# Hash

Definição, endereçamento aberto e encadeamento

Prof. Edson Alves - UnB/FGA 2019

#### Sumário

- 1. Definição de hash
- 2. Exemplos de funções hash
- 3. Endereçamento aberto
- 4. Encadeamento

Definição de hash

#### Motivação para a criação da hash

- ullet Estruturas lineares permitem armazenar N elementos sem que o valor de N seja conhecido *a priori*, em tempo de compilação
- ullet Estas estruturas, poém, não são eficientes na busca do elementos (complexidade O(N))
- As árvores de busca, como as estruturas lineares, também permitem o armazenamento de um número arbitrário de elementos (limitado somente pela memória disponível)
- • Em árvores busca perfeitamente balanceadas a ordem de complexidade da busca é  $O(\log N)$
- Porém a organização de memória das árvores não é contígua, levando à perda de eficiência em relação à cache
- $\bullet$  A idéia da *hash* é deduzir o índice de um elemento em um vetor a partir apenas da informação armazenada pelo elemento, reduzindo a ordem de complexidade busca para O(1)

#### Hash

#### Definição

Uma função h é uma função de hash se ela transforma uma chave K no índice do elemento que contém K na tabela. Se h transforma chaves distintas em índices distintos, ela é uma função de hash perfeita.

- ullet Para se criar uma função h de hash perfeita, a tabela deve conter, no mínimo, o número de elementos cujas chaves serão transformadas pela função h
- Uma colisão ocorre se duas chaves distintas  $K_1$  e  $K_2$  gerarem o mesmo índice, isto é, se  $h(K_1) = h(K_2)$  com  $K_1 \neq K_2$
- ullet A idéia é encontrar uma função h que gere o mínimo de colisões mas que não seja sofisticada ao ponto de seu cálculo interferir na performance do programa

3

Exemplos de funções hash

#### Soma dos elementos

Chave	Uma string $K$
Algoritmo	Atribui-se um código numérico para cada um dos caracteres que aparecem na string $K$ e somam-se estes valores
Nível de colisão	Alto

```
int h(const string& K)
2 {
3    int v = 0;
4
5    for (auto c : K)
6        v += c;
7
8    return v;
9 }
```

#### Resto da divisão

Chave	Um inteiro $K$
Algoritmo	Obtêm-se o resto da divisão da chave $K$ pelo tamanho $T$ da tabela. De preferência, $T$ deve ser um número primo
Nível de colisão	Inversamente proporcional a ${\cal T}$

```
1 unsigned long h(unsigned long K, size_t T)
2 {
3     return K % T;
4 }
```

#### Enlaçamento deslocado

Chave	Uma string $K$
Algoritmo	Divide-se a string em $N$ partes de, no máximo, $m$ caracteres, e computa-se a chave aplicando-se a operação XOR em todas as partes
Nível de colisão	Médio

```
unsigned long h(const string& S) {
      unsigned long v = \emptyset, p = \emptyset, m = 4, i = \emptyset;
     for (auto c : S) {
         p \mid = (c << 8*i++);
          if (i == m) v = p, i = p = 0;
8
      return v ^ p;
```

### Enlaçamento no limite

Chave	Uma string $K$
Algoritmo	Variante do enlaçamento deslocado. Divide-se a chave eme 3 partes, e se enlaça os extremos com a parte do meio invertida
Nível de colisão	Médio

```
unsigned long h(const string& S) {
      string s(S);
      while (s.size() % 3) s.push_back(0);
4
5
      unsigned long v = 0, N = s.size(), M = N/3:
6
      for (size_t i = 0; i < M; ++i)
8
          v = (s[i] \cdot s[2*M - 1 - i] \cdot s[2*M + i]);
9
10
      return v;
12 }
```

