

# ED62A-COM2A

# ESTRUTURAS DE DADOS

Aula 08 - Tabelas Hash

Prof. Rafael G. Mantovani

# Roteiro

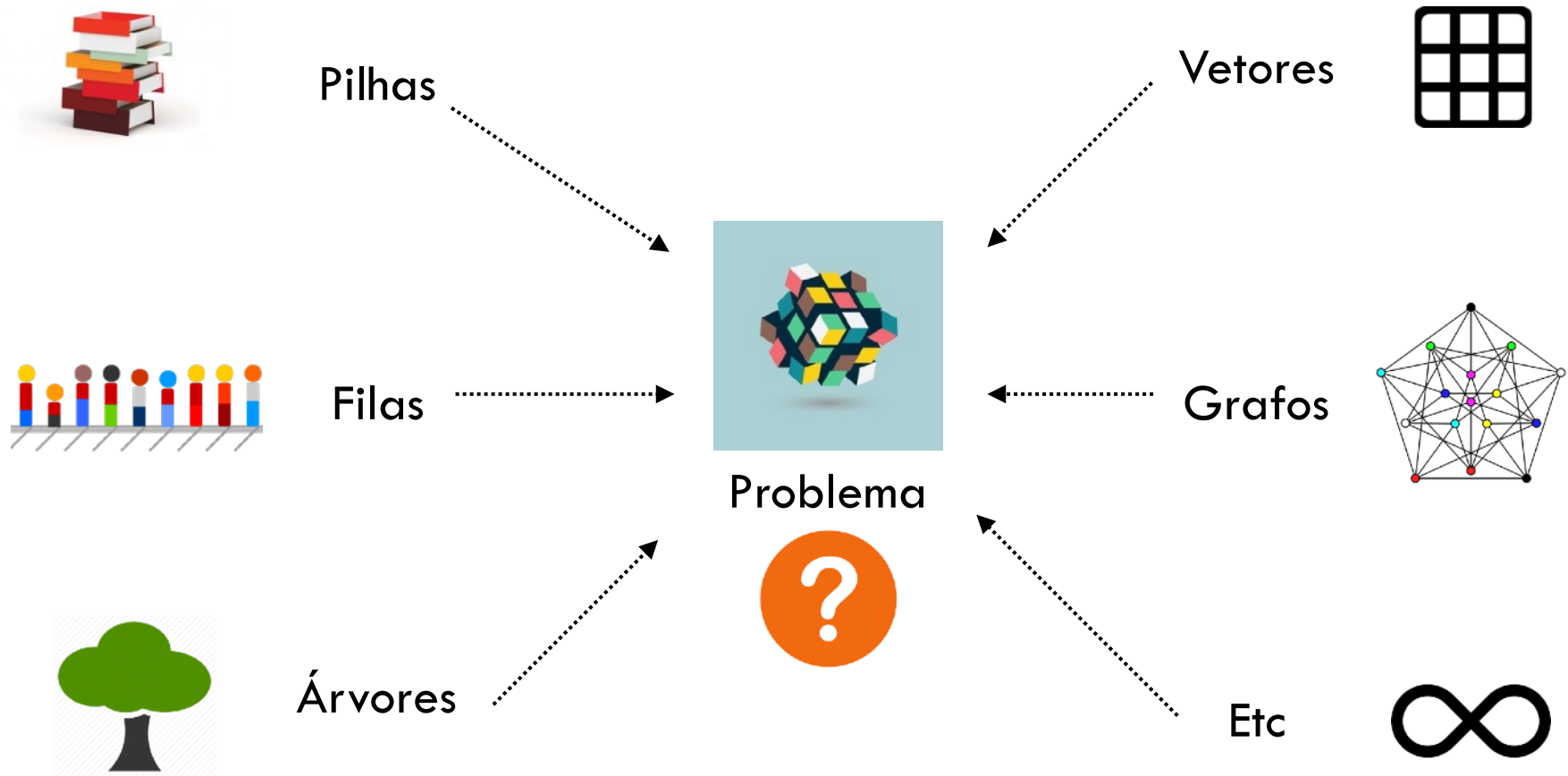


- 1** Introdução
- 2** Tabelas de Endereçamento Direto
- 3** Tabelas de Espalhamento
- 4** Resolução de colisões
- 5** Funções Hash
- 6** Referências

# Roteiro

- 1** Introdução
- 2** Tabelas de Endereçamento Direto
- 3** Tabelas de Espalhamento
- 4** Resolução de colisões
- 5** Funções Hash
- 6** Referências

# Introdução



# Introdução

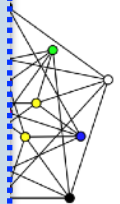


Pilhas

Vetores



- Maioria das aplicações requer apenas 3 operações:
  - Inserção, Remoção, Pesquisa
  - Otimizá-las pode otimizar a solução codificada



