Estruturas de Dados Hashing

Aula 14

Prof. Felipe A. Louza



Roteiro

- Introdução
- 2 Função de hashing
- 3 Hashing com encadeamento
- 4 Hashing com endereçamento aberto
- Referências

Roteiro

- Introdução
- 2 Função de hashing
- Hashing com encadeamento
- 4 Hashing com endereçamento aberto
- 6 Referências

Introdução

Suponha que queremos <u>saber</u> o **número de ocorrências** de cada palavra em uma biblioteca



- no idioma, há cerca de milhares de palavras (≈ 200.000)
- no total, podemos ter milhões de ocorrências!

"dia": 6 ocorrências
"escola": 13 ocorrências
"gratuito": 1 ocorrência
"ilha": 8 ocorrências
"jeito": 5 ocorrências
"lata": 2 ocorrências

"dia": 6 ocorrências
"escola": 13 ocorrências
"gratuito": 1 ocorrência
"ilha": 8 ocorrências
"jeito": 5 ocorrências
"lata": 2 ocorrências

Queremos acessar uma palavra como se fosse um vetor:

ocorrencias["ilha"] = 8

"dia": 6 ocorrências
"escola": 13 ocorrências
"gratuito": 1 ocorrência
"ilha": 8 ocorrências
"jeito": 5 ocorrências
"lata": 2 ocorrências

Queremos acessar uma palavra como se fosse um vetor:

ocorrencias["ilha"] = 8

```
"dia": 6 ocorrências
"escola": 13 ocorrências
"gratuito": 1 ocorrência
"ilha": 8 ocorrências
"jeito": 5 ocorrências
"lata": 2 ocorrências
```

Queremos acessar uma palavra como se fosse um vetor:

```
ocorrencias["ilha"] = 8
```

Primeiras opções:

• Vetor - $\frac{acesso}{escrita}$ em O(n)

```
"dia": 6 ocorrências
"escola": 13 ocorrências
"gratuito": 1 ocorrência
"ilha": 8 ocorrências
"jeito": 5 ocorrências
"lata": 2 ocorrências
```

Queremos acessar uma palavra como se fosse um vetor:

```
ocorrencias["ilha"] = 8
```

- Vetor $\frac{acesso/escrita}{em O(n)}$
 - <u>inserir</u> uma nova palavra leva O(1)

```
"dia": 6 ocorrências
"escola": 13 ocorrências
"gratuito": 1 ocorrência
"ilha": 8 ocorrências
"jeito": 5 ocorrências
"lata": 2 ocorrências
```

Queremos acessar uma palavra como se fosse um vetor:

```
ocorrencias["ilha"] = 8
```

- Vetor acesso/escrita em O(n)
 inserir uma nova palavra leva O(1)
- Vetor ordenado $\frac{acesso/escrita}{acesso/escrita}$ em $O(\lg n)$

```
"dia": 6 ocorrências
"escola": 13 ocorrências
"gratuito": 1 ocorrência
"ilha": 8 ocorrências
"jeito": 5 ocorrências
"lata": 2 ocorrências
```

Queremos acessar uma palavra como se fosse um vetor:

```
ocorrencias["ilha"] = 8
```

- Vetor acesso/escrita em O(n)
 - <u>inserir</u> uma nova palavra leva O(1)
- Vetor ordenado acesso/escrita em $O(\lg n)$
 - <u>inserir</u> uma nova palavra leva O(n)

```
"dia": 6 ocorrências
"escola": 13 ocorrências
"gratuito": 1 ocorrência
"ilha": 8 ocorrências
"jeito": 5 ocorrências
"lata": 2 ocorrências
```

Queremos acessar uma palavra como se fosse um vetor:

```
ocorrencias["ilha"] = 8
```

- Vetor acesso/escrita em O(n)
 - <u>inserir</u> uma nova palavra leva O(1)
- Vetor ordenado acesso/escrita em $O(\lg n)$
 - <u>inserir</u> uma nova palavra leva O(n)
- ABB balanceada $\frac{acesso}{escrita}$ e $\frac{inserção}{em}$ em $O(\lg n)$

```
"dia": 6 ocorrências
"escola": 13 ocorrências
"gratuito": 1 ocorrência
"ilha": 8 ocorrências
"jeito": 5 ocorrências
"lata": 2 ocorrências
```

Queremos acessar uma palavra como se fosse um vetor:

```
ocorrencias["ilha"] = 8
```

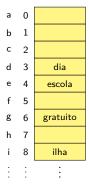
Primeiras opções:

- Vetor $\frac{acesso/escrita}{escrita}$ em O(n)
 - <u>inserir</u> uma nova palavra leva $\mathrm{O}(1)$
- Vetor ordenado acesso/escrita em $O(\lg n)$
 - inserir uma nova palavra leva O(n)
- ABB balanceada acesso/escrita e <u>inserção</u> em $O(\lg n)$

Conseguimos fazer em O(1)?

Caso fácil

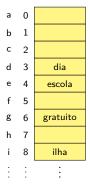
Se tivéssemos apenas uma palavra começando com cada letra seria fácil



Caso fácil

Se tivéssemos apenas uma palavra começando com cada letra seria fácil

• bastaria ter um vetor de 26 posições

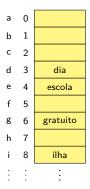


6

Caso fácil

Se tivéssemos apenas uma palavra começando com cada letra seria fácil

- bastaria ter um vetor de 26 posições
- acesso/escrita e inserção em O(1)







<u>Ideia:</u>



Ideia:

• uma lista ligada para cada letra



Ideia:

- uma lista ligada para cada letra
- guardamos os ponteiros para as listas em um vetor





Inserindo "bala":



Inserindo "bala":

• descobrimos a posição pela primeira letra



Inserindo "bala":

- descobrimos a posição pela primeira letra
- atualizamos o vetor para apontar para o nó de "bala"



Inserindo "bala":

- descobrimos a posição pela primeira letra
- atualizamos o vetor para apontar para o nó de "bala"





Inserindo "bela":



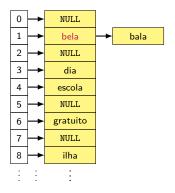
Inserindo "bela":

descobrimos a posição pela primeira letra



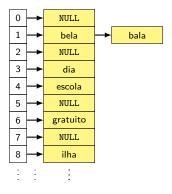
Inserindo "bela":

