



BY

“... o anti-intelectualismo tem sido uma constante ... alimentado pela falsa noção de que a democracia significa que ‘minha ignorância é tão boa quanto o seu conhecimento’ ” (Isaac Asimov).

# Endereçamento Aberto

Paulo Ricardo Lisboa de Almeida



# Endereçamento aberto

Ideia: usar a própria Tabela Hash para tratar colisões, sem a necessidade de uma lista encadeada.

Cada *slot* vai conter um elemento, ou *NULO*.

# Inserir

Calcular a “primeira opção” de *slot* para inserir o elemento.

Se *slot* vazio, inserir.

Senão

Calcular a “segunda opção” de *slot* para inserir o elemento.

Se *slot* vazio, inserir.

...

Continuar o processo até encontrar um *slot* vazio ou até concluir que a Tabela está cheia.

# Buscar

Calcular a “primeira opção” de *slot* onde a chave *k* pode estar.

Se a chave se encontra na posição, retornar o conteúdo.

Senão

Calcular a “segunda opção” de *slot* onde a chave *k* pode estar.

Se a chave se encontra na posição, retornar o conteúdo.

...

Continuar o processo até encontrar a chave, ou até encontrar NULO (chave não encontrada).

# Vantagens e Desvantagens

Quais vantagens e desvantagens quando comparado com o método de encadeamento?

# Vantagens e Desvantagens

Quais vantagens e desvantagens quando comparado com o método de encadeamento?

- + Evitar o uso de ponteiros.
- + Economizar memória e talvez simplificar o problema.

A memória economizada pode ser usada para criar uma Tabela Hash maior, mitigando colisões.

- Quando a Tabela está cheia, a única opção é construir uma Tabela maior (*realloc*).
- As operações de inserção podem custar  $O(n)$  no pior caso.

# Sondar

Para inserir um item é necessário **sondar** (*probe*) os *slots* da Tabela.

Continuar sondagem até encontrar uma posição vazia.

A função de hash possui dois parâmetros:

$h(k,i)$

Onde:

$k$  é a chave, e  $i$  é um número de sondagem, que inicia em 0.

# Exemplo

Verificar se  $h(k,0)$  está vazio.

Se não estiver, verificar  $h(k,1)$ .

Se não estiver, verificar  $h(k,2)$ .

...

Se não estiver, verificar  $h(k,m-1)$ .



# Propriedades

Além das propriedades discutidas em aulas passadas, qual propriedade extra é fundamental na função  $h(k,i)$ ?

# Propriedades

Além das propriedades discutidas em aulas passadas, qual propriedade extra é fundamental na função  $h(k,i)$ ?

Precisamos garantir que todas as posições da Tabela são acessíveis ao modificar o valor de  $i$ .

E pelo bem da eficiência  $h(k, i) \neq h(k, j), \forall i, j < m, i \neq j$

# Propriedades

Além das propriedades discutidas em aulas passadas, qual propriedade extra é fundamental na função  $h(k,i)$ ?

Precisamos garantir que todas as posições da Tabela são acessíveis ao modificar o valor de  $i$ .

E pelo bem da eficiência  $h(k, i) \neq h(k, j), \forall i, j < m, i \neq j$

Ao executar a função usando  $i=0, 1, \dots, m-1$ , garantimos que passamos por todos os  $m$  slots.

# Faça você mesmo

Considerando a função de hash  $h(k,i)$ , e um objeto  $x$ , onde  $x.k$  é a chave.

Como podem ser implementadas as seguintes funções?

```
inserir(T, x)
```

```
buscar(T, k)
```

# Inserir

```
inserir(T,x)
  i = 0
  faça
    q = h(x.k,i)
    se T[q] == NULO
      T[q] = x
      retorne q
    i = i + 1
  enquanto i < T.m
  erro "Tabela Cheia"
```

# Buscar

```
buscar(T,k)
  i = 0
  q = h(k,i)
  enquanto T[q] != NULO E i < T.m
    se T[q].k == k
      retorne q
    i = i + 1
    q = h(k,i)
  retorne NULO
```

# Excluir

Como pode ficar o algoritmo de exclusão? Quais as dificuldades extras?

```
excluir(T, q)
```

# Excluir

Como pode ficar o algoritmo de exclusão? Quais as dificuldades extras?

```
excluir(T, q)  
    T[q] = NULO
```