Árvores



Etc



# Introdução

## Tabela de Espalhamento

Rafael

Luiz

Tamara

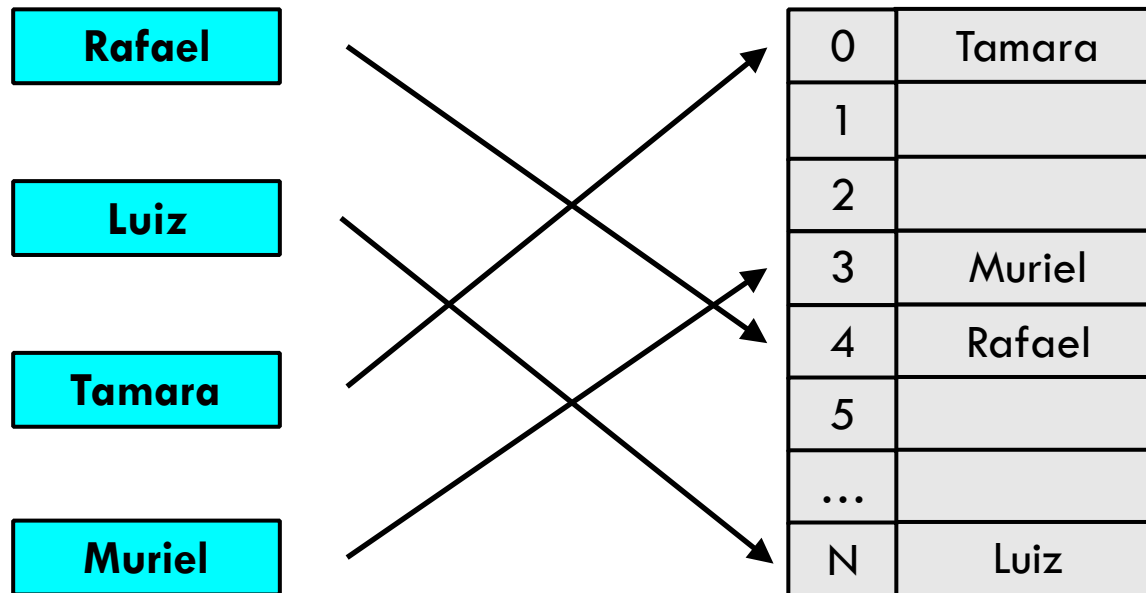
Muriel



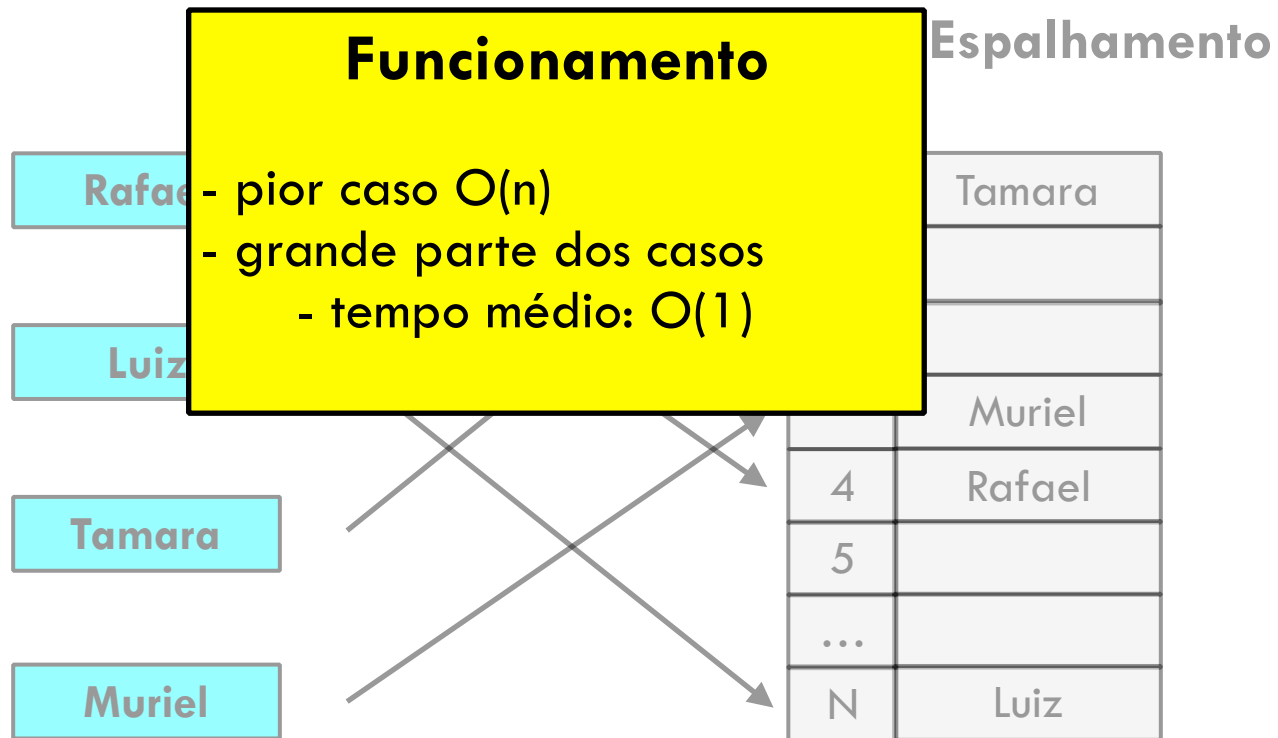
0	
1	
2	
3	
4	
5	
...	
N	

# Introdução

**Tabela de Espalhamento**

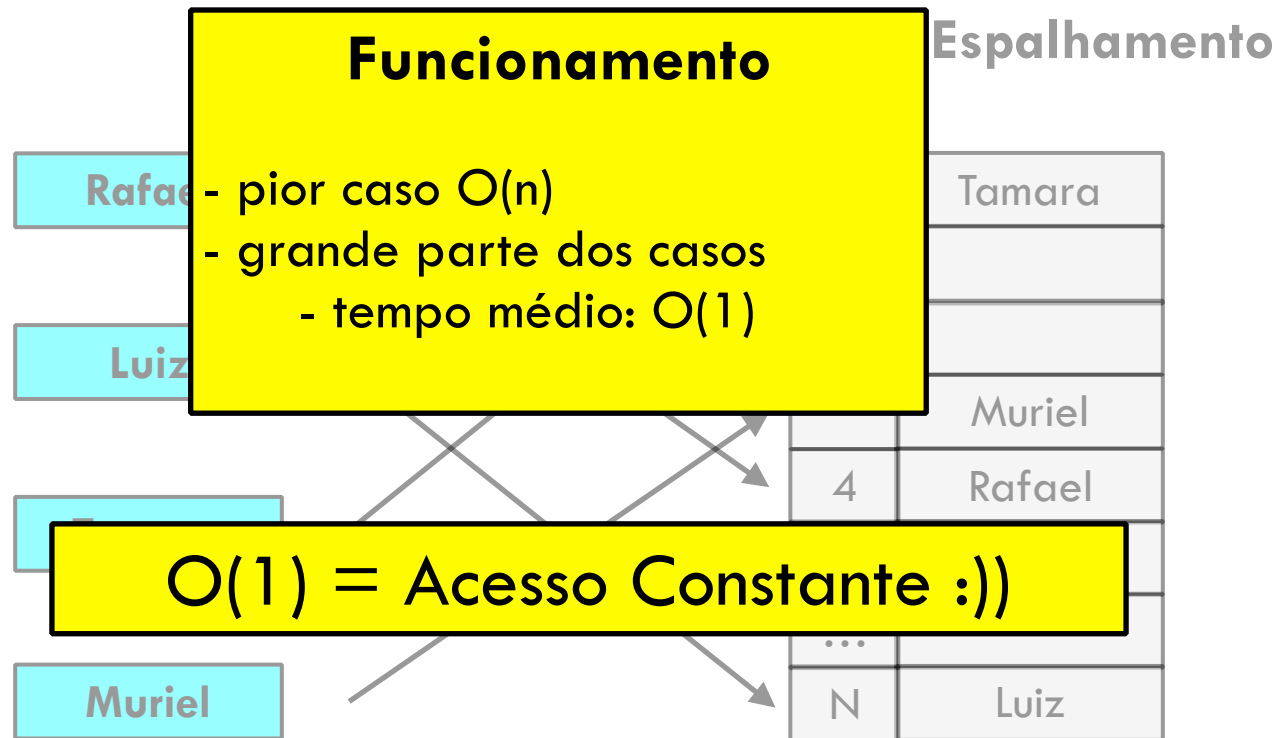


# Introdução





# Introdução

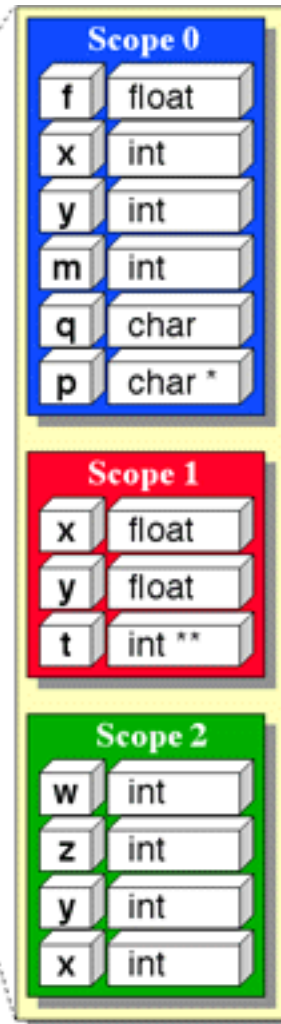


# Introdução

**Ex:** Tabela(s) de Símbolos (compilador)

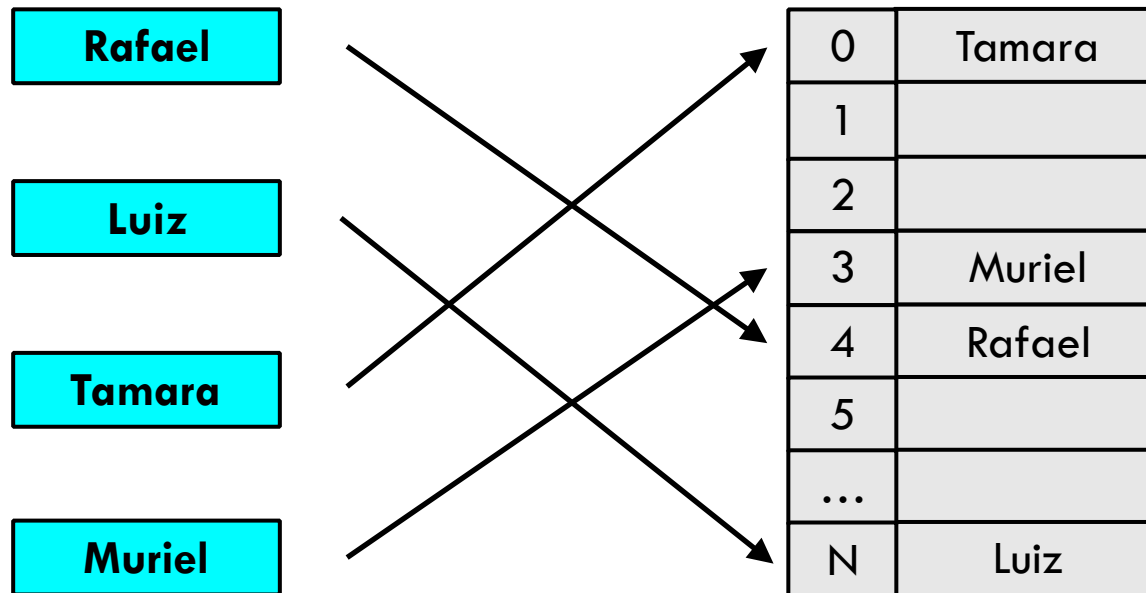
```
float f;  
int x, y, m;  
char q, *p;  
...  
{  
    float x, y;  
    int **t;  
    ...  
    {  
        int w, z, y, x;  
        ...  
    }  
}
```

Symbol Table	
<i>scopes</i>	
<i>symbols</i>	
<i>attributes</i>	
Create	
AddSymbol	
GetAttributes	
OpenScope	
CloseScope	
Destroy	



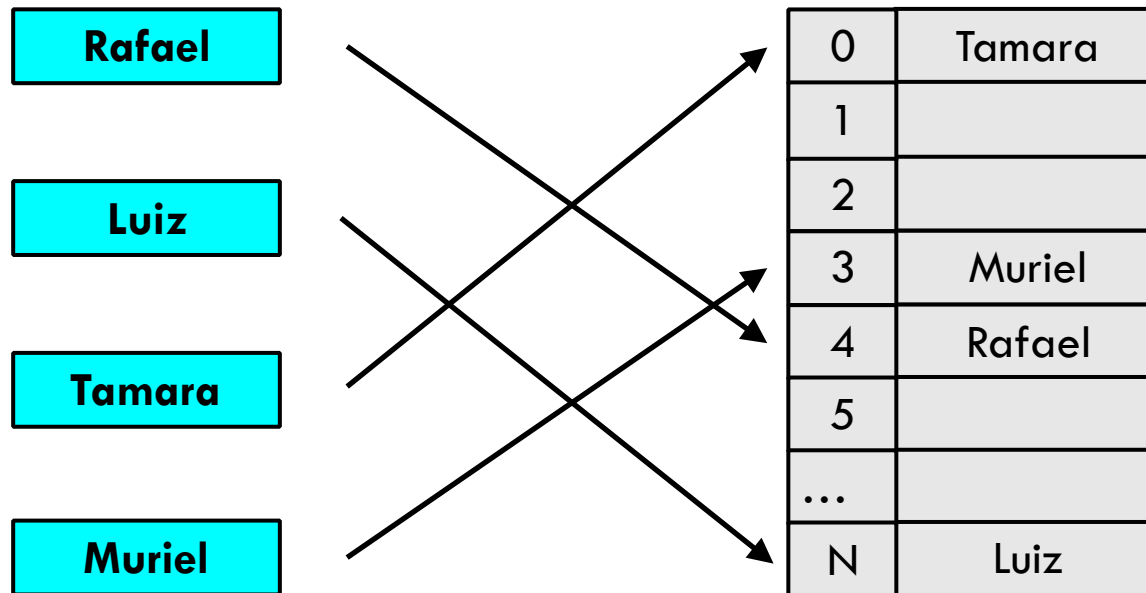
# Introdução

**Tabela de Espalhamento**



# Introdução

## Tabela de Espalhamento



Como é feito o espalhamento?

# Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Tabelas de Endereçamento Direto
- 3 Tabelas de Espalhamento
- 4 Resolução de colisões
- 5 Funções Hash
- 6 Referências

# Tabela de Endereçamento Direto

**Tabela**

**0 - Tamara**

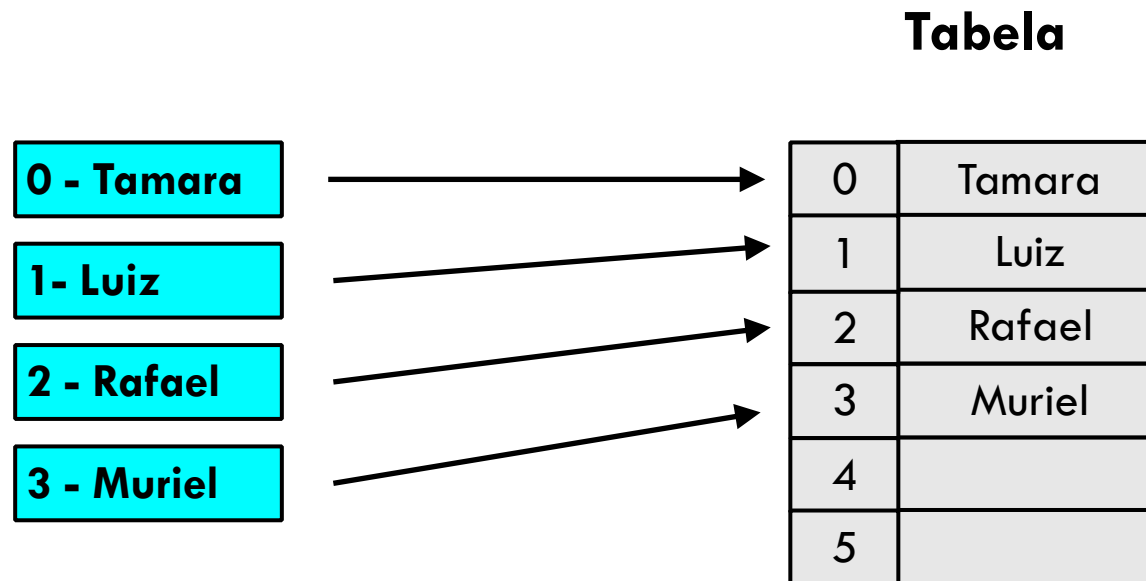
**1- Luiz**

**2 - Rafael**

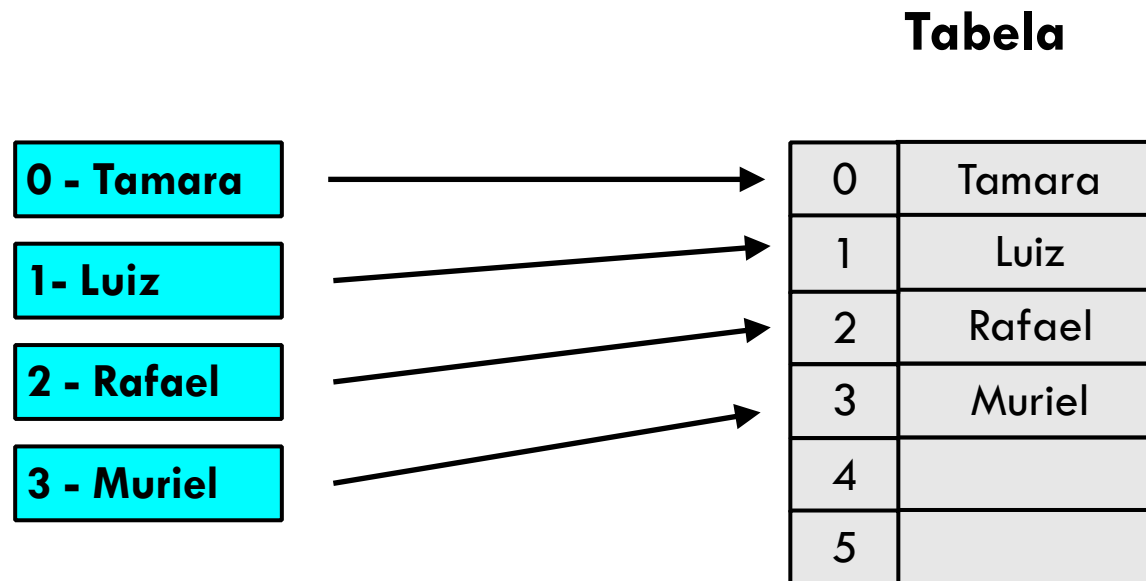
**3 - Muriel**

0	Tamara
1	Luiz
2	Rafael
3	Muriel
4	
5	

# Tabela de Endereçamento Direto



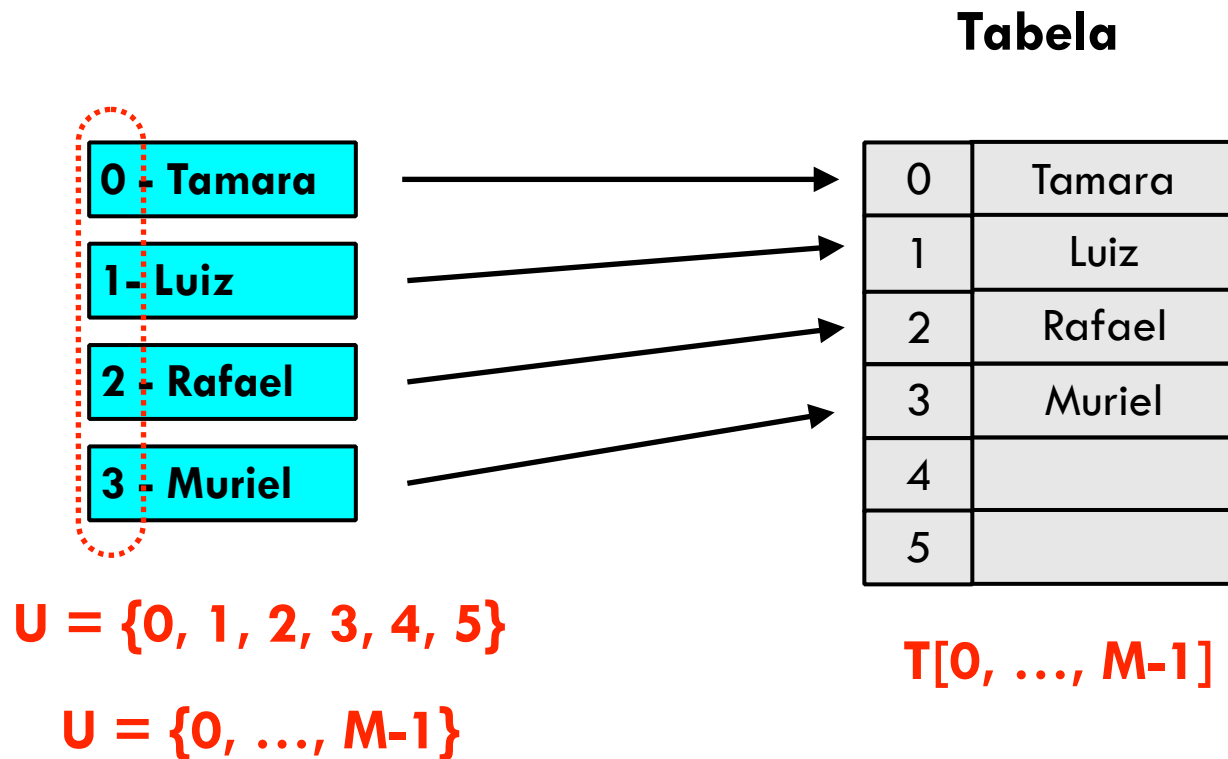
# Tabela de Endereçamento Direto



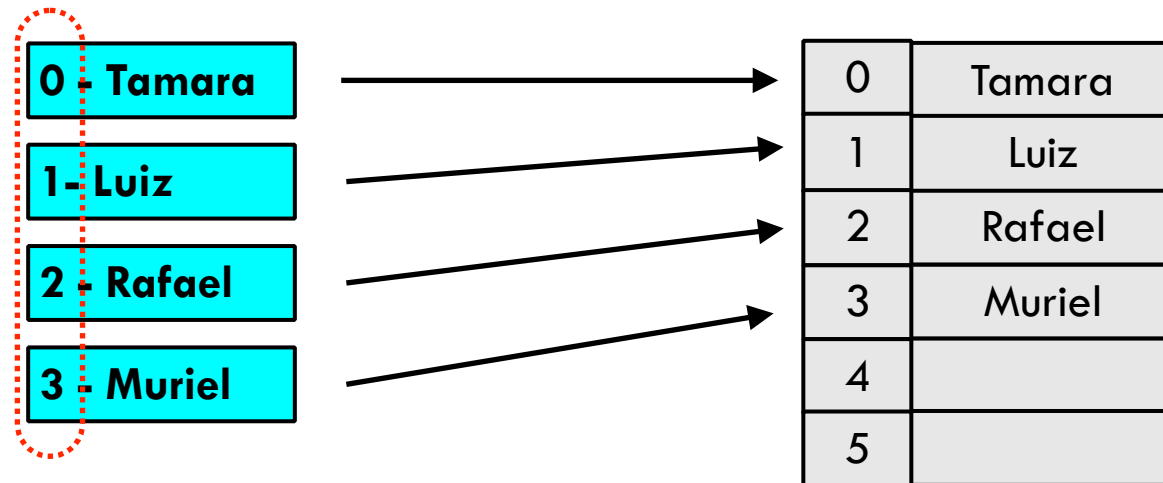
Simple, funciona quando o universo de chaves ( $U$ ) é razoavelmente pequeno.