# Meio quadrado

Chave	Um inteiro $K$
Algoritmo	Eleva-se ${\cal K}$ ao quadrado e toma-se a parte central do resultado
Nível de colisão	Médio

```
1 unsigned long h(int K)
2 {
3          auto s = K*K;
4          return (s & 0x00FFFF00) >> 8;
6 }
```

#### **Polinomial**

Chave	Uma string $K$ com $N$ caracteres
Algoritmo	$g(x)$ é um polinômio de grau $N-1$ com coeficientes $a_i=K[i]$ e $h(K)=g(p) \pmod T$ , onde $T$ é o tamanho da tabela e $p\neq T$ é primo
Nível de colisão	Baixo

```
unsigned long h(const string& K, size_t p, size_t T)

unsigned long h = 0;

for (int i = K.size() - 1; i >= 0; --i) {
    h = (h * p) % T;
    h = (h + K[i]) % T;
}

return h;
```

Endereçamento aberto

#### Problemas com a colisão

- Como visto, as funções de hash podem gerar colisões, isto é, um mesmo índice para duas chaves distintas
- Naturalmente surge o seguinte questionamento: como inserir duas chaves que colidem em uma mesma tabela, e como resgatá-las em uma busca?
- Uma alternativa para o tratamento de colisões é o endereçamento aberto

#### Endereçamento aberto

#### Definição

Se a chave K for mapeada para uma posição já ocupada da tabela, o endereçamento aberto utiliza a sequência de sondagem

$$N(h(K) + p(1)), N(h(K) + p(2)), \dots, N(h(K) + p(i)), \dots$$

onde p é a função de sondagem, i é o índice de sondagem e N a função de normalização, até que

- 1. se encontre uma posição desocupada
- 2. N(h(K) + p(j)) = N(h(K))
- 3. se verifique que a tabela está cheia

#### Sondagem linear

- Na sondagem linear, temos a função de sondagem é a identidade, isto é,  $p(i) = i, \forall i$
- A função de normalização faz com que o índice resultante esteja dentro dos limites da tabela, usando o resto da divisão:

$$N(K) = K(\mathsf{mod}\ T),$$

onde T é o tamanho da tabela

- ullet Se uma posição N(h(K)+p(i)) já estiver ocupada, tenta-se o próximo índice de sondagem (i+1) até que se encontre um espaço vago ou ocorra uma das outras condições
- Esta estratégia tende a formação de agrupamentos de chaves, com pontos de acumulação na tabela e intervalos contíguos não ocupados

Sondagem linear, T = 11

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Sondagem linear, T=11

$$h(51) = 51 \pmod{11} = 7$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
							51			

Sondagem linear, T = 11

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
							51			

Sondagem linear, T=11

$$h(16) = 16 \pmod{11} = 5$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			

Sondagem linear, T = 11

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			

Sondagem linear, T=11

$$h(76) = 76 \pmod{11} = 10$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			76

Sondagem linear, T=11

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			76

Sondagem linear, T=11

$$h(35) = 35 \pmod{11} = 2$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16		51			76

Sondagem linear, T=11

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16		51			76

Sondagem linear, T=11

$$h(-6) = -6 \pmod{11} = 5$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16		51			76

Sondagem linear, T=11

$$N(h(-6)+1)=(5+1) \; (\bmod \; 11)=6$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16	-6	51			76

Sondagem linear, T = 11

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16	-6	51			76

Sondagem linear, T=11

$$h(49) = 49 \pmod{11} = 5$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16	-6	51			76

Sondagem linear, T=11

$$N(h(49)+1)=(5+1) \; (\bmod \; 11)=6$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16	-6	51			76

Sondagem linear, T = 11

$$N(h(49)+2)=(5+2) \; (\bmod \; 11)=7$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16	-6	51			76

Sondagem linear, T=11

$$N(h(49)+3)=(5+3) \; (\bmod \; 11)=8$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16	-6	51	49		76