# Excluir

Como pode ficar o algoritmo de exclusão? Quais as dificuldades extras?

```
excluir(T, q)
```

```
  T[q] = NULO
```

O algoritmo de busca deixará de funcionar. Um elemento de chave  $k$  que precisou ser alocado em outra posição quando  $q$  estava ocupado não será acessível.

```
  buscar(T, k)
```

```
    i = 0
```

```
    q = h(k, i)
```

```
    enquanto T[q] != NULO E i < T.m E
```

```
      se T[q].k = k
```

```
        retorne q
```

```
      i = i + 1
```

```
      q = h(k, i)
```

```
    retorne NULO
```

# Excluir

Uma possível solução é marcar as posições excluídas com um valor especial DELETADO.

```
excluir(T, q)  
    T[q] = DELETADO
```

Problemas?

```
buscar(T, k)  
    i = 0  
    q = h(k, i)  
    enquanto T[q] != NULO E i < T.m E  
        se T[q].k = k  
            retorne q  
        i = i + 1  
        q = h(k, i)  
    retorne NULO
```

# Excluir

Uma possível solução é marcar as posições excluídas com um valor especial DELETADO.

```
excluir(T, q)  
    T[q] = DELETADO
```

Problemas?

O algoritmo de busca deixa de depender do fator de carga  $\alpha$ .

Pode ser necessário passar por todas  $m$  posições da tabela para concluir que a chave não existe.

Mesmo em uma **Tabela Vazia!**

# Excluir

Uma possível solução é marcar as posições excluídas com um valor especial DELETADO.

```
excluir(T, q)  
    T[q] = DELETADO
```

Problemas?

O algoritmo de busca deixa de depender do fator de carga  $\alpha$ .

Pode ser necessário passar por todas  $m$  posições da tabela para concluir que a chave não existe.

Mesmo em uma **Tabela Vazia!**

Por conta disso, quando as exclusões são frequentes, é comum a utilização de **encadeamento**.

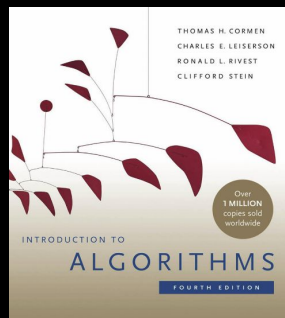
# Função de Hash

Idealmente, a função  $h(k,i)$  deve ser uma função de hash de permutação uniforme e independente.

Também chamada de função de hash uniforme.

A sequência de *slots* sondados deve ser qualquer uma das  $m!$  permutações das  $[0, 1, \dots, m-1]$  posições, onde todas as permutações possíveis têm a mesma probabilidade de acontecer.

Veja detalhes em Cormen et al. (2022).



# Hash Duplo

Um hash duplo é uma aproximação comum para uma função de hash uniforme.

Mas não é uniforme, já que pode gerar no máximo  $m^2$  seqüências de sondagem distintas, ao invés de  $m!$ .

Forma geral:

$$h(k, i) = (h_1(k) + ih_2(k)) \text{ mod } m$$

Onde  $h_1(k)$  e  $h_2(k)$  são funções de **hash auxiliares**.

# Hash Duplo

$$h(k, i) = (h_1(k) + ih_2(k)) \bmod m$$

Para garantir que todos os slots são acessíveis,  $h_2(k)$  e  $m$  devem ser primos relativos.

Não existe um inteiro maior do que 1 que divida simultaneamente  $h_2(k)$  e  $m$ .

# Hash Duplo

$$h(k, i) = (h_1(k) + ih_2(k)) \bmod m$$

Para garantir que todos os slots são acessíveis,  $h_2(k)$  e  $m$  devem ser primos relativos.

Não existe um inteiro maior do que 1 que divida simultaneamente  $h_2(k)$  e  $m$ .

Algumas formas de se garantir isso:

- Fazer com que  $m$  seja uma potência de 2, e  $h_2$  sempre produzir números ímpares.
- Fazer com que  $m$  seja um número primo, e  $h_2$  sempre produzir um inteiro positivo menor que  $m$ .



# Hash Duplo

Fazer com que  $m$  seja um número primo, e  $h_2$  produza um inteiro positivo menor que  $m$ .

