
}</pre>
```

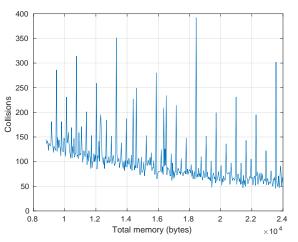
Por último, é impressa uma linha com os dados obtidos, nomeadamente o fator de incremento j, o novo tamanho da *hash table* test_new_size, a memória total ocupada test_new_size * sizeof(hash_table_node_t *), a memória ocupada por entradas livres free_entries * sizeof(hash_table_node_t *) e o número de colisões colnum.

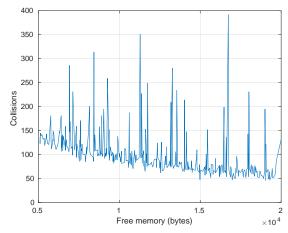
```
printf("%3.3f | %8u | %6lu | %6lu | %6u\n", j, test_new_size,
test_new_size * sizeof(hash_table_node_t *), free_entries * sizeof(
hash_table_node_t *), colnum);
```

6.2 Gráficos obtidos

Através do MATLAB, foi possível obter um conjunto de gráficos, que relacionam colisões com memória livre e memória total. O script, disponível na secção 7.3, obtém os dados através de um ficheiro de texto, que contém a tabela imprimida pelo programa de teste.

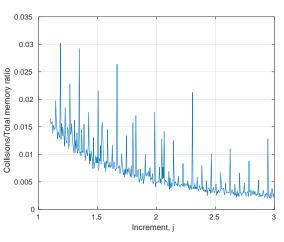
Os gráficos em questão incidem sobre o primeiro incremento, onde o tamanho atual da hash table é 1000.

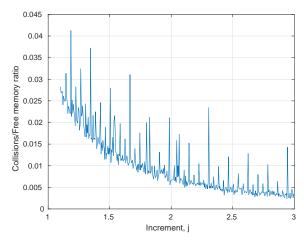




- (a) Número de colisões em função da memória total.
- (b) Número de colisões em função da memória

Figura 2: Número de colisões em função da memória.





(a) Rácio colisões/memória total.

(b) Rácio colisões/memória livre.

Figura 3: Rácio colisões/memória em função do incremento.

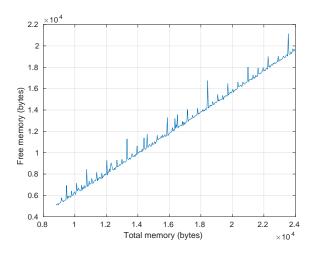


Figura 4: Memória livre em função da memória total.

6.3 Análise dos resultados

Em todos os gráficos, é possível observar irregularidades, associadas a uma maior ou menor quantidade de colisões. Isto deve-se ao facto de a hash function não ser perfeita e portanto, consoante o valor de j, o índice associado a cada node ser diferente.

No entanto, é possível observar que, em geral, o número de colisões diminui com o aumento de memória (ou seja, com incrementos maiores), tal como seria esperado. A relação entre o número de colisões e a memória livre segue a mesma tendência. Em ambos os gráficos, verifica-se uma tendência aproximadamente linear.

Quanto aos rácios colisões/memória em função do incremento, observa-se em ambos os gráficos uma curva descendente, do tipo $a \times x^b$, com -2 < b < -1. Por este motivo, verifica-se uma diferença mais acentuada no eixo das ordenadas para incrementos menores do que para incrementos maiores. Assim, considera-se que o melhor incremento é o que apresenta um valor de b mais próximo de 2, já que, a partir desse valor, o rácio tende a ser mais constante. Por outro lado, a similariedade entre rácios explica-se pelo facto de a relação entre a memória livre e a memória total ser aproximadamente linear, com um declive próximo de 1 (ver figura 4).

No que concerne à relação entre a memória livre e a memória total (ambas em bytes), apesar das irregularidades, é possível efetuar uma regressão linear, onde se obtém a equação y = 0.9583x - 3357.

Assim, uma vez que os gráficos não são completamente conclusivos quanto ao melhor fator de incremento, escolhemos utilizar o valor 2, já que este constitui um equilíbrio entre o número de colisões e a memória utilizada.

7 Código

7.1 solution word ladder.c