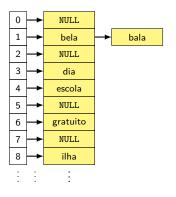
- descobrimos a posição pela primeira letra
- temos uma colisão com "bala"



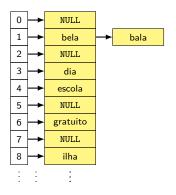
Inserindo "bela":

- descobrimos a posição pela primeira letra
- temos uma colisão com "bala"
- inserimos no começo da lista da letra b



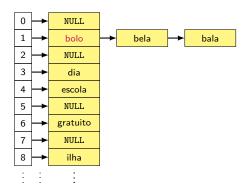


Após a inserção de várias palavras começando com b:



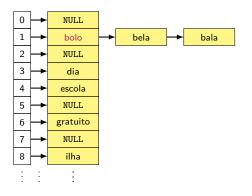
Após a inserção de várias palavras começando com b:

• inserimos "bolo",



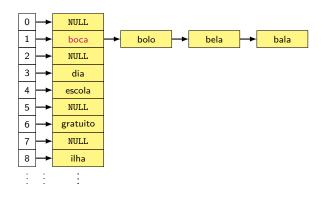
Após a inserção de várias palavras começando com b:

• inserimos "bolo",



Após a inserção de várias palavras começando com b:

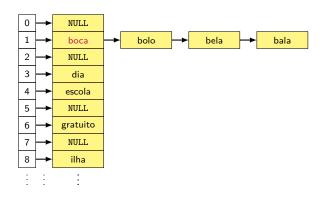
• inserimos "bolo", "boca",



Após a inserção de várias palavras começando com b:

• inserimos "bolo", "boca",

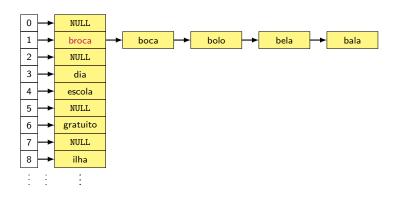
Palavras que começam com a mesma letra



Após a inserção de várias palavras começando com b:

• inserimos "bolo", "boca", "broca"

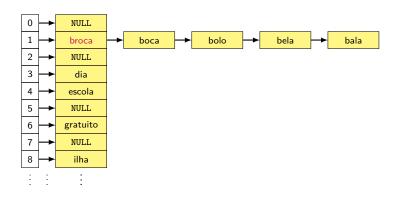
Palavras que começam com a mesma letra



Após a inserção de várias palavras começando com b:

• inserimos "bolo", "boca", "broca"

Palavras que começam com a mesma letra



Após a inserção de várias palavras começando com b:

- inserimos "bolo", "boca", "broca"
- a tabela ficou degenerada em lista



boca

bolo

bela

bala

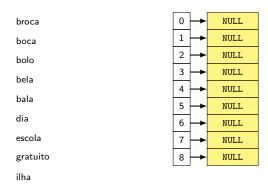
dia

escola

gratuito

ilha

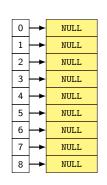
0	-	NULL
1	-	NULL
2	-	NULL
3	-	NULL
4	-	NULL
5	-	NULL
6	-	NULL
7	-	NULL
8		NULL



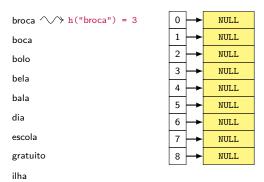
Corrigindo:

• vamos tentar espalhar melhor

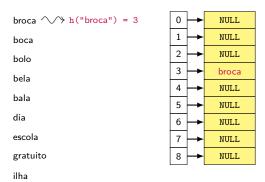




- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um <u>hash</u> da chave (palavra)



- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um <u>hash</u> da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)



- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um <u>hash</u> da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)

```
broca \wedge \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                      NULL
                                          0
                                          1
                                                      NULL
hoca \land \land h("boca") = 0
                                          2
                                                      NULL
holo
                                          3
                                                     broca
bela
                                          4
                                                     NULL
hala
                                          5
                                                     NULL
dia
                                          6
                                                     NULL
escola
                                          7
                                                     NULL
gratuito
                                          8
                                                      NULL
ilha
```

- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um <u>hash</u> da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)

```
broca \wedge \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                          0
                                                      boca
                                          1
                                                      NULL
hoca \land \land h("boca") = 0
                                          2
                                                      NULL
holo
                                          3
                                                     broca
bela
                                          4
                                                     NULL
hala
                                          5
                                                     NULL
dia
                                          6
                                                     NULL
escola
                                          7
                                                     NULL
gratuito
                                          8
                                                      NULL
ilha
```

- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um <u>hash</u> da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)

```
broca \rightarrow h("broca") = 3

boca \rightarrow h("bolo") = 0

bolo \rightarrow h("bolo") = 5

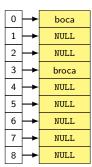
bela

bala

dia

escola

gratuito
```

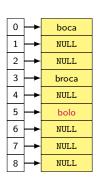


Corrigindo:

ilha

- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)

```
broca \rightarrow h("broca") = 3
boca \rightarrow h("boca") = 0
bolo \rightarrow h("bolo") = 5
bela
bala
dia
escola
gratuito
```

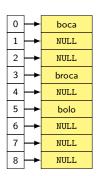


Corrigindo:

ilha

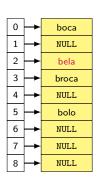
- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um <u>hash</u> da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)

```
broca \rightarrow h("broca") = 3
boca \rightarrow h("boca") = 0
bolo \rightarrow h("bolo") = 5
bela \rightarrow h("bela") = 2
bala
dia
escola
gratuito
ilha
```



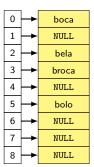
- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um <u>hash</u> da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)

```
broca \rightarrow h("broca") = 3
boca \rightarrow h("boca") = 0
bolo \rightarrow h("bolo") = 5
bela \rightarrow h("bela") = 2
bala
dia
escola
gratuito
ilha
```

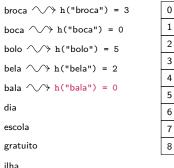


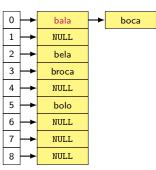
- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)

```
broca \rightarrow h("broca") = 3
boca \rightarrow h("boca") = 0
bolo \rightarrow h("bolo") = 5
bela \rightarrow h("bela") = 2
bala \rightarrow h("bala") = 0
dia
escola
gratuito
ilha
```