Exemplo:  $h(k, i) = (h_1(k) + ih_2(k)) \bmod m$

$$h_1(k) = k \bmod m$$

$$h_2(k) = 1 + (k \bmod m')$$

Onde  $m'$  é um valor um pouco menor que  $m$ .

Por exemplo,  $m' = m-1$ .

# Exemplo

Considerare  $m = 7$ .

$m' = m - 1 = 6$ .

$k = 27$ .

$$h(k, i) = (h_1(k) + ih_2(k)) \bmod m$$

$$h_1(k) = k \bmod m$$

$$h_2(k) = 1 + (k \bmod m')$$

T

0	
1	
2	
3	
4	
5	
6	

# Exemplo

Considere  $m = 7$ .

$m' = m - 1 = 6$ .

$k = 27$ .

$$h(k, i) = (h_1(k) + ih_2(k)) \bmod m$$

$$h_1(k) = k \bmod m$$

$$h_2(k) = 1 + (k \bmod m')$$

$$h_1(k) = 6$$

$$h_2(k) = 4$$

T

0	
1	
2	
3	
4	
5	
6	

# Exemplo

Considerare  $m = 7$ .

$m' = m - 1 = 6$ .

$k = 27$ .

$$h(k, i) = (h_1(k) + ih_2(k)) \bmod m$$

$$h_1(k) = k \bmod m$$

$$h_2(k) = 1 + (k \bmod m')$$

$$h_1(k) = 6$$

$$h_2(k) = 4$$

$$h(k, 0) = 6$$

$$h(k, 1) = 3$$

$$h(k, 2) = 0$$

$$h(k, 3) = 4$$

$$h(k, 4) = 1$$

$$h(k, 5) = 5$$

$$h(k, 6) = 2$$

T

0	
1	
2	
3	
4	
5	
6	

# Sondagem Linear

Um caso especial do hash duplo é a sondagem linear.

Quando uma colisão é detectada, buscamos a posição vizinha de forma linear:

$$h(k, i) = (h_1(k) + i) \text{ mod } m$$

Nesse caso, temos apenas  $m$  sequências distintas.

Lembre-se que, idealmente, todas as  $m!$  sequências possíveis deveriam ser igualmente prováveis.

# Sondagem Linear

Apesar de longe de um hash uniforme, a sondagem linear tem vantagens em arquiteturas com hierarquias de memórias (registradores, caches, memórias DRAM, ...).

Por quê?

# Sondagem Linear

Apesar de longe de um hash uniforme, a sondagem linear tem vantagens em arquiteturas com hierarquias de memórias (registradores, caches, memórias DRAM, ...).

A memória é geralmente carregada para a cache em blocos da memória principal para a cache.

A sondagem linear pode tirar vantagem disso.

Existe uma alta probabilidade do próximo slot a ser analisado estar na cache (*cache hit*).

# Excluir com Sondagem Linear

Com sondagem linear podemos fazer melhor do que marcar os *slots* como *DELETADO* em uma exclusão.

**Atenção:** essa abordagem funciona apenas para a sondagem linear.

Dado que

$$q = h(k, i) = (h_1(k) + i) \text{ mod } m$$

Desejamos a inversa de  $h(k, i)$ , tal que

$$g(k, q) = i$$



# Excluir com Sondagem Linear

Com sondagem linear podemos fazer melhor do que marcar os *slots* como *DELETADO* em uma exclusão.

**Atenção:** essa abordagem funciona apenas para a sondagem linear.

Dado que

$$q = h(k, i) = (h_1(k) + i) \text{ mod } m$$

Desejamos a inversa de  $h(k, i)$ , tal que

$$g(k, q) = i$$

A função é definida como

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \text{ mod } m$$

# Algoritmo

```
excluirSondagemLinear(T,q)
    enquanto verdade //loop infinito
        T[q] = NULO
        q' = q
        repita
            q' = (q' + 1) mod m
            k' = T[q']
            se k' == NULO
                retorne
        enquanto g(k',q) ≥ g(k',q')
            T[q] = k'
            q = q'
```

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

`excluirSondagemLinear(T, 3)`

	T
0	
1	
2	82
3	43
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q
3
```

T

0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'
3    3
```

	T
0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'
3    4
```

T

0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

`excluirSondagemLinear(T, 3)`  
q    q'    k'  
3    4    74

T

0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

excluirSondagemLinear(T, 3)

q	q'	k'
3	4	74

T

0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38



# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
3    4     74
```

	T
0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

excluirSondagemLinear(T, 3)

q	q'	k'
3	4	74

$g(k', q) = 9$   
 $g(k', q') = 0$

Quando 74 foi inserido, a iteração inicial era menor que a iteração de onde ele se encontra atualmente? Se sim, isso foi por conta de uma colisão!