```
#include <stddef.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <assert.h>
#include <sys/param.h>
// \  \, {\tt static configuration}
11
#define _max_word_size_ 32
#define _hash_table_init_size_ 1000
// data structures (SUGGESTION --- you may do it in a different way)
typedef struct adjacency_node_s adjacency_node_t;
typedef struct hash_table_node_s hash_table_node_t;
struct ptr_deque_s
 void
          **circular_array;
 unsigned int hi;
 unsigned int lo;
 unsigned int size;
 unsigned int max_size;
 int full;
};
struct adjacency_node_s
                                // link to th enext adjacency list
 adjacency_node_t *next;
 hash_table_node_t *vertex;
                                 // the other vertex
};
struct hash_table_node_s
 // the hash table data
 // next hash table linked list node
                  // the vertex data
                                 // head of the linked list of
 adjacency_node_t *head;
  adjancency edges
                                 // visited status (while not in use
 int visited;
  , keep it at 0)
 hash_table_node_t *previous; // breadth-first search parent
                   // the union find data
```

```
hash_table_node_t *representative; // the representative of the
   connected component this vertex belongs to
 int number_of_vertices;
                                   // number of vertices of the
  conected component (only correct for the representative of each
   connected component)
 int number_of_edges;
                                   // number of edges of the conected
  component (only correct for the representative of each connected
   component)
 int component_diameter;
                              // only valid for the representative
  node
};
struct hash_table_s
 unsigned int hash_table_size;
                                        // the size of the hash table
 unsigned int largest_component_size; //size of the biggest component
    (passed on to breadh_first as max list size)
 unsigned int number_of_entries; // the number of entries in the
  hash table
 unsigned int number_of_collisions; // the total of entries inserted on
    an occupied index
 purposes only)
 unsigned int number_of_edge_nodes; // number of edges (for information
   purposes only)
 unsigned int number_of_components; // number of connected components
                                   // the heads of the linked lists
 hash_table_node_t **heads;
};
// allocation and deallocation of deque
static ptr_deque_t *allocate_ptr_deque(unsigned int max_size)
 ptr_deque_t *deque = (ptr_deque_t *)malloc(sizeof(ptr_deque_t));
 if(deque == NULL)
   fprintf(stderr, "allocate_ptr_deque: out of memory\n");
   exit(1);
 deque -> circular_array = (void **) malloc(sizeof(void *) * max_size);
 if (deque->circular_array == NULL)
   fprintf(stderr, "allocate_ptr_deque ->circular_array: out of memory\n"
   free(deque);
   exit(1);
 deque->max_size = max_size;
 deque -> size = 0;
 deque->full = 0;
 deque -> hi = 0;
 deque -> lo = 0;
 return deque;
}
```

```
static void free_ptr_deque(ptr_deque_t *deque)
  free(deque->circular_array);
  free (deque);
}
// deque methods
static void deque_put_hi(ptr_deque_t *deque, void *ptr)
  assert(deque->size < deque->max_size);
  deque -> circular_array[deque -> hi] = ptr;
  deque ->hi = (deque ->hi + 1) % deque ->max_size;
  deque ->size++;
}
static void *deque_get_lo(ptr_deque_t *deque)
  assert(deque->size > 0);
  void *ret = deque->circular_array[deque->lo];
  deque -> lo = (deque -> lo + 1) % deque -> max_size;
  deque -> size - -;
  return ret;
}
// allocation and deallocation of linked list nodes (done)
static adjacency_node_t *allocate_adjacency_node(void)
  adjacency_node_t *node;
  node = (adjacency_node_t *)malloc(sizeof(adjacency_node_t));
  if(node == NULL)
    fprintf(stderr, "allocate_adjacency_node: out of memory\n");
    exit(1);
  return node;
static void free_adjacency_node(adjacency_node_t *node)
  free(node);
static void free_adjacency_llist(adjacency_node_t *head)
  adjacency_node_t *next;
  for (; head; head = next)
    next = head->next;
    free_adjacency_node(head);
  }
}
```