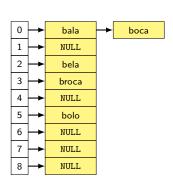


- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)

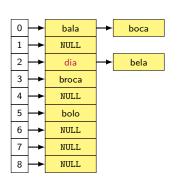




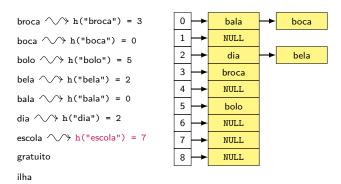
- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)



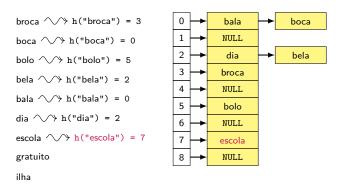
- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)



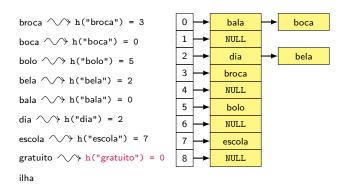
- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)



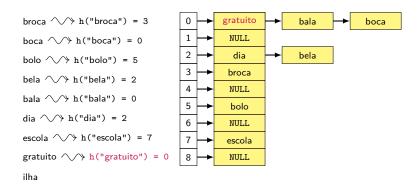
- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)



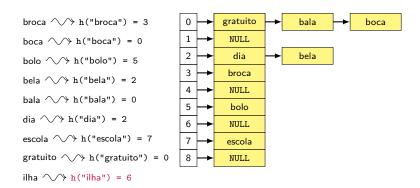
- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)



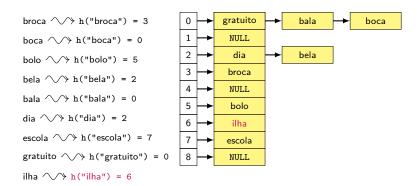
- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)



- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)



- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um <u>hash</u> da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)



- vamos tentar espalhar melhor
- usamos um hash da chave (palavra)
- vamos associar a chave a um número inteiro (entre 0 e 8)

Roteiro

- Introdução
- 2 Função de hashing
- Hashing com encadeamento
- 4 Hashing com endereçamento aberto
- 6 Referências

Tabela de Espalhamento

Uma função de hashing h associa

- um elemento de um conjunto de chaves \mathbb{C} (números, strings, etc.)
- a um número natural de tamanho conhecido

$$h: \mathbb{C} \to \mathbb{N}$$

Tabela de Espalhamento

Uma função de hashing h associa

- um elemento de um conjunto de chaves $\mathbb C$ (números, strings, etc.)
- a um número natural de tamanho conhecido

$$h:\mathbb{C}\to\mathbb{N}$$

Uma <u>tabela de espalhamento</u> (*Hash table*) é uma estrutura de dados dinâmica em que:

- os dados são acessado por meio de um vetor de tamanho M
- a posição do vetor é calculada por uma função de hashing

Restrições

- estimativa do tamanho do conjunto de dados deve ser conhecida
- bits da chave devem estar disponíveis

Restrições

- estimativa do tamanho do conjunto de dados deve ser conhecida
- bits da chave devem estar disponíveis

Tempo das operações **depende** principalmente da <u>função de hashing</u> escolhida:

Restrições

- estimativa do tamanho do conjunto de dados deve ser conhecida
- bits da chave devem estar disponíveis

Tempo das operações depende principalmente da função de hashing escolhida:

- chaves bem espalhadas: tempo "quase" O(1)
 - se temos n itens
 - uma tabela de tamanho M
 - tempo de acesso é o **tempo de calcular** h(chave) + O(n/M)

Restrições

- estimativa do tamanho do conjunto de dados deve ser conhecida
- bits da chave devem estar disponíveis

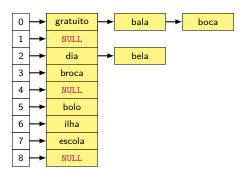
Tempo das operações depende principalmente da função de hashing escolhida:

- chaves bem espalhadas: tempo "quase" O(1)
 - se temos n itens
 - uma tabela de tamanho M
 - tempo de acesso é o **tempo de calcular** h(chave) + O(n/M)
- ② chaves muito agrupadas: pior caso de tempo O(n)
 - vira uma lista ligada com todos os elementos

Obtendo funções de hashing

Uma boa função de hashing deve **espalhar bem**:

- A probabilidade de uma chave ter um hash específico é $\approx 1/M$
- Ou seja, esperamos que cada lista tenha n/M elementos



Método da divisão:

• obtemos o resto da divisão pelo tamanho M do hashing

$$h(x) = x \mod M$$

Método da divisão:

obtemos o resto da divisão pelo tamanho M do hashing

$$h(x) = x \mod M$$

Exemplos com M = 97:

$$h(212) = 212 \mod 97 = 18$$

$$h(618) = 618 \mod 97 = 36$$

$$h(302) = 302 \mod 97 = 11$$

Método da divisão:

obtemos o resto da divisão pelo tamanho M do hashing

$$h(x) = x \mod M$$

Exemplos com M = 97:

$$h(212) = 212 \mod 97 = 18$$

 $h(618) = 618 \mod 97 = 36$
 $h(302) = 302 \mod 97 = 11$

Escolhendo M:

- Escolher M como 2^k não é uma boa ideia
 - considera apenas os k bits menos significativos, ex. M=16

Método da divisão:

obtemos o resto da divisão pelo tamanho M do hashing

$$h(x) = x \mod M$$

Exemplos com M = 97:

$$h(212) = 212 \mod 97 = 18$$

 $h(618) = 618 \mod 97 = 36$
 $h(302) = 302 \mod 97 = 11$

Escolhendo M:

- Escolher M como 2^k não é uma boa ideia
 - considera apenas os k bits menos significativos, ex. M=16
- Em geral, escolhemos M como um número primo longe de uma potência de 2

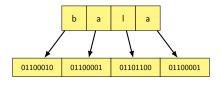
16

key	hash (M = 100)	hash (M = 97)
212	12	18
618	18	36
302	2	11
940	40	67
702	2	23
704	4	25
612	12	30
606	6	24
772	72	93
510	10	25
423	23	35
650	50	68
317	17	26
907	7	34
507	7	22
304	4	13
714	14	35
857	57	81
801	1	25
900	0	27
413	13	25
701	1	22
418	18	30
601	1	19

Modular hashing

Como podemos obter <u>um número</u> x que representa a chave "bala"?