# Tabela de Endereçamento Direto



# Tabela de Endereçamento Direto



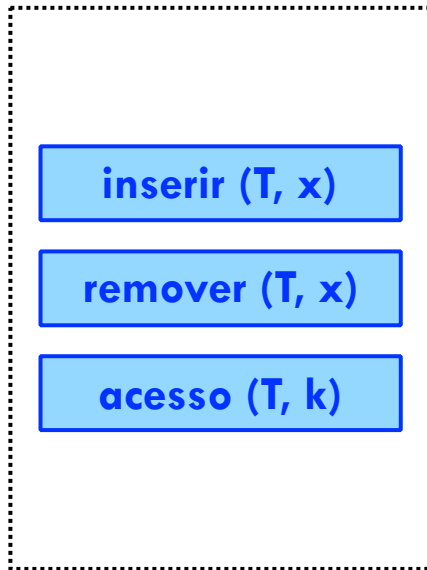
$U = \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$

$T[0, \dots, M-1]$

$U = \{0, \dots, M-1\}$

Posição **K** aponta para o elemento com chave **K**.  
Se o conjunto em **K** é vazio, então  $T[K] = \text{NULL}$

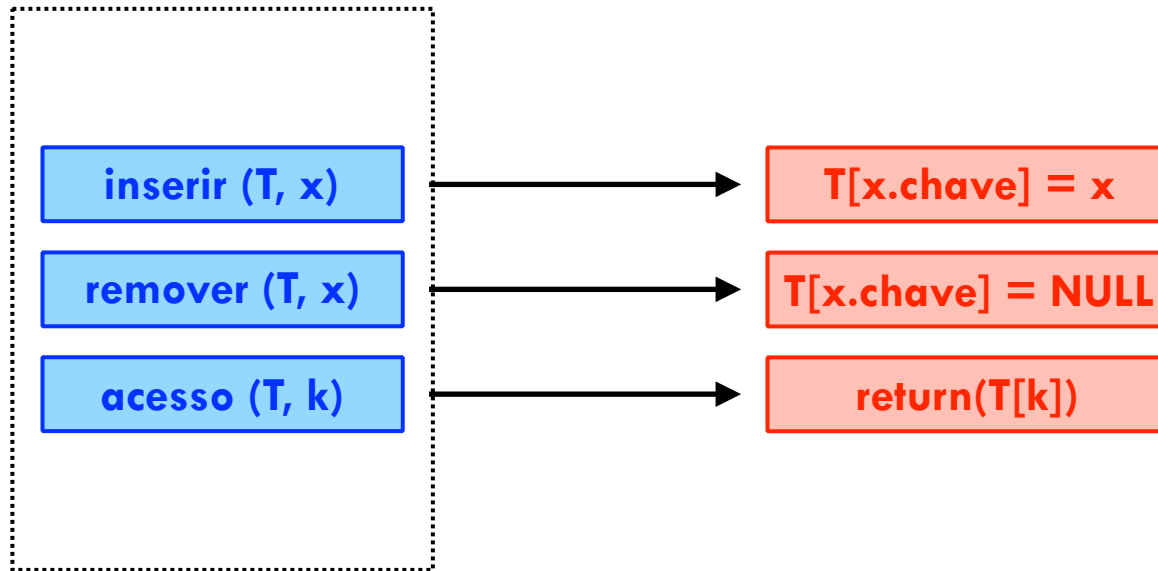
# Tabela de Endereçamento Direto



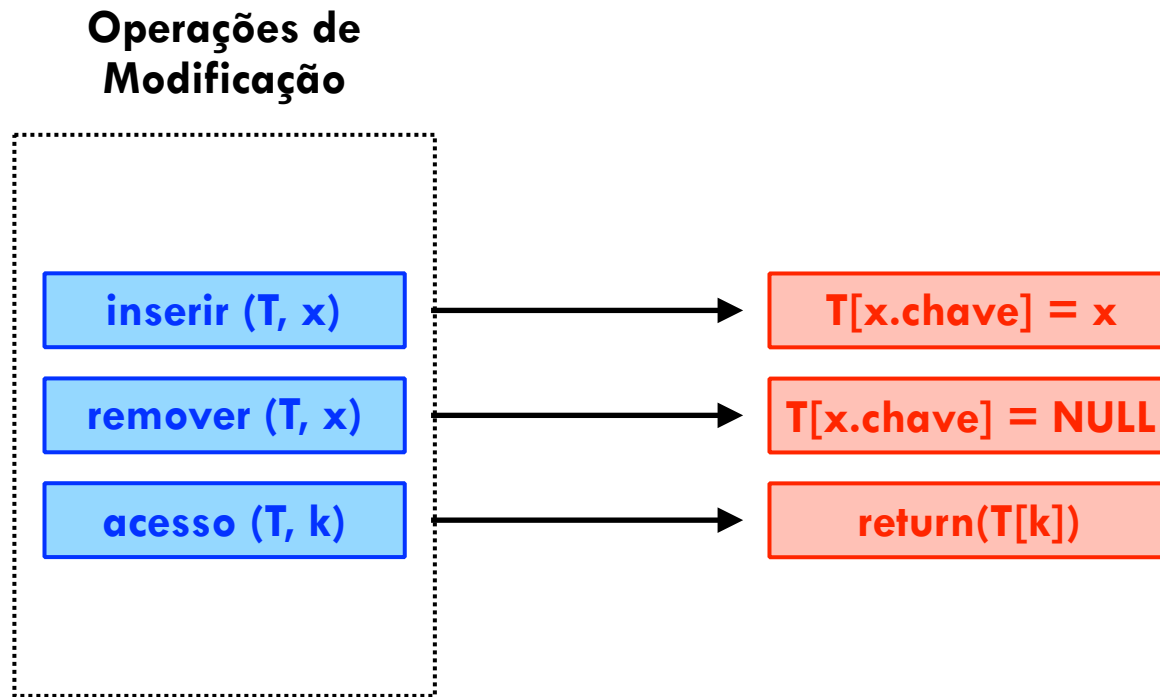
**Operações de  
modificação**

# Tabela de Endereçamento Direto

- Operações de Modificação



# Tabela de Endereçamento Direto



tempo das operações  $\gg O(1)$

# Exercício 01

- Dado um conjunto  $S$  de itens formado por uma tabela  $T[0 \dots M-1]$ . Faça uma função em C para computar o elemento máximo de  $S$ .
- Qual o desempenho no pior caso ?

# Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Tabelas de Endereçamento Direto
- 3 Tabelas de Espalhamento
- 4 Resolução de colisões
- 5 Funções Hash
- 6 Referências

# Tabela de Espalhamento

0	Tamara
1	Luiz
2	Rafael
3	Muriel
4	
5	

Endereçamento  
Aberto

Problemas?



# Tabela de Espalhamento

0	Tamara
1	Luiz
2	Rafael
3	Muriel
4	
5	

Endereçamento  
Aberto

Problemas?

- se U é grande, consome muita memória

# Tabela de Espalhamento

0	Tamara
1	Luiz
2	Rafael
3	Muriel
4	
5	

Endereçamento  
Aberto

## Problemas?

- se  $U$  é grande, consome muita memória
- chaves armazenadas  $<$  chaves totais  
(muitas posições nulas)

# Tabela de Espalhamento

0	Tamara
1	Luiz
2	Rafael
3	Muriel
4	
5	

Endereçamento  
Aberto

## Problemas?

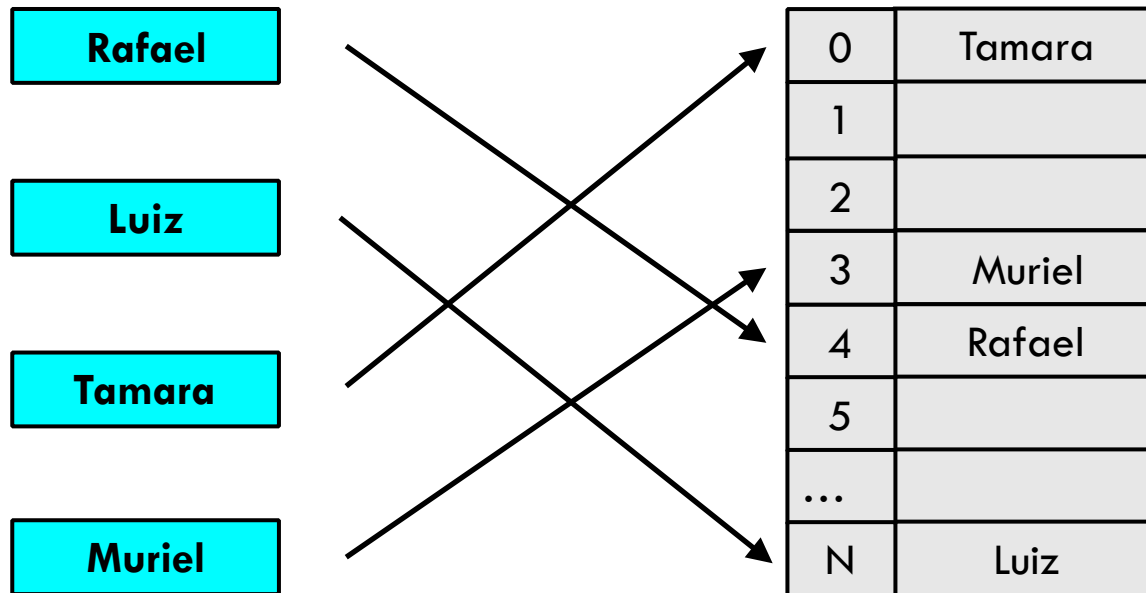
- se  $U$  é grande, consome muita memória
- chaves armazenadas  $<$  chaves totais  
(muitas posições nulas)