```
static void free_hash_table_node(hash_table_node_t *node)
  free_adjacency_llist(node->head);
  free(node);
static hash_table_node_t *allocate_hash_table_node(void)
 hash_table_node_t *node;
 node = (hash_table_node_t *)malloc(sizeof(hash_table_node_t));
 if(node == NULL)
   fprintf(stderr, "allocate_hash_table_node: out of memory\n");
 }
 return node;
}
static void free_hash_llist(hash_table_node_t *head)
 hash_table_node_t *next;
 for (; head; head = next)
   next = head->next;
    free_hash_table_node(head);
 }
}
// hash table stuff (mostly to be done)
11
unsigned int crc32(const char *str)
 static unsigned int table [256];
 unsigned int crc;
 if(table[1] == 0u) // do we need to initialize the table[] array?
   unsigned int i,j;
   for(i = 0u; i < 256u; i++)
      for(table[i] = i,j = 0u;j < 8u;j++)
        if(table[i] & 1u)
          table[i] = (table[i] >> 1) ^ 0xAED00022u; // "magic" constant
        else
          table[i] >>= 1;
 crc = 0xAED02022u; // initial value (chosen arbitrarily)
 while(*str != '\0')
   crc = (crc >> 8) ^ table[crc & 0xFFu] ^ ((unsigned int)*str++ << 24)</pre>
 return crc;
}
```



```
static hash_table_t *hash_table_create(void)
 hash_table_t *hash_table;
 hash_table = (hash_table_t *)calloc(1, sizeof(hash_table_t));
 if(hash_table == NULL)
    fprintf(stderr, "create_hash_table: out of memory\n");
    exit(1);
 hash_table->heads = (hash_table_node_t **)calloc(
   _hash_table_init_size_, sizeof(hash_table_node_t *));
 hash_table->hash_table_size = _hash_table_init_size_;
  return hash_table;
}
static void hash_table_info(hash_table_t *hash_table)
 printf("Entries: %u\nCollisions: %u\nSize: %u\n",
      hash_table ->number_of_entries,
      hash_table ->number_of_collisions,
      hash_table->hash_table_size);
}
static void hash_table_grow(hash_table_t *hash_table)
 unsigned int
                  new_size;
  unsigned int
                  new_key;
  unsigned int
                  i;
 hash_table_node_t **new_table;
 hash_table_node_t *next;
 hash_table_node_t *node;
 // Determine size_inc based on collision count
 if (hash_table->number_of_collisions > 0 && (hash_table->
   hash_table_size / hash_table->number_of_collisions) < 5)</pre>
   new_size = hash_table->hash_table_size * 2;
   new_table = (hash_table_node_t **)calloc(new_size, sizeof(
   hash_table_node_t *));
   if (!new_table)
      fprintf(stderr, "hash_table_grow: out of memory\n");
      exit(1);
    hash_table->number_of_collisions = Ou;
    for (i=0; i < hash_table->hash_table_size; i++)
      for (node = hash_table->heads[i]; node; node = next)
        new_key = crc32(node->word) % new_size;
        next = node->next;
        node->next = new_table[new_key];
        if (node->next)
          hash_table ->number_of_collisions++;
        new_table[new_key] = node;
    free(hash_table->heads);
    hash_table->heads = new_table;
    hash_table->hash_table_size = new_size;
```



```
}
}
static void hash_table_free(hash_table_t *hash_table)
 for (unsigned int i = 0; i < hash_table->hash_table_size; i++)
    if (hash_table->heads[i])
      free_hash_llist(hash_table->heads[i]);
 free(hash_table->heads);
  free(hash_table);
static hash_table_node_t *create_word_node(const char *word)
 hash_table_node_t *node = allocate_hash_table_node();
 node -> representative = node;
 node -> visited = -1;
 node->number_of_vertices = 1;
 node ->number_of_edges = 0;
 node ->previous = NULL;
 node ->next = NULL;
 node->head = NULL;
 strcpy(node->word, word);
 return node;
}
static hash_table_node_t *find_word(hash_table_t *hash_table,const char
   *word, int insert_if_not_found)
 hash_table_node_t *node;
 unsigned int i;
  i = crc32(word) % hash_table->hash_table_size;
 node = hash_table->heads[i];
  while (node)
    if (strcmp(node->word, word) == 0)
      return node;
   node = node->next;
 }
 if (insert_if_not_found)
   node = create_word_node(word);
    if (hash_table->heads[i])
      hash_table ->number_of_collisions++;
    node->next = hash_table->heads[i];
    hash_table->heads[i] = node;
    hash_table ->number_of_components++;
    hash_table ->number_of_entries++;
    hash_table_grow(hash_table);
 return node;
}
// add edges to the word ladder graph (mostly do be done)
11
```