#### Implementação da sondagem linear

```
1 #include <bits/stdc++ h>
₃ using namespace std;
5 template<typename I, size_t T>
6 class HashSet {
7 private:
      size_t mod(const I& a, int b) { return ((a % b) + b) % b; }
     size_t h(const I& K) { return mod(K, T); }
     size_t N(const I& K, size_t i) { return mod(h(K) + i, T); }
10
     vector<I> xs;
     bitset<T> used:
1.4
15 public:
      HashSet() : xs(T) {}
```

## Implementação da sondagem linear

```
bool insert(const I& K)
18
19
          if (used.count() == T)
20
               return false;
22
          for (size_t i = \emptyset; i < T; ++i)
24
               auto pos = N(K, i);
26
               if (not used[pos])
28
                    xs[pos] = K;
29
                    used[pos] = true;
30
                    break:
31
32
34
35
           return true;
36
```

### Sondagem quadrática

Na sondagem quadrática, a função de sondagem é dada por

$$p(i) = (-1)^{i-1} \left[ \frac{i+1}{2} \right]^2,$$

para i = 1, 2, ..., T - 1

- ullet A função de normalização é dada por  $N(K)=K\ ({
  m mod}\ T)$ , onde T é o tamanho da tabela
- A sondagem quadrática pode ser interpretada como a sequência

$$h(K) + i^2, h(K) - i^2, h(K) + (i+1)^2, h(K) - (i+1)^2, \dots$$

para 
$$i = 1, 2, \dots, (T-1)/2$$

 $\bullet$  Se T for um número primo da forma 4k+3, a sequência acima passa por todas as posições da tabela (Radke, 1970)

## Exemplo de inserção utilizando sondagem quadrática

Sondagem quadrática, T=11

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Sondagem quadrática, T=11

$$h(51) = 51 \pmod{11} = 7$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
							51			

Sondagem quadrática,  $T=11\,$ 

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
							51			

Sondagem quadrática,  $T=11\,$ 

$$h(16) = 16 \pmod{11} = 5$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			

Sondagem quadrática, T=11

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			

Sondagem quadrática, T=11

$$h(76) = 76 \pmod{11} = 10$$

0	1	2		5			10
				16	51		76

Sondagem quadrática,  $T=11\,$ 

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			76

Sondagem quadrática,  $T=11\,$ 

$$h(35) = 35 \pmod{11} = 2$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16		51			76

Sondagem quadrática, T = 11Elemento a ser inserido: -6

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16		51			76

Sondagem quadrática, T = 11Elemento a ser inserido: -6

$$h(-6) = -6 \pmod{11} = 5$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16		51			76

Sondagem quadrática,  $T=11\,$ 

$$N(h(-6) + 1^2) = (5+1) \pmod{11} = 6$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16	-6	51			76

Sondagem quadrática, T=11

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16	-6	51			76

Sondagem quadrática,  $T=11\,$ 

$$h(49) = 49 \pmod{11} = 5$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16	-6	51			76

Sondagem quadrática, T=11

$$N(h(49)+1^2)=(5+1) \pmod{11}=6$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16	-6	51			76

Sondagem quadrática, T=11

$$N(h(49)-1^2)=(5-1) \; (\bmod \; 11)=4$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35		49	16	-6	51			76

# Implementação da sondagem quadrática

```
1 #include <hits/stdc++ h>
₃ using namespace std;
5 template<typename I, size_t T>
6 class HashSet {
7 private:
      size_t mod(const I& a, int b) { return ((a % b) + b) % b; }
      size_t h(const I& K) { return mod(K, T); }
9
10
      size_t N(const I& K, size_t i)
          auto sign = i % 2 ? 1 : -1;
          auto i = (i + 1)/2:
14
          return mod(h(K) + sign * j * j, T);
16
18
      vector<I> xs;
19
      bitset<T> used:
20
```