## Solução !

- reduzir o tamanho da tabela
- "Espalhar" as chaves

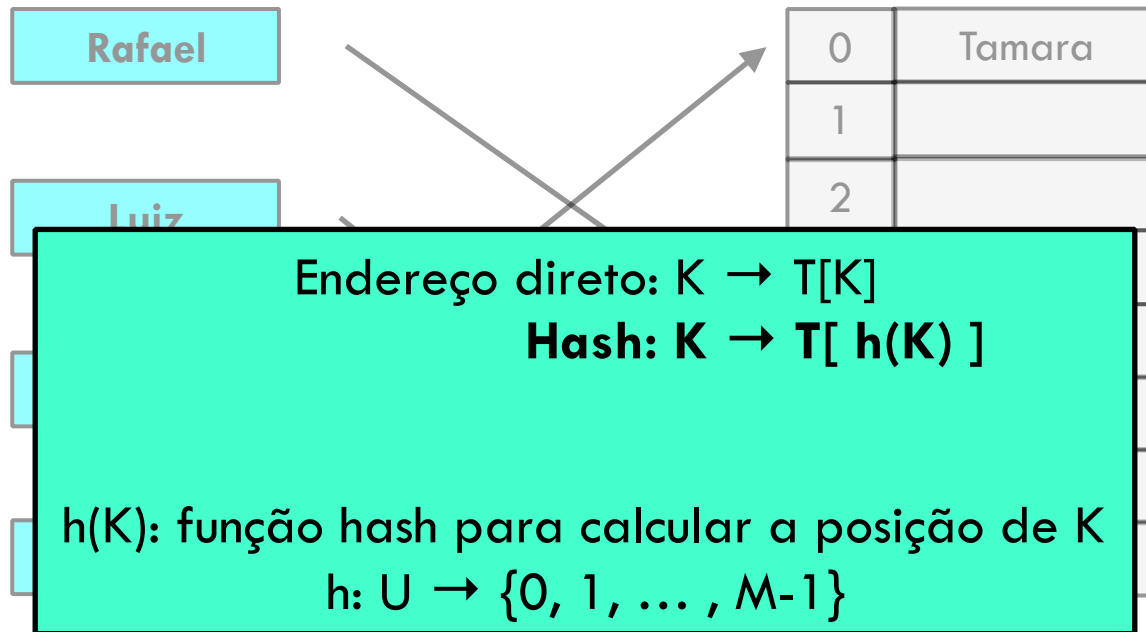
# Tabela de Espalhamento

Tabela de Espalhamento



# Tabela de Espalhamento

Tabela de Espalhamento

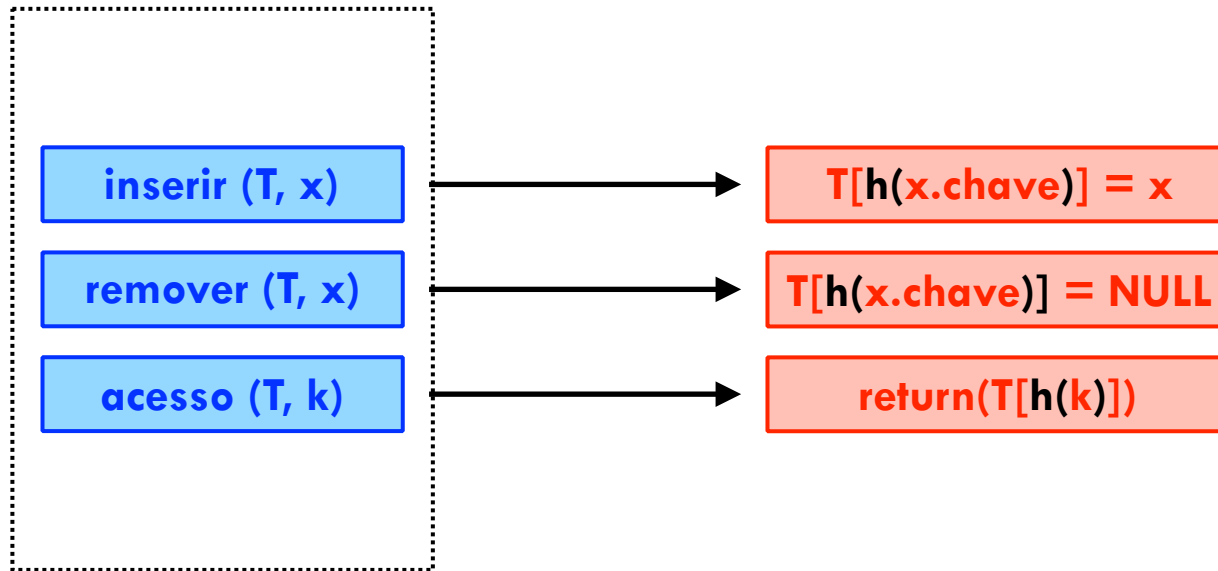


“Um elemento com a chave  $K$  **se espalha** até a posição  $h(K)$ ”

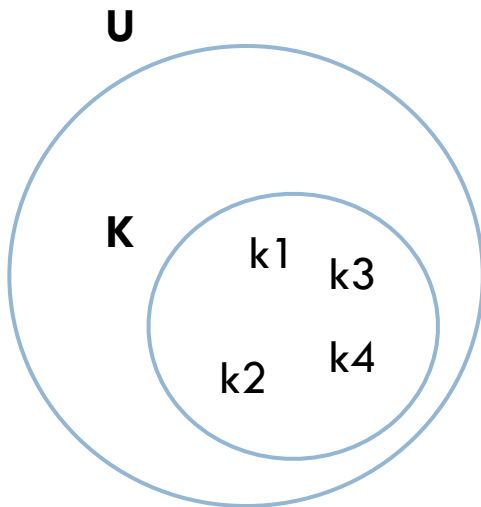
“ $h(K)$  é o valor hash de  $K$ ”