```
static hash_table_node_t *find_representative(hash_table_node_t *node)
 hash_table_node_t *representative, *next_node;
 for(representative = node; representative != representative ->
  representative; representative = representative -> representative);
 for(next_node = node; next_node != representative; next_node = node)
   node = next_node->representative;
   next_node -> representative = representative;
 return representative;
}
static void insert_edge(hash_table_t *hash_table, hash_table_node_t *
  from, hash_table_node_t *to)
 adjacency_node_t *link;
 link = allocate_adjacency_node();
 link->vertex = to;
 link->next = from->head;
 from->head = link:
 hash_table ->number_of_edge_nodes++;
}
static void add_edge(hash_table_t *hash_table,hash_table_node_t *from,
  const char *word)
 hash_table_node_t *to,*from_representative,*to_representative;
 adjacency_node_t *link;
 to = find_word(hash_table,word,0);
  if (!to)
    return:
  for (link = from->head; link && link->vertex != to; link = link->next)
  if (link)
   return:
  for (link = to->head; link && link->vertex != from; link = link->next)
  if (link)
   return;
 hash_table ->number_of_edges++;
  insert_edge(hash_table, from, to);
  insert_edge(hash_table, to, from);
  from_representative = find_representative(from);
  to_representative = find_representative(to);
 from_representative -> number_of_edges++;
 if (from_representative != to_representative)
   unsigned int vert_sum = from_representative->number_of_vertices +
   to_representative ->number_of_vertices;
```



```
unsigned int edge_sum = from_representative->number_of_edges +
   to_representative ->number_of_edges;
   int
                cond = to_representative->number_of_vertices >
   from_representative ->number_of_vertices;
   hash_table_node_t *new_rep = cond ? from_representative :
   to_representative;
   new_rep ->number_of_vertices = vert_sum;
   new_rep ->number_of_edges = edge_sum;
    (cond ? to_representative : from_representative) -> representative =
   new_rep;
   hash_table->number_of_components--;
    if (vert_sum > hash_table->largest_component_size)
      hash_table->largest_component_size = vert_sum;
 }
}
// generates a list of similar words and calls the function add_edge for
    each one (done)
// man utf8 for details on the uft8 encoding
11
static void break_utf8_string(const char *word,int *
   individual_characters)
 int byte0,byte1;
  while (*word != '\0')
    byte0 = (int)(*(word++)) & 0xFF;
    if(byte0 < 0x80)
      *(individual_characters++) = byte0; // plain ASCII character
    else
      byte1 = (int)(*(word++)) & 0xFF;
      if((byte0 & 0b11100000) != 0b11000000 || (byte1 & 0b11000000) != 0
   b10000000)
      {
        fprintf(stderr,"break_utf8_string: unexpected UFT-8 character\n"
   );
        exit(1);
      *(individual_characters++) = ((byte0 & 0b00011111) << 6) | (byte1
   & 0b00111111); // utf8 -> unicode
   }
  *individual_characters = 0; // mark the end!
static void make_utf8_string(const int *individual_characters,char word[
   _max_word_size_])
  int code;
  while(*individual_characters != 0)
  {
```