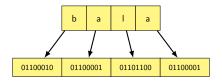
• Vamos considerar que "bala" é um "número" em base b = 256



$$x = \text{'b'} \cdot 256^3 + \text{'a'} \cdot 256^2 + \text{'l'} \cdot 256^1 + \text{'a'} \cdot 256^0$$

Como podemos obter <u>um número</u> x que representa a chave "bala"?

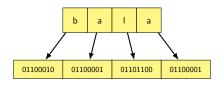
• Vamos considerar que "bala" é um "número" em base b = 256



$$x = 'b' \cdot 256^3 + 'a' \cdot 256^2 + '1' \cdot 256^1 + 'a' \cdot 256^0 = 1650551905$$

Como podemos obter <u>um número</u> x que representa a chave "bala"?

• Vamos considerar que "bala" é um "número" em base b = 256

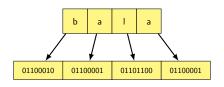


$$x = \text{`b'} \cdot 256^3 + \text{`a'} \cdot 256^2 + \text{`1'} \cdot 256^1 + \text{`a'} \cdot 256^0 = 1650551905$$

Mas x poderia ser muito grande e estourar um int...

Como podemos obter <u>um número</u> x que representa a chave "bala"?

• Vamos considerar que "bala" é um "número" em base b = 256



$$x = \text{`b'} \cdot 256^3 + \text{`a'} \cdot 256^2 + \text{`l'} \cdot 256^1 + \text{`a'} \cdot 256^0 = 1650551905$$

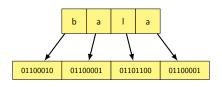
Mas x poderia ser muito grande e estourar um int...

Podemos reescrever x como (Método de Horner)

$$x = ((('b') \cdot 256 + 'a') \cdot 256 + '1') \cdot 256 + 'a'$$

Como podemos obter <u>um número</u> x que representa a chave "bala"?

• Vamos considerar que "bala" é um "número" em base b = 256



$$x =$$
 'b' $\cdot 256^3 +$ 'a' $\cdot 256^2 +$ '1' $\cdot 256^1 +$ 'a' $\cdot 256^0 = 1650551905$

Mas x poderia ser muito grande e estourar um int...

Podemos reescrever x como (Método de Horner)

$$x = ((('b') \cdot 256 + 'a') \cdot 256 + '1') \cdot 256 + 'a'$$

Ao invés de calcular $x \mod M$, calculamos

$$(((`b' \bmod M) \cdot 256 + `a' \bmod M) \cdot 256 + `1' \bmod M) \cdot 256 + `a' \bmod M)$$

Método da multiplicação:

• posição calculada não depende de M (pode ser M = 1024)

$$h(\mathbf{x}) = \lfloor M \cdot ([A \cdot \mathbf{x}] \mod 1) \rfloor$$

Método da multiplicação:

• posição calculada não depende de M (pode ser M=1024)

$$h(\mathbf{x}) = \lfloor M \cdot ([A \cdot \mathbf{x}] \mod 1) \rfloor$$

• multiplicamos x por um valor real A e obtemos a parte fracionária

Método da multiplicação:

• posição calculada não depende de M (pode ser M=1024)

$$h(\mathbf{x}) = \lfloor M \cdot ([A \cdot \mathbf{x}] \bmod 1) \rfloor$$

- multiplicamos x por um valor real A e obtemos a parte fracionária
- ② escolhemos A conveniente, por exemplo $A = (\sqrt{5} 1)/2$

O uso da razão áurea como valor de A é sugestão de Knuth: Fibonacci hashing

Método da multiplicação:

• posição calculada não depende de M (pode ser M=1024)

$$h(\mathbf{x}) = \lfloor M \cdot ([A \cdot \mathbf{x}] \mod 1) \rfloor$$

- multiplicamos x por um valor real A e obtemos a parte fracionária
- ② escolhemos A conveniente, por exemplo $A = (\sqrt{5} 1)/2$

Exemplo:

```
h(\text{``bala''}) = \lfloor 1024 \cdot [((\sqrt{5} - 1)/2 \cdot 1650551905) \mod 1] \rfloor
= \lfloor 1024 \cdot [1020097177,4858876 \mod 1] \rfloor
= \lfloor 1024 \cdot 0,4858876 \rfloor
= \lfloor 497,5489024 \rfloor = 497
```

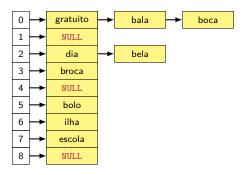
Roteiro

- Introdução
- 2 Função de hashing
- 3 Hashing com encadeamento
- 4 Hashing com endereçamento aberto
- 6 Referências

Hashing com encadeamento

Resolução de colisões por encadeamento:

- Inserção no início: O(1)
- Busca: tempo esperado O(n/M)



TAD - Interface



hash.h

```
#ifndef HASH H
    #define HASH_H
    #include "lista.h"
 5
    //Dados
    typedef struct {
     No **vetor:
     int M: //tamanho do vetor
  } Hash;
10
11
12
    //Funcões
    Hash* criar hash(int M);
14
    void destruir hash(Hash **p);
15
16
    void inserir_hash(Hash *p, char *chave, int dado);
17
    void remover_hash(Hash *p, char *chave);
18
19
    int buscar_hash(Hash *p, char *chave); //retorna -1 se nao encontrou
20
    void imprimir_hash(Hash *p);
21
22
23
    #endif
```

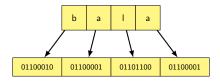
Hashing com encadeamento - Criar e destruir



```
6 Hash* criar_hash(int M){
7    Hash *p = (Hash*) malloc(sizeof(Hash));
8    p->vetor = (No**) malloc(M * sizeof(No**));
9    int i;
10    for(i=0; i<M; i++)
11    p->vetor[i] = criar_lista();
12    p->M = M;
13    return p;
14 }
```

```
16 void destruir_hash(Hash **p){
17    free((*p)->vetor);
18    free(*p);
19    *p = NULL;
20 }
```

Função de hashing



```
((('b' \mod M) \cdot 256 + 'a' \mod M) \cdot 256 + '1' \mod M) \cdot 256 + 'a' \mod M
```

```
22 int hashing(char *chave, int M) {
23    int i, n = 0, len = strlen(chave);
24    for (i = 0; i < len; i++)
25         n = (n * 256 + chave[i]) % M;
26    return n;
27 }</pre>
```