# Tabela de Espalhamento

- Operações de Modificação



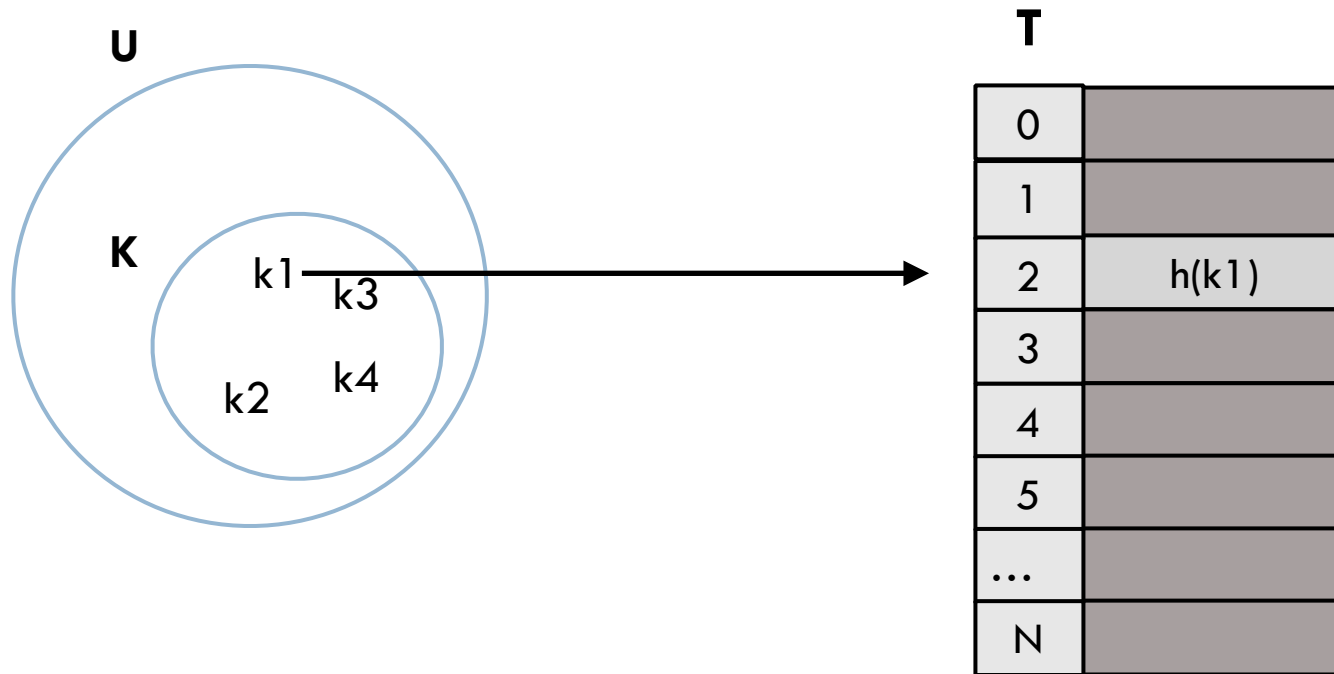
# Tabela de Espalhamento



T

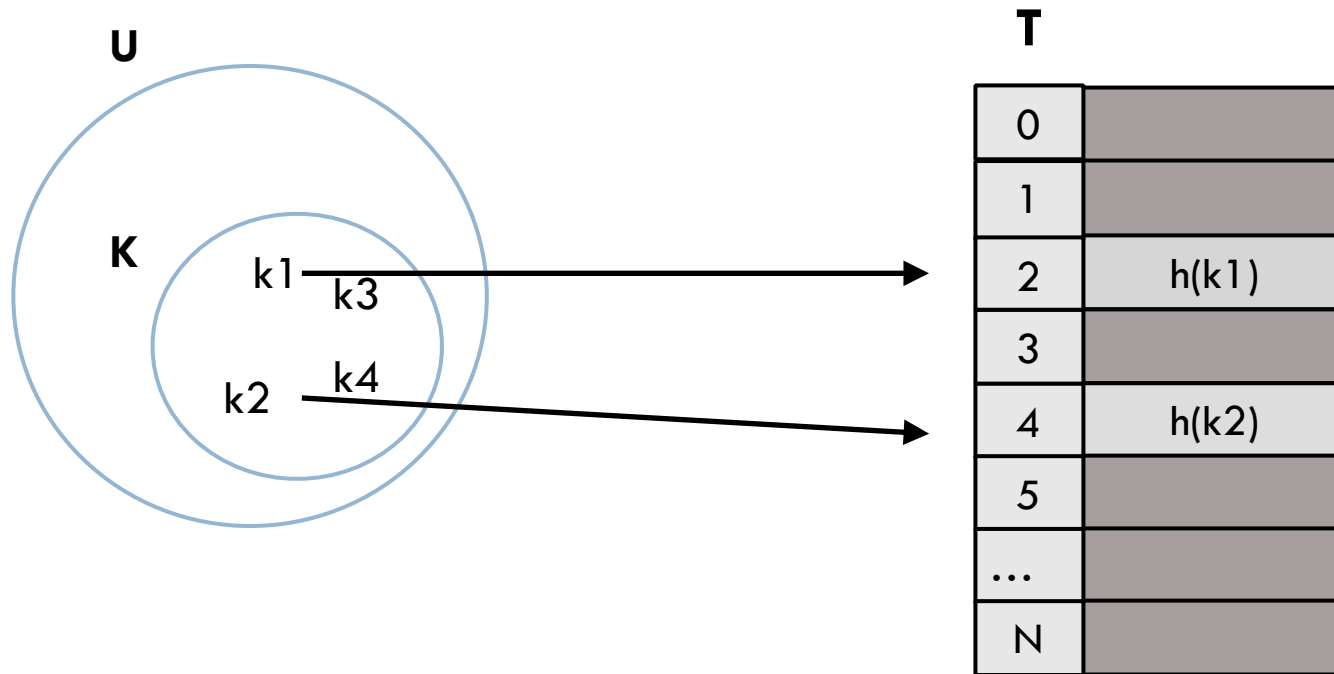
0	
1	
2	
3	
4	
5	
...	
N	

# Tabela de Espalhamento

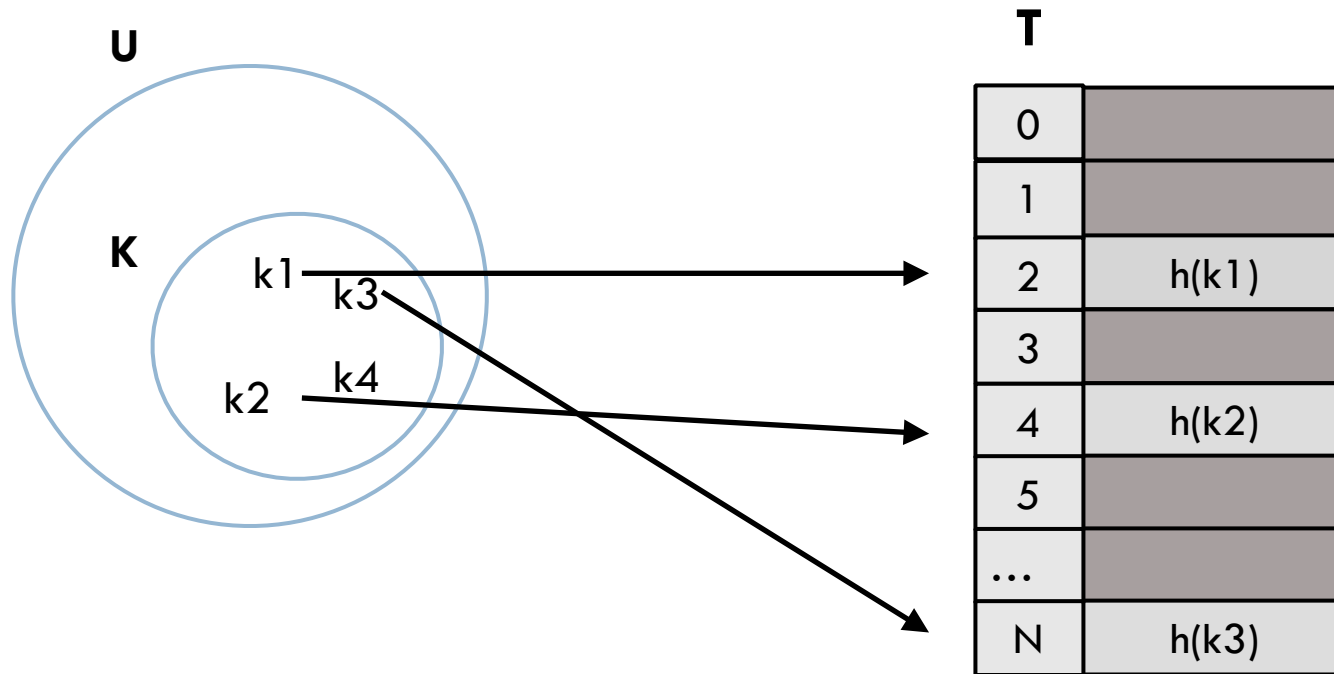




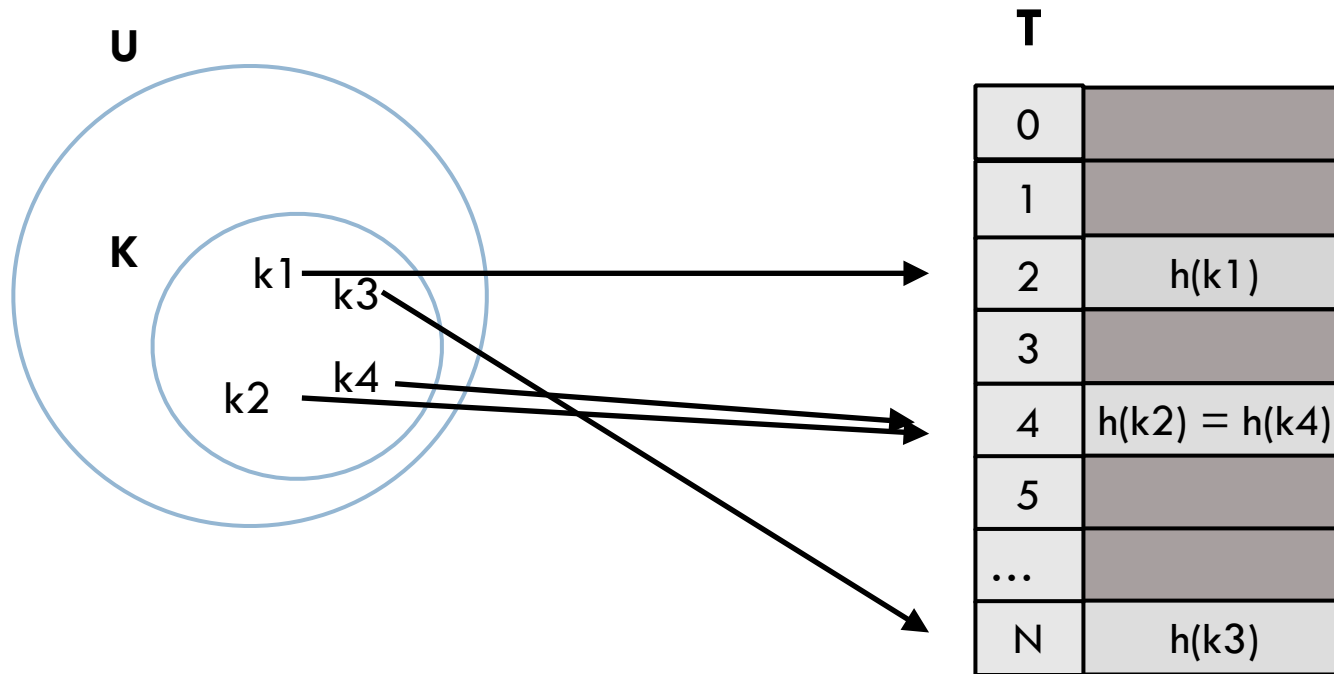
# Tabela de Espalhamento



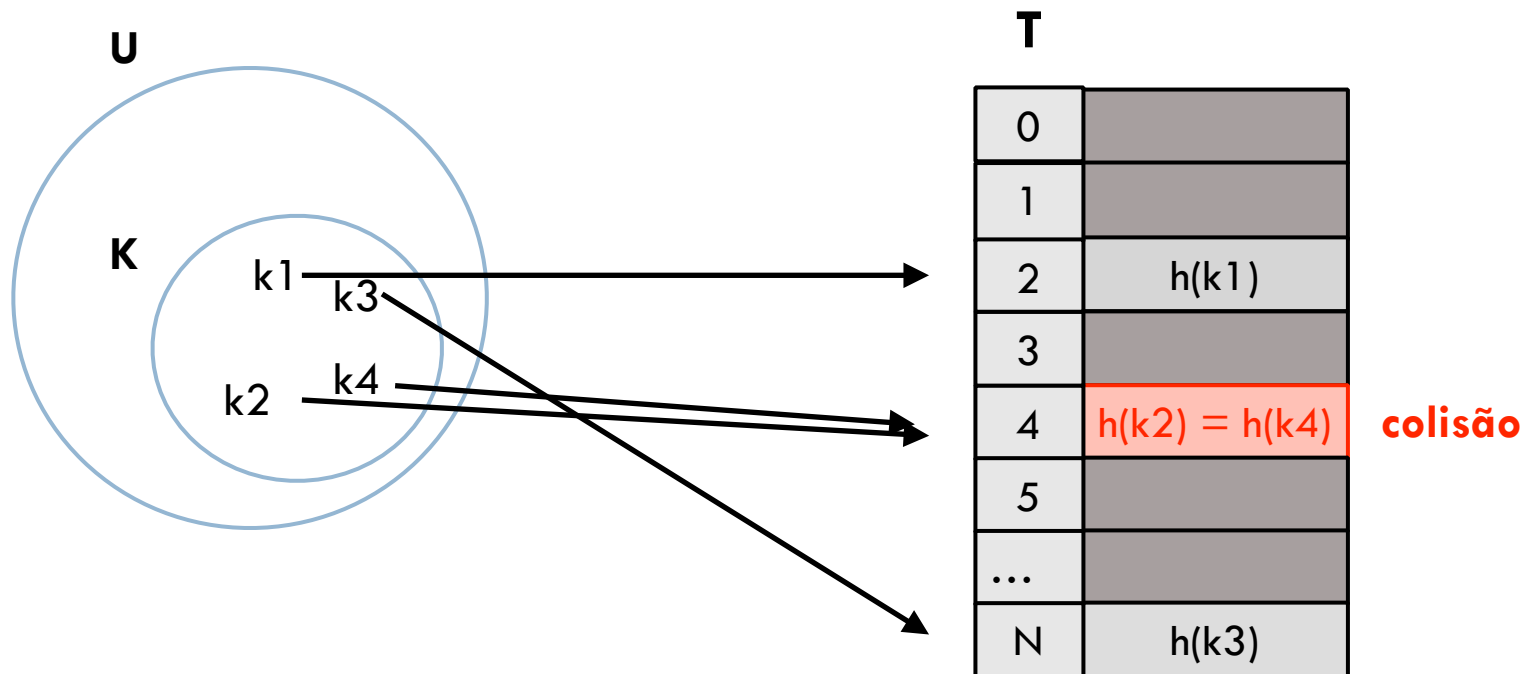
# Tabela de Espalhamento



# Tabela de Espalhamento



# Tabela de Espalhamento



**Colisão:** duas ou mais chaves mapeadas para a mesma posição

# Tabela de Espalhamento

U

T

- Ideal: evitar colisões por completo
  - função  $h$  adequada, "aleatória" no sentido de espalhar
  - $h$  deve ser determinística,  $k$  sempre produz  $h(k)$
  - como  $|U| > M$ , haverá colisões
    - devemos tratá-las

N

$h(k_3)$

**Colisão:** duas ou mais chaves mapeadas para a mesma posição

# Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Tabelas de Endereçamento Direto
- 3 Tabelas de Espalhamento
- 4 Resolução de colisões
- 5 Funções Hash
- 6 Referências

# Resolução de Colisões



- A** Endereçamento Aberto
- B** Resolução por encadeamento

# Resolução de Colisões



- A** Endereçamento Aberto
- B** Resolução por encadeamento



# Endereçamento aberto

"Quando uma chave colide com outra, a colisão é resolvida encontrando-se uma entrada diferente, e disponível"

- Se  $h(k)$  está ocupada, verifica:

... ,  $h(k) + 1$ ,  $h(k) + 2$ ,  $h(k) + 3$ , ...