# Implementação da sondagem quadrática

```
22 public:
      HashSet() : xs(T) {}
23
24
      bool insert(const I& K)
25
26
         if (used.count() == T) return false;
28
          for (size_t i = \emptyset; i < T; ++i)
29
30
               auto pos = N(K, i);
31
32
               if (not used[pos]) {
                   xs[pos] = K;
34
                   used[pos] = true;
35
                   break;
36
37
38
39
           return true;
40
41
```

#### hash duplo

- O hash duplo é uma das melhores estratégias de endereçamento aberto
- Isto porque a sequência de sondagem gerada tem muitas das características das sequências aleatórias
- No hash duplo a sequência de sondagem tem a forma

$$h(K) = (h_1(K) + ih_2(K)) \pmod{T}, \quad i = 0, 1, 2, \dots, T - 1$$

onde  $h_1(K), h_2(K)$  são duas funções de *hash* auxiliares, i é o índice de sondagem e T é o tamanho da tabela

- Diferentemente das sondagens lineares e quadráticas, a função  $h_2(K)$  depende do valor do chave K
- Deste modo, as sequências de sondagem para chaves  $K_1 \neq K_2$ , com  $h_1(K_1) = h_1(K_2)$ , tendem a serem diferentes

#### hash duplo

- A função  $h_2(K)$  deve gerar valores co-primos com o tamanho T da tabela
- Se T é uma potência de dois (isto é,  $T=2^k$  para algum k positivo), a função  $h_2(K)$  deve gerar apenas números ímpares
- ullet Se T é um número primo,  $h_2(K)$  tem que gerar números positivos menores do que T
- Uma maneira de se obter isso é fazer  $h_1(K) = K \pmod T$  e  $h_2(K) = 1 + (K \pmod {T-1})$
- $\bullet$  O hash duplo tem melhor desempenho do que a sondagem linear e a sondagem quadrática, pois gera um número  $O(T^2)$  de sondagens possíveis, enquanto que as outras duas geram O(T) sequências de sondagem

 $\it Hash \ duplo, \ T=11$ 

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

 $\textit{Hash duplo}, \ T=11$ 

$$h(51) = h_1(51) = 51 \pmod{11} = 7$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
							51			

 $\textit{Hash duplo}, \ T=11$ 

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
							51			

 $\textit{Hash duplo}, \ T=11$ 

$$h(16) = h_1(16) = 16 \pmod{11} = 5$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			

 $\it Hash \ duplo, \ T=11$ 

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			

 $\textit{Hash duplo}, \ T=11$ 

$$h(76) = h_1(76) = 76 \pmod{11} = 10$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			76

 $\it Hash \ duplo, \ T=11$ 

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
					16		51			76

 $\textit{Hash duplo}, \ T=11$ 

$$h(35) = h_1(35) = 35 \pmod{11} = 2$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16		51			76

 $\it Hash \ duplo, \ T=11$ 

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16		51			76

 $\textit{Hash duplo}, \ T=11$ 

$$h(-6) = h_1(-6) = -6 \pmod{11} = 5$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16		51			76

 $\textit{Hash} \ \mathsf{duplo}, \ T=11$ 

$$h(-6) = (h_1(-6) + h_2(-6)) \pmod{11} = 5 + 5 = 10$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35			16		51			76

 $\textit{Hash duplo}, \ T=11$ 

$$h(-6) = (h_1(-6) + 2h_2(-6)) \pmod{11} = 5 + 10 \pmod{11} = 4$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35		-6	16		51			76

 $\it Hash \ duplo, \ T=11$ 

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35		-6	16		51			76

 $\textit{Hash duplo}, \ T=11$ 

$$h(49) = h_1(49) \pmod{11} = 5$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35		-6	16		51			76