Hashing com encadeamento - Inserir, remover e buscar



```
void inserir_hash(Hash *p, char *chave, int dado) {
   int n = hashing(chave, p->M);
   p->vetor[n] = inserir_lista(p->vetor[n], chave, dado);
}
```

Hashing com encadeamento - Inserir, remover e buscar



```
29 void inserir_hash(Hash *p, char *chave, int dado) {
30    int n = hashing(chave, p->M);
31    p->vetor[n] = inserir_lista(p->vetor[n], chave, dado);
32 }
```

```
void remover_hash(Hash *p, char *chave) {
int n = hashing(chave, p->M);
p->vetor[n] = remover_lista(p->vetor[n], chave);
}
```

Hashing com encadeamento - Inserir, remover e buscar



```
void inserir_hash(Hash *p, char *chave, int dado) {
   int n = hashing(chave, p->M);
   p->vetor[n] = inserir_lista(p->vetor[n], chave, dado);
}
```

```
34 void remover_hash(Hash *p, char *chave) {
35    int n = hashing(chave, p->M);
36    p->vetor[n] = remover_lista(p->vetor[n], chave);
37 }
```

```
int buscar_hash(Hash *p, char *chave){//retorna -1 se nao encontrou
   int n = hashing(chave, p->M);
   return buscar_valor(p->vetor[n], chave);//retorna valor (chave, valor)
}
```

Cliente



exemplo1.c

```
#include <stdio.h>
2 #include <string.h>
  #include "hash.h"
4
   int main(){
     char palavras[9][10] = {"broca", "boca", "bolo", "bela", "bala",
6
                              "dia", "escola", "gratuito", "ilha"};
    int i;
8
    Hash *H = criar hash(9);
    for(i = 0; i < 9; i++)
10
       inserir_hash(H, palavras[i], i);
11
     imprimir_hash(H);
12
13
     destruir_hash(&H);
  return 0;
14
15
   }
```

Makefile

Vamos usar o Makefile para compilar:

```
LIB = hash.o lista.o

exemplo1: exemplo1.c $(LIB)
gcc $^ -o $@
```

Vamos executar:

```
1 $\struct\$ ./exemplo1
2 0: (gratuito, 7) -> (boca, 1)
3 1: (bala, 4)
4 2: (dia, 5) -> (bela, 3)
5 3: (broca, 0)
6 4:
7 5: (bolo, 2)
8 6: (ilha, 8)
9 7: (escola, 6)
10 8:
```

Roteiro

- Introdução
- 2 Função de hashing
- 3 Hashing com encadeamento
- 4 Hashing com endereçamento aberto
- 5 Referências

Existe <u>uma alternativa</u> para a **implementação** de tabela de espalhamento

Endereçamento aberto:

- os dados são guardados no próprio vetor
- colisões são colocadas em posições livres da tabela

Existe <u>uma alternativa</u> para a **implementação** de tabela de espalhamento

Endereçamento aberto:

- os dados são guardados no próprio vetor
- colisões são colocadas em posições livres da tabela

Características:

 evita percorrer usando ponteiros e alocação e deslocação de memória (malloc e free)

Existe <u>uma alternativa</u> para a **implementação** de tabela de espalhamento

Endereçamento aberto:

- os dados são guardados no próprio vetor
- colisões são colocadas em posições livres da tabela

Características:

- evita percorrer usando ponteiros e alocação e deslocação de memória (malloc e free)
- se a tabela encher, deve recriar uma tabela maior (e mudar a função de hashing)

Existe <u>uma alternativa</u> para a **implementação** de tabela de espalhamento

Endereçamento aberto:

- os dados são guardados no próprio vetor
- colisões são colocadas em posições livres da tabela

Características:

- evita percorrer usando ponteiros e alocação e deslocação de memória (malloc e free)
- e se a tabela encher, deve recriar uma tabela maior (e mudar a função de hashing)
- 3 remoção é mais complicada

broca
boca
bolo
bela
bala
dia
escola
gratuito

ilha

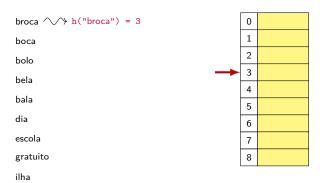
0	
1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
8	

broca $\wedge h$ h("broca") = 3
boca
bolo
bela
bala
dia
escola
gratuito
ilha

0	
1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
8	

Inserindo:

• procuramos posição



- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos

```
broca \rightarrow h("broca") = 3
boca
bolo
bela
bala
dia
escola
gratuito
ilha
```

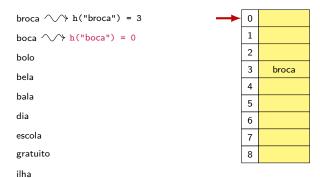
0	
1	
2	
3	broca
4	
5	
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos

```
broca  h("broca") = 3
boca  h("boca") = 0
bolo
bela
bala
dia
escola
gratuito
ilha
```

0	
1	
2	
3	broca
4	
5	
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos



- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos

```
broca  h("broca") = 3
boca  h("boca") = 0
bolo
bela
bala
dia
escola
gratuito
ilha
```

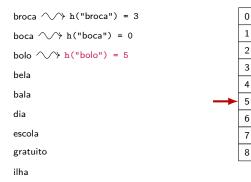
0	boca
1	
2	
3	broca
4	
5	
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos

```
broca  h("broca") = 3
boca  h("boca") = 0
bolo  h("bolo") = 5
bela
bala
dia
escola
gratuito
ilha
```

0	boca
1	
2	
3	broca
4	
5	
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos



boca

broca

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos

```
broca  h("broca") = 3

boca  h("boca") = 0

bolo  h("bolo") = 5

bela

bala

dia

escola

gratuito

ilha
```

0	boca
1	
2	
3	broca
4	
5	bolo
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos

```
broca  h("broca") = 3

boca  h("boca") = 0

bolo  h("bolo") = 5

bela  h("bela") = 2

bala

dia

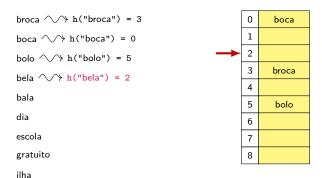
escola

gratuito

ilha
```

0	boca
1	
2	
3	broca
4	
5	bolo
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos



- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos

```
broca \rightarrow h("broca") = 3
boca \rightarrow h("boca") = 0
bolo \rightarrow h("bolo") = 5
bela \rightarrow h("bela") = 2
bala
dia
escola
gratuito
ilha
```

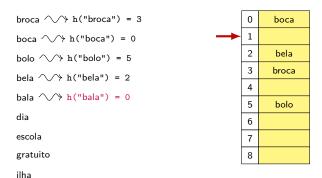
0	boca
1	
2	bela
3	broca
4	
5	bolo
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos

broca $\wedge \rightarrow h("broca") = 3$
boca
bolo \ h("bolo") = 5
bela \rightarrow h("bela") = 2
$bala \wedge h("bala") = 0$
dia
escola
gratuito
ilha

-	0	boca
	1	
	2	bela
	3	broca
	4	
	5	bolo
	6	
	7	
	8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)



- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \rightarrow h("broca") = 3
boca \rightarrow h("boca") = 0
bolo \rightarrow h("bolo") = 5
bela \rightarrow h("bela") = 2
bala \rightarrow h("bala") = 0
dia
escola
gratuito
ilha
```

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	
5	bolo
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca  h("broca") = 3

boca  h("boca") = 0

bolo  h("bolo") = 5

bela  h("bela") = 2

bala  h("bala") = 0

dia

escola

gratuito

ilha
```

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	
5	bolo
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca  h("broca") = 3

boca  h("boca") = 0

bolo  h("bolo") = 5

bela  h("bela") = 2

bala  h("bala") = 0

dia  h("dia") = 2

escola

gratuito

ilha
```

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	
5	bolo
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca  h("broca") = 3

boca  h("boca") = 0

bolo  h("bolo") = 5

bela  h("bela") = 2

bala  h("bala") = 0

dia  h("dia") = 2

escola

gratuito

ilha
```

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	
5	bolo
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

broca \rightsquigarrow h("broca") = 3	0	boca
boca \rightsquigarrow h("boca") = 0	1	bala
bolo \rightarrow h("bolo") = 5	2	bela
bela ^/> h("bela") = 2	3	broca
	4	
bala	5	bolo
dia \rightarrow h("dia") = 2	6	
escola	Ě	
escola	7	
gratuito	8	
ilha		

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

broca $\wedge h$ h("broca") = 3	0	boca
boca $\wedge h$ h("boca") = 0	1	bala
bolo \rightarrow h("bolo") = 5	2	bela
bela ^ /> h("bela") = 2	3	broca
→	4	
$bala \wedge h("bala") = 0$	5	bolo
dia \rightarrow h("dia") = 2	6	
escola	7	
gratuito	8	
ilha		

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \rightarrow h("broca") = 3
boca \rightarrow h("boca") = 0
bolo \rightarrow h("bolo") = 5
bela \rightarrow h("bela") = 2
bala \rightarrow h("bala") = 0
dia \rightarrow h("dia") = 2
escola \rightarrow h("escola") = 7
gratuito
ilha
```

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	
7	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \wedge h ("broca") = 3
                                                             0
                                                                    boca
                                                                     bala
boca \land \land h("boca") = 0
                                                                     bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                    broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                     dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                    bolo
dia \sim h("dia") = 2
                                                             6
escola \wedge \wedge h ("escola") = 7
gratuito
                                                             8
ilha
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \rightarrow h("broca") = 3

boca \rightarrow h("boca") = 0

bolo \rightarrow h("bolo") = 5

bela \rightarrow h("bela") = 2

bala \rightarrow h("bala") = 0

dia \rightarrow h("dia") = 2

escola \rightarrow h("escola") = 7

gratuito

ilha
```

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	
7	escola
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	
7	escola
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                                      boca
                                                                      bala
boca \land \land h("boca") = 0
                                                                      bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                     broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                      dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                      bolo
dia \sim h("dia") = 2
                                                               6
escola \wedge \wedge h ("escola") = 7
                                                                     escola
gratuito \wedge \rangle h("gratuito") = 0
                                                               8
ilha
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                               0
                                                                      boca
                                                                      bala
boca \land \land h("boca") = 0
                                                                      bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                     broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                      dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                      bolo
dia \sim h("dia") = 2
                                                               6
escola \wedge \wedge h ("escola") = 7
                                                                     escola
gratuito \wedge \rangle h("gratuito") = 0
                                                               8
ilha
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                                      boca
                                                                      bala
boca \land \land h("boca") = 0
                                                                      bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                     broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                       dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                      bolo
dia \sim h("dia") = 2
                                                               6
escola \wedge \wedge h ("escola") = 7
                                                                     escola
gratuito \wedge \rangle h("gratuito") = 0
                                                               8
ilha
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                               0
                                                                      boca
                                                                      bala
boca \land \land h("boca") = 0
                                                                      bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                     broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                       dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                      bolo
dia \sim h("dia") = 2
                                                               6
escola \wedge \wedge h ("escola") = 7
                                                                     escola
gratuito \wedge \rangle h("gratuito") = 0
                                                               8
ilha
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                               0
                                                                      boca
                                                                      bala
boca \land \land h("boca") = 0
                                                                      bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                     broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                      dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                      bolo
dia \sim h("dia") = 2
                                                               6
escola \wedge \wedge h ("escola") = 7
                                                                     escola
gratuito \wedge \rangle h("gratuito") = 0
                                                               8
ilha
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                                      boca
                                                                      bala
boca \land \land h("boca") = 0
                                                                      bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                     broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                      dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                      bolo
dia \sim h("dia") = 2
                                                               6
escola \wedge \wedge h ("escola") = 7
                                                                     escola
gratuito \wedge \rangle h("gratuito") = 0
                                                               8
ilha
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                                      boca
                                                                      bala
boca \land \land h("boca") = 0
                                                                      bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                     broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                       dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                      bolo
dia \sim h("dia") = 2
escola \wedge \wedge h ("escola") = 7
                                                                     escola
gratuito \wedge \rangle h("gratuito") = 0
                                                               8
ilha
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

0 boca	
1 bala	
2 bela	
3 broca	
4 dia	
5 bolo	
6 gratuito	
7 escola	
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	gratuito
7	escola
8	