```
code = *(individual_characters++);
    if(code < 0x80)
      *(word++) = (char)code;
    else if(code < (1 << 11))</pre>
    { // unicode -> utf8
      *(word++) = 0b11000000 | (code >> 6);
      *(word++) = 0b100000000 | (code & 0b001111111);
    }
    else
    {
      fprintf(stderr, "make_utf8_string: unexpected UFT-8 character\n");
      exit(1);
    }
 }
  *word = ' \setminus 0'; // mark the end
}
static void similar_words(hash_table_t *hash_table,hash_table_node_t *
   from)
  static const int valid_characters[] =
  { // unicode!
   0x2D,
    0x41,0x42,0x43,0x44,0x45,0x46,0x47,0x48,0x49,0x44,0x48,0x40,0x40,0x40,
           // A B C D E F G H I J K L M
    0x4E, 0x4F, 0x50, 0x51, 0x52, 0x53, 0x54, 0x55, 0x56, 0x57, 0x58, 0x59, 0x5A
           // NOPQRSTUVWXYZ
    0x61,0x62,0x63,0x64,0x65,0x66,0x67,0x68,0x69,0x6A,0x6B,0x6C,0x6D,
           // abcdefghijklm
    0x6E, 0x6F, 0x70, 0x71, 0x72, 0x73, 0x74, 0x75, 0x76, 0x77, 0x78, 0x79, 0x7A
           // nopqrstuvwxyz
    0xC1,0xC2,0xC9,0xCD,0xD3,0xDA,
           // Á Â É Í Ó Ú
    0xE0,0xE1,0xE2,0xE3,0xE7,0xE8,0xE9,0xEA,0xED,0xEE,0xF3,0xF4,0xF5,0
   xFA,0xFC, // à á â ã ç è é ê í î ó ô õ ú ü
 };
  int i,j,k,individual_characters[_max_word_size_];
  char new_word[2 * _max_word_size_];
  break_utf8_string(from->word,individual_characters);
  for(i = 0; individual_characters[i] != 0; i++)
   k = individual_characters[i];
    for(j = 0; valid_characters[j] != 0; j++)
      individual_characters[i] = valid_characters[j];
      make_utf8_string(individual_characters,new_word);
      // avoid duplicate cases
      if(strcmp(new_word,from->word) > 0)
        add_edge(hash_table,from,new_word);
    }
    individual_characters[i] = k;
  }
}
```



```
// breadth-first search (to be done)
11
// returns the number of vertices visited; if the last one is goal,
   following the previous links gives the shortest path between goal and
    origin
//
static unsigned int breadh_first_search(unsigned int
   maximum_number_of_vertices, hash_table_node_t **list_of_vertices,
   hash_table_node_t *origin,hash_table_node_t *goal)
 unsigned int
                  list_len;
 hash_table_node_t *node;
 adjacency_node_t *link;
                  *deque;
 ptr_deque_t
  deque = allocate_ptr_deque(maximum_number_of_vertices);
  list_len = 0;
  deque_put_hi(deque, origin);
  while (deque->size > 0)
   node = deque_get_lo(deque);
   node - > visited ++;
    if (list_of_vertices)
      list_of_vertices[list_len] = node;
    list_len++;
    if (node == goal)
      break;
    for(link = node->head; link && list_len < maximum_number_of_vertices</pre>
   ; link = link->next)
      if (link->vertex->visited == -1)
        link->vertex->visited = node->visited;
        link->vertex->previous = node;
        deque_put_hi(deque, link->vertex);
      else if ((node->visited + 1) < link->vertex->visited)
        link->vertex->visited = node->visited + 1;
        link->vertex->previous = node;
      }
   }
 }
 free_ptr_deque(deque);
 if (goal && goal != node)
    return 0;
  return list_len;
}
// list all vertices belonging to a connected component (complete this)
11
static void mark_all_vertices(hash_table_t *hash_table)
```



```
hash_table_node_t *node;
  for(unsigned int i = 0;i < hash_table->hash_table_size;i++)
    for(node = hash_table->heads[i]; node != NULL; node = node->next)
      node -> visited = -1;
}
static void list_connected_component(hash_table_t *hash_table,const char
    *word)
 hash_table_node_t *origin, *rep;
 hash_table_node_t **list;
 unsigned int
                 list_len;
  origin = find_word(hash_table, word, 0);
 if (!origin)
   printf("\nWord not found: %s\n", word);
   return;
 mark_all_vertices(hash_table);
 rep = find_representative(origin);
 list = malloc(rep->number_of_vertices * sizeof(hash_table_node_t *));
 list_len = breadh_first_search(rep->number_of_vertices, list, origin,
   NULL);
 for (unsigned int i=0; i < list_len; i++)</pre>
    printf("%s\n", list[i]->word);
  free(list);
}
// compute the diameter of a connected component (optional)
11
static int largest_diameter;
static hash_table_node_t **largest_diameter_example;
static int connected_component_diameter(hash_table_node_t *node)
              diameter;
                j, i, comp_len, search_len;
 unsigned int
 hash_table_node_t **comp_nodes, **node_list, *chain_start, *chain_end;
  diameter = 0;
  chain_start = chain_end = NULL;
 comp_nodes = calloc(node->representative->number_of_vertices, sizeof(
  hash_table_node_t *));
  comp_len = breadh_first_search(node->representative->
   number_of_vertices, comp_nodes, node, NULL);
  for (i = 0; i < comp_len; i++)</pre>
    for (j = 0; j < comp_len; j++)
      comp_nodes[j]->visited = -1;
    node_list = calloc(node->representative->number_of_vertices, sizeof(
   hash_table_node_t *));
```