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q   q'   k'
3   5    74
```

	T
0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
3    5    93
```

	T
0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
3    5     93
```

	T
0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
```

```
T[q] = k'
```

```
q = q'
```

$m = 10$

$h_1(k) = k \bmod 10$

Inseridos na tabela:

74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

excluirSondagemLinear(T, 3)

q	q'	k'
3	5	93

$g(k', q) = 0$

$g(k', q') = 2$

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

	T
0	
1	
2	82
3	
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
3    5     93
```

	T
0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
5    5     93
```

	T
0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	93
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$



# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
5    5     93
```

T

0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
5    5     93
```

	T
0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
5    6    93
```

	T
0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
    se k' == NULO
      retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
5    6    92
```

	T
0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
5    6    92
```

0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
```

```
T[q] = k'
```

```
q = q'
```

$m = 10$

$h_1(k) = k \bmod 10$

Inseridos na tabela:

74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

`excluirSondagemLinear(T, 3)`

q	q'	k'
5	6	92

$g(k', q) = 3$

$g(k', q') = 4$

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

	T
0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	
6	92
7	
8	18
9	38

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
5    7     92
```

	T
0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
5    7     NULO
```

	T
0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$



# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
    T[q] = k'
    q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
5    7    NULO
```

	T
0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Teste de Mesa

```
excluirSondagemLinear(T, q)
  enquanto verdade
    T[q] = NULO
    q' = q
    repita
      q' = (q' + 1) mod m
      k' = T[q']
      se k' == NULO
        retorne
    enquanto g(k', q) ≥ g(k', q')
      T[q] = k'
      q = q'
```

$m = 10$   
 $h_1(k) = k \bmod 10$   
Inseridos na tabela:  
74, 43, 93, 18, 82, 38, 92

```
excluirSondagemLinear(T, 3)
q    q'    k'
5    7     NULO
```

	T
0	
1	
2	82
3	93
4	74
5	
6	92
7	
8	18
9	38

$$i = g(k, q) = (q - h_1(k)) \bmod m$$

# Dica

**Cuidado** com a operação de **módulo**.

Em C, a operação % é o resto da divisão.

Dá na mesma que a operação módulo para números Naturais.

Difere para valores negativos! **Pesquise!**

Exemplo:

$$-5 \bmod 3 = 1$$

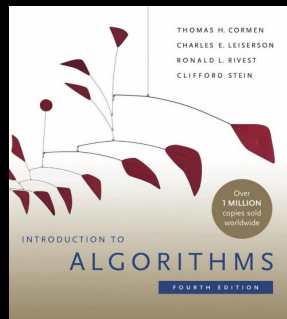
$$-5 \% 3 = -2 \leftarrow \text{Resposta do C. Resto da divisão.}$$

# Exercícios

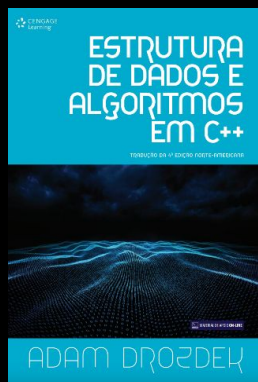
1. Implemente os algoritmos discutidos em aula em C.

# Referências

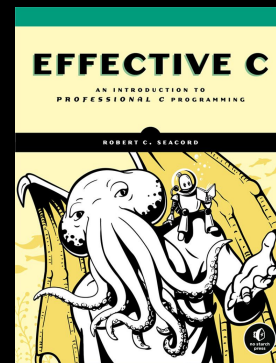
T. Cormen, C. Leiserson, R. Rivest, C. Stein. Algoritmos: Teoria e Prática. 4a ed. 2022.



Estrutura de Dados e Algoritmos em C++. A. Drozdek. 4a ed. 2016.



Seacord, R. C. Effective C: An introduction to Professional C Programming. 2020.



# Licença

Esta obra está licenciada com uma Licença [Creative Commons Atribuição 4.0 Internacional](https://creativecommons.org/licenses/by/4.0/).