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                                          boca
                                                                           bala
boca \wedge \rightarrow h("boca") = 0
                                                                           bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                          broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                           dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                           bolo
dia \wedge h("dia") = 2
                                                                         gratuito
escola \wedge \rightarrow h ("escola") = 7
                                                                         escola
gratuito \wedge \wedge h("gratuito") = 0
                                                                   8
ilha \wedge \wedge h ("ilha") = 6
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                                         boca
                                                                          bala
boca \wedge \rightarrow h("boca") = 0
                                                                          bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                         broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                          dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                          bolo
dia \wedge h("dia") = 2
                                                                        gratuito
escola \wedge \wedge h ("escola") = 7
                                                                        escola
gratuito \wedge \wedge h("gratuito") = 0
                                                                  8
ilha \wedge \wedge h ("ilha") = 6
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

```
broca \wedge \wedge \rightarrow h("broca") = 3
                                                                         boca
                                                                          bala
boca \wedge \rightarrow h("boca") = 0
                                                                          bela
bolo \wedge \wedge h h("bolo") = 5
                                                                         broca
hela \wedge \wedge h ("bela") = 2
                                                                          dia
bala \land \land h("bala") = 0
                                                                          bolo
dia \wedge h("dia") = 2
                                                                        gratuito
escola \wedge \wedge h ("escola") = 7
                                                                        escola
gratuito \wedge \wedge h("gratuito") = 0
ilha \wedge \wedge h ("ilha") = 6
```

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	gratuito
7	escola
8	ilha

- procuramos posição
- se houver espaço, guardamos
- se não houver espaço, procuramos a próxima posição livre (mod M)

Busca em endereçamento aberto

Como fazer <u>uma busca</u> com endereçamento aberto?

- Calcule a função de hashing
- Percorra a tabela em sequência procurando pela chave
- Se encontrar a chave, devolva o item correspondente
- Se encontrar um espaço vazio, devolva NULL

gratuito ∕∕→ h("gratuito")	=	(
ilha \rightsquigarrow h("ilha") = 6		

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	gratuito
7	escola
0	

Busca em endereçamento aberto

Como fazer <u>uma busca</u> com endereçamento aberto?

- Calcule a função de hashing
- Percorra a tabela em sequência procurando pela chave
- Se encontrar a chave, devolva o item correspondente
- Se encontrar um espaço vazio, devolva NULL

gratuito
$$\wedge \rightarrow h("gratuito") = 0$$

ilha $\wedge \rightarrow h("ilha") = 6$

1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	gratuito
7	escola
8	

boca

O que é um espaço vazio em um vetor?

• Se for um vetor de ponteiros, pode ser NULL

Busca em endereçamento aberto

Como fazer <u>uma busca</u> com endereçamento aberto?

- Calcule a função de hashing
- Percorra a tabela em sequência procurando pela chave
- Se encontrar a chave, devolva o item correspondente
- Se encontrar um espaço vazio, devolva NULL

gratuito
$$\rightsquigarrow$$
 h("gratuito") = 0
ilha \rightsquigarrow h("ilha") = 6

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	gratuito
7	escola
8	

O que é um espaço vazio em um vetor?

- Se for um vetor de ponteiros, pode ser NULL
- Se não for, precisa ser um elemento dummy
 - um valor que **nunca** será usado, ou ter um campo indicando que é dummy

Como fazer a remoção com endereçamento aberto?

- Não podemos apenas remover os elementos da tabela
 Por quê?
 - dia \rightsquigarrow h("dia") = 2 gratuito \rightsquigarrow h("gratuito") = 0

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	gratuito
7	escola
8	

Como fazer a remoção com endereçamento aberto?

- Não podemos apenas remover os elementos da tabela
 - Por quê? Quebraria a busca...

```
dia \wedge \rightarrow h("dia") = 2
gratuito \wedge \rightarrow h("gratuito") = 0
```

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	gratuito
7	escola
8	

Como fazer a remoção com endereçamento aberto?

- Não podemos apenas remover os elementos da tabela
 - Por quê? Quebraria a busca...

dia
$$\rightsquigarrow$$
 h("dia") = 2
gratuito \rightsquigarrow h("gratuito") = 0

Algumas opções:

- rehash dos elementos seguintes do bloco
 - removemos os elementos até a próxima posição vazia
 - recalculamos o hash **de cada um** e reinserimos na tabela
 - pode ser custoso e difícil de implementar

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	gratuito
7	escola
8	

Como fazer a remoção com endereçamento aberto?

- Não podemos apenas remover os elementos da tabela
 - Por quê? Quebraria a busca...

dia
$$\rightsquigarrow$$
 h("dia") = 2
gratuito \rightsquigarrow h("gratuito") = 0

Algumas opções:

- rehash dos elementos seguintes do bloco
 - removemos os elementos até a próxima posição vazia
 - recalculamos o hash de cada um e reinserimos na tabela
 - pode ser custoso e difícil de implementar
- trocamos por um valor dummy
 - valor indica que o item foi removido
 - mas não pode ser o mesmo que indica espaço vazio

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	dia
5	bolo
6	gratuito
7	escola
8	

Remoção em endereçamento aberto

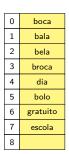
Como fazer a remoção com endereçamento aberto?

- Não podemos apenas remover os elementos da tabela
 - Por quê? Quebraria a busca...

```
dia \rightsquigarrow h("dia") = 2
gratuito \rightsquigarrow h("gratuito") = 0
```

Α.		~
Α	lgumas	opções
	. 6	77700

- rehash dos elementos seguintes do bloco
 - removemos os elementos até a próxima posição vazia
 - recalculamos o hash de cada um e reinserimos na tabela
 - pode ser custoso e difícil de implementar
- trocamos por um valor dummy
 - valor indica que o item foi removido
 - mas não pode ser o mesmo que indica espaço vazio
- marcamos o item como removido
 - usamos um campo adicional



Hashing duplo:

- Estratégia mais geral para lidar com conflitos
- Ao invés de saltarmos sempre de 1, saltamos de $h_2(x)$
- Onde h₂ é uma segunda função de hashing

$h_2(x) = (x \mid$	mod(M -	1)) + 1
--------------------	---------	---------

	0	boca
	1	bala
	2	bela
	3	broca
	4	
	5	bolo
	6	
	7	
ı	_	

Hashing duplo:

- Estratégia mais geral para lidar com conflitos
- Ao invés de saltarmos sempre de 1, saltamos de $h_2(x)$
- Onde h₂ é uma segunda função de hashing

$$h_2(x) = (x \bmod (M-1)) + 1$$

Alguns cuidados:

• $h_2(k)$ nunca pode ser zero

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	
5	bolo
6	
7	
8	

Hashing duplo:

- Estratégia mais geral para lidar com conflitos
- Ao invés de saltarmos sempre de 1, saltamos de $h_2(x)$
- Onde h₂ é uma segunda função de hashing

$h_2(x) =$	(x mod	(<i>M</i> –	1))+	1

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	
5	bolo
6	
7	
8	

Alguns cuidados:

- $h_2(k)$ nunca pode ser zero
- h₂(k) e M devem ser primos entre si (coprimos): o que garante a soma do <u>índice atual</u> com o <u>deslocamento</u> dê um número diferente até verifcar todos as M posições:

$$h(x, i) = (h_1(x) + i \cdot h_2(x)) \mod M$$

Hashing duplo:

- Estratégia mais geral para lidar com conflitos
- Ao invés de saltarmos sempre de 1, saltamos de $h_2(x)$
- Onde h₂ é uma segunda função de hashing

$h_2(x) =$	(x mod	(<i>M</i> –	1))+	1

0 boca 1 bala 2 bela 3 broca 4 5 bolo 6 7

Alguns cuidados:

- $h_2(k)$ nunca pode ser zero
- h₂(k) e M devem ser primos entre si (coprimos): o que garante a soma do <u>índice atual</u> com o <u>deslocamento</u> dê um número diferente até verifcar todos as M posições:

$$h(x,i) = (h_1(x) + i \cdot h_2(x)) \bmod M$$

Exemplo:

• Escolha M como um número primo e faça que $h_2(k) < M$

Sondagem linear e Hashing duplo¹

Sondagem linear:

n/M	1/2	2/3	3/4	9/10
com sucesso	1.5	2.0	3.0	5.5
sem sucesso	2.5	5.0	8.5	55.5

Tabela: número de acessos médio por busca

0	boca
1	bala
2	bela
3	broca
4	
5	bolo
6	
7	
8	

¹Baseado em Sedgewick, R. Algorithms in C, third edition, Addison-Wesley. 1998.

Sondagem linear e Hashing duplo¹

Sondagem linear:

_n/M	1/2	2/3	3/4	9/10
com sucesso	1.5	2.0	3.0	5.5
sem sucesso	2.5	5.0	8.5	55.5

Tabela: número de acessos médio por busca

Hashing duplo:

n/M	1/2	2/3	3/4	9/10
com sucesso	1.4	1.6	1.8	2.6
sem sucesso	1.5	2.0	3.0	5.5

Tabela: número de acessos médio por busca

⁰ boca
1 bala
2 bela
3 broca
4
5 bolo
6
7

¹Baseado em Sedgewick, R. Algorithms in C, third edition, Addison-Wesley. 1998.

Sondagem linear e Hashing duplo¹

Sondagem linear:

n/M	1/2	2/3	3/4	9/10
com sucesso	1.5	2.0	3.0	5.5
sem sucesso	2.5	5.0	8.5	55.5

Tabela: número de acessos médio por busca

Hashing duplo:

_n/M	1/2	2/3	3/4	9/10
com sucesso	1.4	1.6	1.8	2.6
sem sucesso	1.5	2.0	3.0	5.5

Tabela: número de acessos médio por busca

De qualquer forma, é importante não deixar a tabela encher muito:

• Você pode <u>redimensionar</u> a tabela dinamicamente (precisa *rehash*)

boca bala

0

 $^{^{1}}$ Baseado em Sedgewick, R. Algorithms in C, third edition, Addison-Wesley. 1998.

Hashing é uma **boa** estrutura de dados para

- inserir, remover e buscar dados pela sua chave rapidamente
- com uma boa função de hashing, essas operações tem tempo O(1)
- mas não é boa se quisermos fazer operação relacionadas a ordem das chaves

Hashing é uma **boa** estrutura de dados para

- inserir, remover e buscar dados pela sua chave rapidamente
- ullet com uma boa função de hashing, essas operações tem tempo $\mathrm{O}(1)$
- mas não é boa se quisermos fazer operação relacionadas a ordem das chaves

Escolhendo a implementação:

Encadeamento separado é mais fácil de implementar

Hashing é uma **boa** estrutura de dados para

- inserir, remover e buscar dados pela sua chave rapidamente
- ullet com uma boa função de hashing, essas operações tem tempo $\mathrm{O}(1)$
- mas não é boa se quisermos fazer operação relacionadas a ordem das chaves

- Encadeamento separado é mais fácil de implementar
 - Usa memória a mais para os ponteiros

Hashing é uma **boa** estrutura de dados para

- inserir, remover e buscar dados pela sua chave rapidamente
- com uma boa função de hashing, essas operações tem tempo O(1)
- mas não é boa se quisermos fazer operação relacionadas a ordem das chaves

- Encadeamento separado é mais fácil de implementar
 - Usa memória a mais para os ponteiros
- Sondagem linear é o mais rápido se a tabela for esparsa

Hashing é uma **boa** estrutura de dados para

- inserir, remover e buscar dados pela sua chave rapidamente
- com uma boa função de hashing, essas operações tem tempo O(1)
- mas não é boa se quisermos fazer operação relacionadas a ordem das chaves

- Encadeamento separado é mais fácil de implementar
 - Usa memória a mais para os ponteiros
- Sondagem linear é o mais rápido se a tabela for esparsa
- Hashing duplo usa melhor a memória

Hashing é uma **boa** estrutura de dados para

- inserir, remover e buscar dados pela sua chave rapidamente
- ullet com uma boa função de hashing, essas operações tem tempo $\mathrm{O}(1)$
- mas não é boa se quisermos fazer operação relacionadas a ordem das chaves

- Encadeamento separado é mais fácil de implementar
 - Usa memória a mais para os ponteiros
- Sondagem linear é o mais rápido se a tabela for esparsa
- Hashing duplo usa melhor a memória
 - mas gasta mais tempo para computar a segunda função de hash

Fim

Dúvidas?

Roteiro

- Introdução
- 2 Função de hashing
- 3 Hashing com encadeamento
- 4 Hashing com endereçamento aberto
- 6 Referências

Referências

- Materiais adaptados dos slides do Prof. Rafael C. S. Schouery, da Universidade Estadual de Campinas.
- R. Sedgewick, "Algorithms in C Parts 1-4 Third Edition" (Capítulo 14)