```
search_len = breadh_first_search(node->representative->
   number_of_vertices, node_list, comp_nodes[i], NULL);
   for (j = 0; j < search_len; j++)</pre>
      if (node_list[j]->visited >= diameter)
        diameter = node_list[j]->visited;
        chain_start = comp_nodes[i];
        chain_end = node_list[j];
   free(node_list);
 }
 if (diameter > largest_diameter)
   largest_diameter = diameter;
   if (largest_diameter_example)
     free(largest_diameter_example);
   largest_diameter_example = calloc(diameter, sizeof(hash_table_node_t
   *));
   i = diameter;
   for (node = chain_end; node != chain_start; node = node->previous)
      largest_diameter_example[--i] = node;
 free(comp_nodes);
 return diameter;
// find the shortest path from a given word to another given word (to be
    done)
//
static void path_finder(hash_table_t *hash_table,const char *from_word,
  const char *to_word)
 hash_table_node_t *from, *to;
 size_t
                i, list_len;
 // switch from with to in order to print path in correct order
 from = find_word(hash_table, from_word, 0);
 to = find_word(hash_table, to_word, 0);
 if (!from)
   fprintf(stderr, "\nWord not found: %s\n", from_word);
   return ;
 }
 if (!to)
   fprintf(stderr, "\nWord not found: %s\n", to_word);
   return ;
 mark_all_vertices(hash_table);
 list_len = breadh_first_search(find_representative(to)->
  number_of_vertices, NULL, to, from);
 if (list_len == 0)
   fprintf(stderr, "Words are not connected\n");
```



```
else
  {
    i = 0;
    for(; from && from != to; from = from->previous)
      printf(" [%zu] %s\n", i++, from->word);
    printf(" [%zu] %s\n", i++, from->word);
  }
}
static void component_info(hash_table_t *hash_table, char *word)
 hash_table_node_t *origin, *rep;
 origin = find_word(hash_table, word, 0);
 if (!origin)
   return (void)fprintf(stderr, "\nWord not found.\n");
 rep = find_representative(origin);
 printf("\nRepresentative: %s\nVertices: %u\nEdges: %u\nDiameter: %u\n"
      rep->word,
      rep->number_of_vertices,
      rep->number_of_edges,
      rep -> component_diameter);
}
// some graph information (optional)
static void graph_info(hash_table_t *hash_table)
 printf("\nNodes: %u\nEdges: %u\nEdge nodes: %u\nComponents: %u\
   nLargest Component: %u\n",
      hash_table ->number_of_entries,
      hash_table -> number_of_edges,
      hash_table->number_of_edge_nodes,
      hash_table -> number_of_components,
      hash_table -> largest_component_size);
}
// main program
11
int main(int argc, char **argv)
 char word[100], from[100], to[100];
 hash_table_t *hash_table;
 hash_table_node_t *node, *rep;
 unsigned int i;
 int command;
 FILE *fp;
 largest_diameter_example = NULL;
  largest_diameter = 0;
  // initialize hash table
```



```
hash_table = hash_table_create();
// read words
fp = fopen((argc < 2) ? "wordlist-big-latest.txt" : argv[1], "rb");</pre>
if(fp == NULL)
  fprintf(stderr, "main: unable to open the words file\n");
  exit(1);
while (fscanf(fp, "\%99s", word) == 1)
  (void)find_word(hash_table,word,1);
fclose(fp);
// find all similar words
for(i = Ou;i < hash_table->hash_table_size;i++)
  for(node = hash_table->heads[i];node != NULL;node = node->next)
    similar_words(hash_table, node);
for(i =0u;i < hash_table ->hash_table_size;i++)
  for(node = hash_table->heads[i]; node != NULL; node = node->next)
    if (node->visited == -1)
      rep = find_representative(node);
      rep->component_diameter = connected_component_diameter(node);
    }
  }
printf("Largest diameter: %d, from component: %s\n", largest_diameter,
  find_representative(largest_diameter_example[0])->word);
printf("Largest word chain:\n");
for(i=0; i < (unsigned int)largest_diameter; i++)</pre>
 printf(" [%d] %s\n", i, largest_diameter_example[i]->word);
// ask what to do
for(;;)
  fprintf(stderr,"\nYour wish is my command:\n");
  fprintf(stderr," 1 WORD
                              (list the connected component WORD
 belongs to)\n");
 fprintf(stderr," 2 FROM TO (list the shortest path from FROM to
 TO) \n");
 fprintf(stderr," 3 WORD
                                 (list component info)\n");
 fprintf(stderr," 4
                                 (list hash table info)\n");
 fprintf(stderr," 5
                                 (list graph info)\n");
  fprintf(stderr," 0
                                 (terminate)\n");
  fprintf(stderr,"> ");
  if(scanf("%99s",word) != 1)
    break;
  command = atoi(word);
  if(command == 1)
    if(scanf("%99s",word) != 1)
      break:
    list_connected_component(hash_table,word);
  else if(command == 2)
    if(scanf("%99s",from) != 1)
    if(scanf("%99s",to) != 1)
      break:
    path_finder(hash_table,from,to);
```