- **Sondagem linear**

**Exemplo:** A2, A3, A5, B2, B5, A9, C2, B9

Tabela Hash de 10 espaços

# Endereçamento aberto

Ex: A2, A3, A5, B2, B5, A9, C2, B9

T	
0	
1	
2	A2
3	A3
4	
5	A5
6	
7	
8	
9	

(a)

T	
0	
1	
2	A2
3	A3
4	B2
5	A5
6	B5
7	
8	
9	A9

(b)

T	
0	B9
1	
2	A2
3	A3
4	B2
5	A5
6	B5
7	C2
8	
9	A9

(c)

# Endereçamento aberto

Ex: A2, A3, A5, B2, B5, A9, C2, B9

T			
0			B9
1		1	
2	A2	2	A2
3	A3	3	A3
4		4	B2
5	A5	5	A5
6		6	B5
7		7	
8		8	
9		9	A9

(a) (b) (c)

**Desvantagem:** gera “agrupamentos”, dados não ficam espalhados

# Endereçamento aberto

**Alternativa:** Sondagem quadrática

$$h(k) + i^2, h(k) - i^2 \quad \text{para } i = 1, 2, \dots, (M-1)/2$$

**Sequencia de sondagens:**

$$h(k), h(k) + 1, h(k) - 1, h(k) + 4, h(k) - 4, h(k) + 9, h(k) - 9, \dots$$

**Ex:** A2, A3, A5, B2, B5, A9, C2, B9

# Exercício 02

Ex: A2, A3, A5, B2, B5, A9, C2, B9 → Sondagem Quadrática

**T**

0	
1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
8	
9	

**(a)**

**(b)**

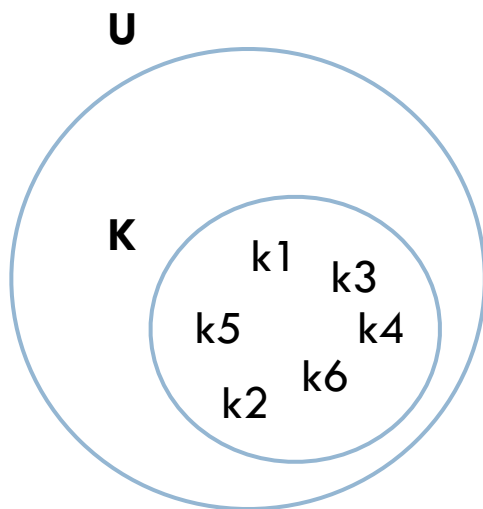
**(c)**

# Resolução de Colisões



- A** Endereçamento Aberto
- B** Resolução por encadeamento

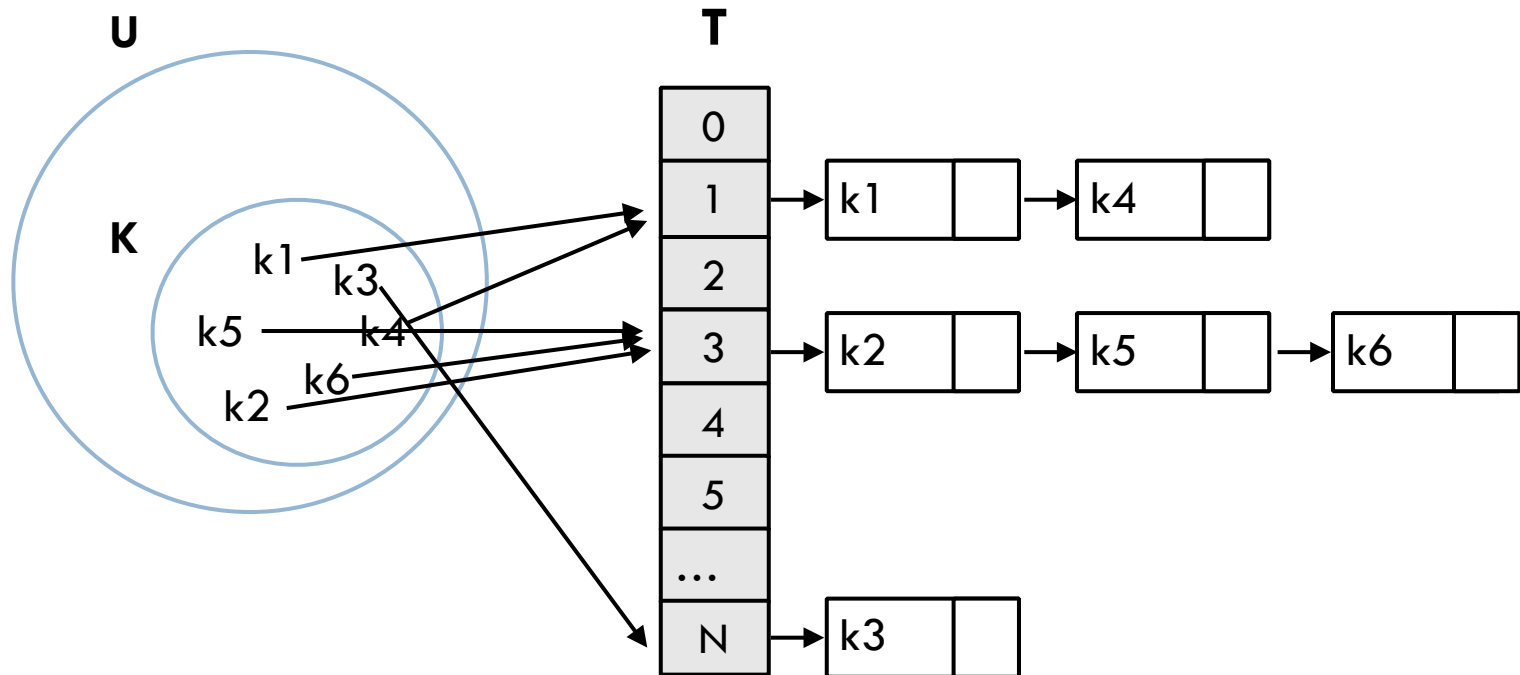
# Resolução por encadeamento



**T**

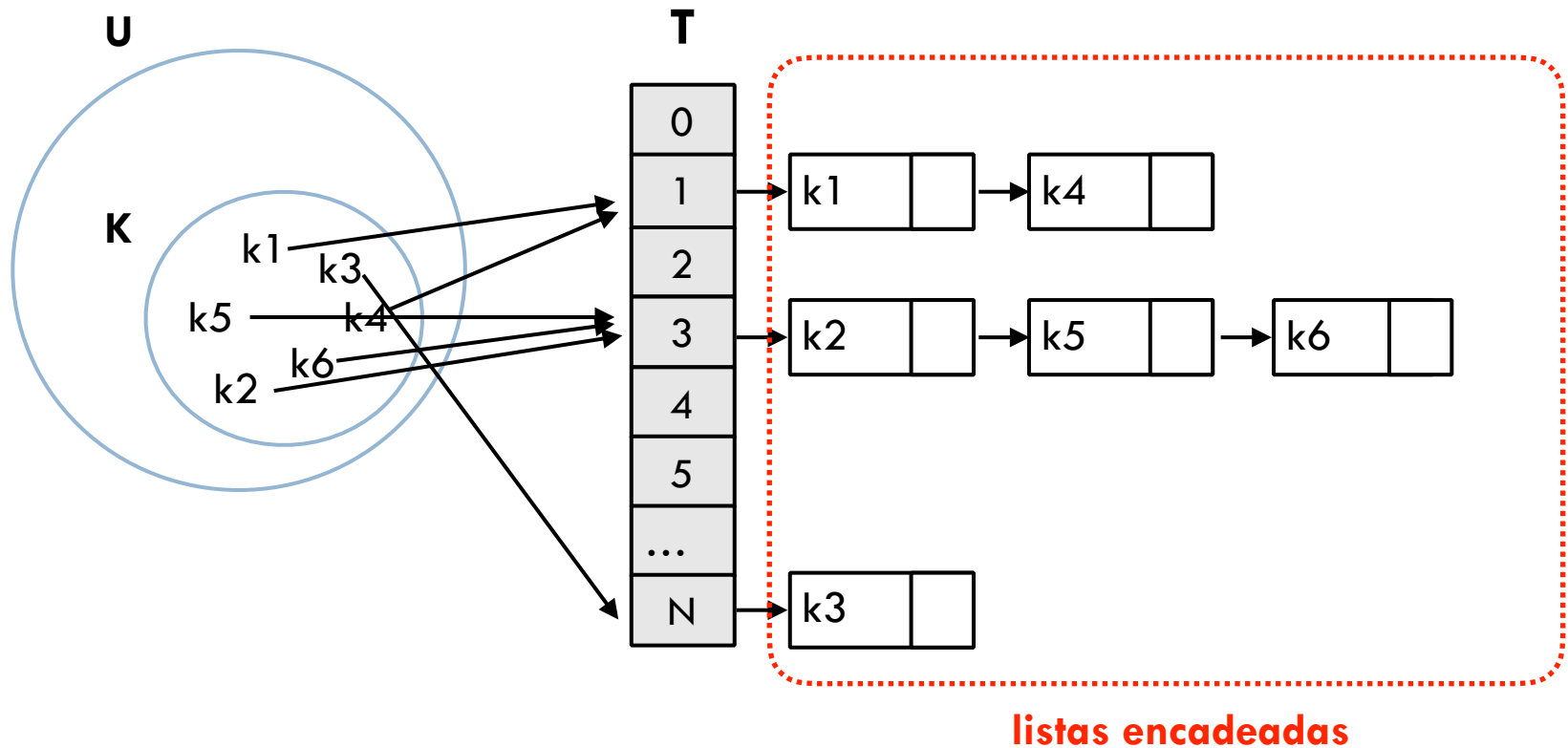
0
1
2
3
4
5
...
N

# Resolução por encadeamento



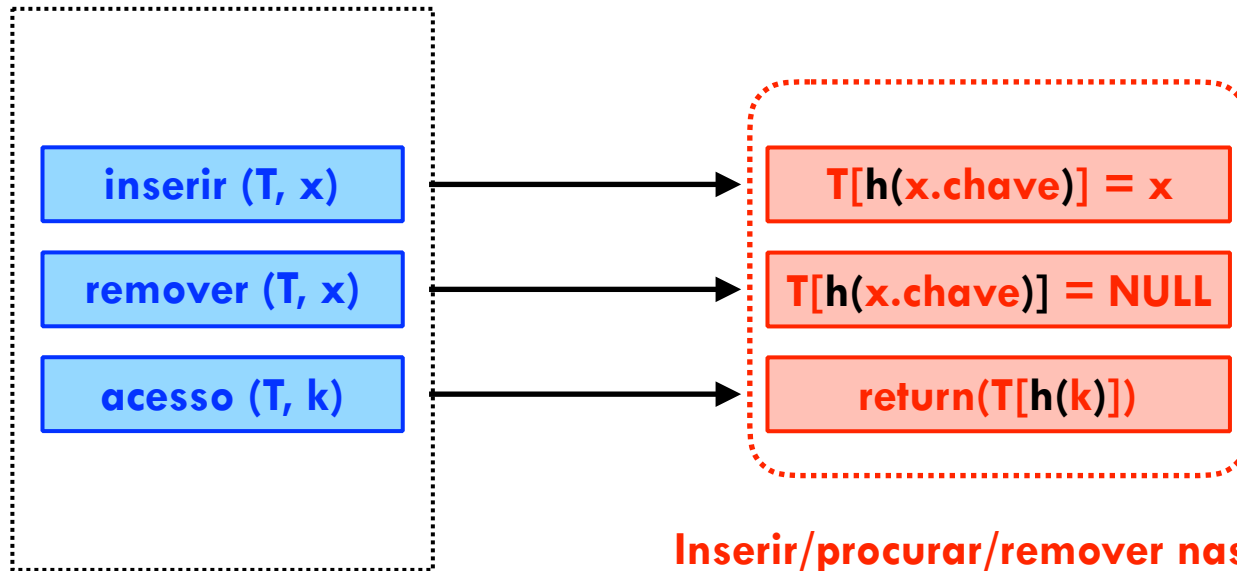


# Resolução por encadeamento



# Resolução por encadeamento

- Operações de Modificação



Inserir/procurar/remover nas listas indexadas pela posição da tabela

# Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Tabelas de Endereçamento Direto
- 3 Tabelas de Espalhamento
- 4 Resolução de colisões
- 5 Funções Hash
- 6 Referências

# Funções Hash

Uma boa função deve:

- distribuir as chaves com igual probabilidade nas  $M$  posições
- na prática não se pode garantir, pois não temos ideia da distribuição de probabilidade das chaves
- usamos então **heurísticas**

**A** Método da divisão

**B** Método da multiplicação

# Método da Divisão

Usa o resto da divisão de K por M:

$$h(k) = K \bmod M$$

## "Valores de M"

- \* Evitar potência de 2
- \* Preferência por **números primos**

## Exercício 03

Criar tabela Hash com  $M = 13$ , e inserir as chaves apresentadas abaixo. Use encadeamento para tratar das colisões.

$k = 100$

$k = 0$

$k = 4$

$k = 48$

$k = 40$

$k = 17$

$k = 25$

$k = 96$

$k = 6$

$k = 15$

$k = 63$

$k = 2$

# Método da Multiplicação

Cria a função hash em duas etapas:

1) primeiro, multiplica K por uma constante A

$$0 < A < 1 \rightarrow (K * A)$$

2) multiplica por M, e toma o piso do resultado:

$$h(K) = \text{ground}(M * ((K * A) \bmod 1))$$

- \* Literatura sugere  $A = 0.618$
- \* Pegar a parte inteira de  $h(k)$

## Exercício 04

Criar tabela Hash com  $M = 13$  e  $A = 0.618$ , e inserir as chaves abaixo. Use encadeamento para tratar as colisões.

$k = 100$
$k = 0$
$k = 4$
$k = 48$

$k = 40$
$k = 17$
$k = 25$
$k = 96$

$k = 6$
$k = 15$
$k = 63$
$k = 2$



## Exercício 05



Comparar as tabelas resultantes dos exercícios 3 e 4.

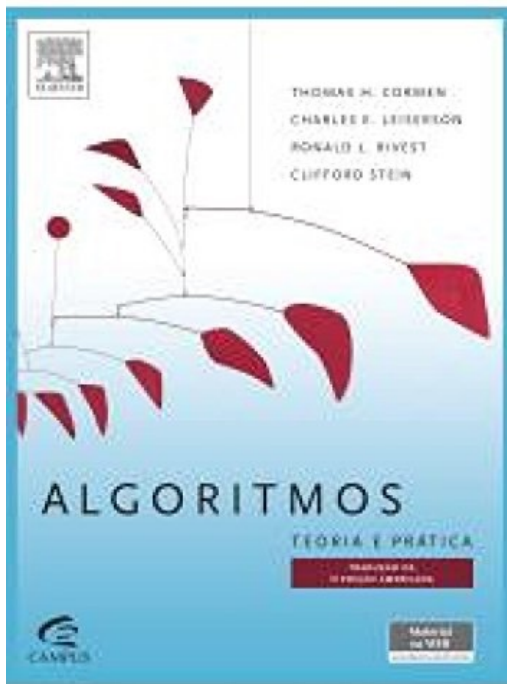
## Exercício 06

Desenhe o conteúdo da tabela hash resultante da inserção de registros com as chaves: {A, G, U, D, E, S, L, I, C, H, P, R} nesta ordem, em uma tabela inicialmente vazia de tamanho 19 (dezenove), usando endereçamento aberto com hashing linear para a escolha de localizações alternativas. Use a função hash  $h(k) = k \bmod 19$ , para a k-ésima letra do alfabeto.

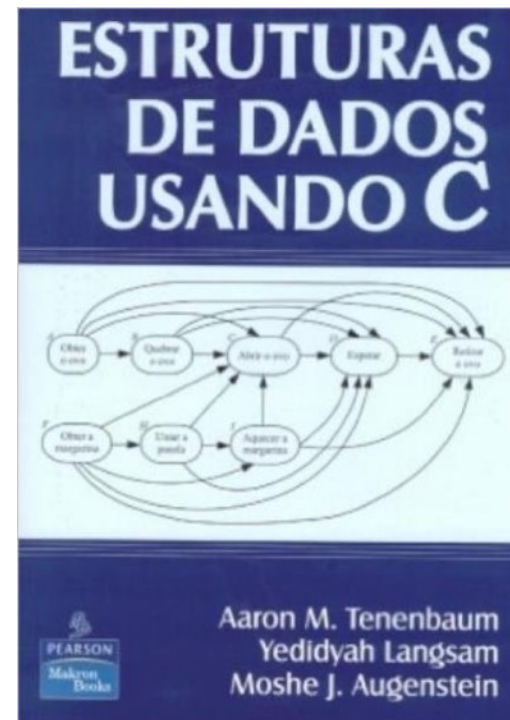
# Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Tabelas de Endereçamento Direto
- 3 Tabelas de Espalhamento
- 4 Resolução de colisões
- 5 Funções Hash
- 6 Referências

# Referências sugeridas

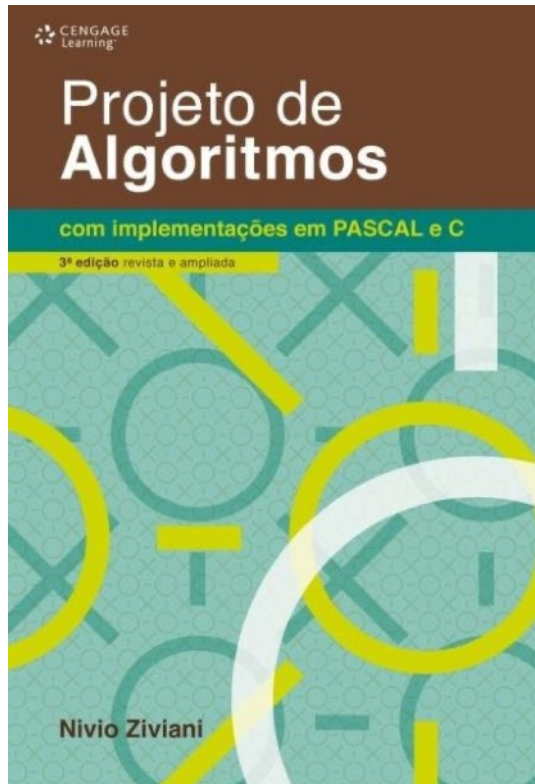


[Cormen et al, 2018]



[Tenenbaum et al, 1995]

# Referências sugeridas



[Ziviani, 2010]



[Drozdek, 2017]

# Perguntas?

Prof. Rafael G. **Mantovani**

[rafaelmantovani@utfpr.edu.br](mailto:rafaelmantovani@utfpr.edu.br)