```
}
    else if(command == 3)
      if(scanf("%99s",word) != 1)
      component_info(hash_table, word);
    else if(command == 4)
      hash_table_info(hash_table);
    else if(command == 5)
      graph_info(hash_table);
    else if(command == 0)
      break;
  }
  // clean up
  hash_table_free(hash_table);
  if (largest_diameter_example)
    free(largest_diameter_example);
  return 0;
}
```



7.2 Função hash table grow que testa o melhor incremento

```
static void hash_table_grow(hash_table_t *hash_table)
 unsigned int
                 i;
  double
               j;
 unsigned int
                 k;
  unsigned int
                 test_new_size;
  unsigned int
                 test_new_key;
 hash_table_node_t *next;
 hash_table_node_t *node;
 hash_table_node_t **test_new_table;
  unsigned int
                colnum;
 unsigned int
                 free_entries;
  if (hash_table->number_of_collisions > 0 && (hash_table->
  hash_table_size / hash_table->number_of_collisions) < 5)</pre>
   printf("\nFinding best j. Current hash_table_size is %u.\n",
   hash_table->hash_table_size);
   for (j = 1.1; j < 3; j += 0.005)
      colnum = Ou;
     free_entries = Ou;
     test_new_size = (double)hash_table ->hash_table_size * j;
      test_new_table = (hash_table_node_t **) calloc(test_new_size,
   sizeof(hash_table_node_t *));
      for (i=0; i < hash_table->hash_table_size; i++)
       for (node = hash_table->heads[i]; node; node = next)
         test_new_key = crc32(node->word) % test_new_size;
         next = node->next;
         if (test_new_table[test_new_key])
         {
           colnum++;
         test_new_table[test_new_key] = node;
       }
      }
      for (k=0; k < test_new_size; k++) {</pre>
       if (!test_new_table[k]) {
         free_entries++;
       }
      }
      printf("3.3f | 8u | 6lu | 6lu | 6un", j, test_new_size,
   test_new_size * sizeof(hash_table_node_t *), free_entries * sizeof(
   hash_table_node_t *), colnum);
   }
  }
}
```

7.3 Script MATLAB que gera os gráficos para análise da hash table grow

```
% Get data from file
table = load("first.txt");
j = table(:,1);
new_size = table(:,2);
memory = table(:,3);
free_memory = table(:,4);
collisions = table(:,5);
% Sort free_memory & collisions arrays, based on free_memory
[free_memory_sorted, sortIdx] = sort(free_memory, 'ascend');
collisions_sorted = collisions(sortIdx);
% Get ratios
ratio_col_mem = collisions./memory;
ratio_col_free = collisions./free_memory;
% Plots
figure(1)
plot(memory,collisions)
xlabel('Total memory (bytes)')
ylabel('Collisions')
grid on
figure(2)
plot(free_memory_sorted, collisions_sorted)
xlabel('Free memory (bytes)')
ylabel('Collisions')
grid on
xlim([5000 20000])
figure(3)
plot(j,ratio_col_mem)
xlabel('Increment, j')
ylabel('Collisions/Total memory ratio')
grid on
figure (4)
plot(j,ratio_col_free)
xlabel('Increment, j')
ylabel('Collisions/Free memory ratio')
grid on
figure (5)
plot(memory,free_memory)
xlabel('Total memory (bytes)')
ylabel('Free memory (bytes)')
grid on
```