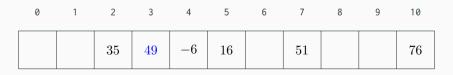
 $\textit{Hash duplo}, \ T=11$ 

$$h(49) = (h_1(49) + h_2(49)) \pmod{11} = 5 + 10 \pmod{11} = 4$$

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
		35		-6	16		51			76

 $\textit{Hash duplo}, \ T=11$ 

$$h(49) = (h_1(49) + 2h_2(49)) \pmod{11} = 5 + 20 \pmod{11} = 3$$



#### Implementação do hash duplo

```
1 #include <bits/stdc++ h>
3 using namespace std;
5 template<typename I, size_t T>
6 class HashSet {
private:
      size_t mod(const I& a, int b) { return ((a % b) + b) % b; }
     size_t h1(const I& K) { return mod(K, T); }
9
     size_t h2(const I\& K) { return 1 + mod(K, T - 1); }
10
     size_t N(const I& K, size_t i) { return mod(h1(K) + i*h2(K), T); }
     vector<I> xs:
     bitset<T> used;
1.4
16 public:
      HashSet() : xs(T) {}
```

#### Implementação do hash duplo

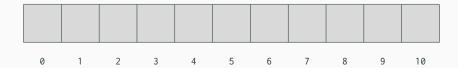
```
bool insert(const I& K)
19
20
         if (used.count() == T) return false;
21
          for (size_t i = 0; i < T; ++i)
23
24
              auto pos = N(K, i);
25
26
              if (not used[pos])
28
                   xs[pos] = K;
29
                   used[pos] = true;
30
                   break;
31
32
33
34
          return true;
35
36
```

**Encadeamento** 

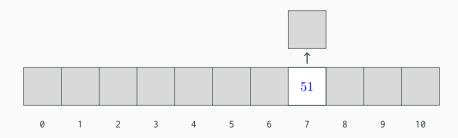
#### Resolução de colisão por encadeamento

- Uma outra forma de se tratar as colisões é o uso do encademento
- A ideia é que cada célula da tabela corresponda a uma lista duplamente encadeada
- Cada chave K tal que h(K)=j, onde  $j=0,1,\dots,T-1$ , é adicionada à lista que ocupa a posição j
- O uso de listas duplamente encadeadas permite uma remoção mais eficiente
- Se a opção de remoção não for implementada, uma lista simplesmente encadeada ou um vector também podem ser utilizados
- ullet Deve-se tomar cuidado, porém, porque no pior caso todas as chaves colidem em uma mesma posição, de modo que a busca e a inserção passam a ter complexidade O(N), porém ocupando mais espaço em memória que uma única lista

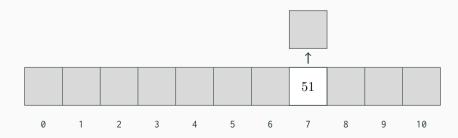
Encadeamento, T = 11



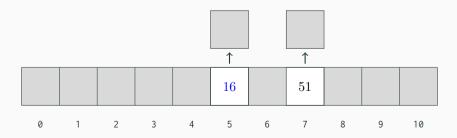
Encadeamento, T=11



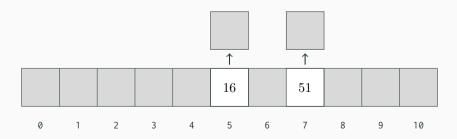
Encadeamento, T=11



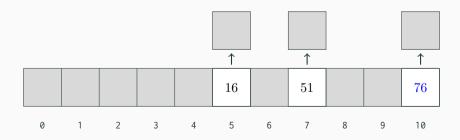
Encadeamento, T = 11



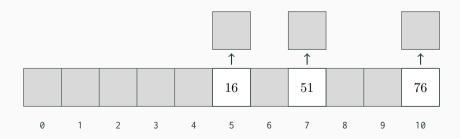
Encadeamento, T=11



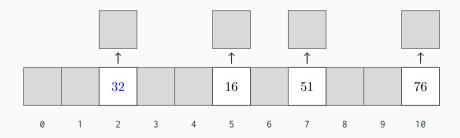
Encadeamento, T = 11



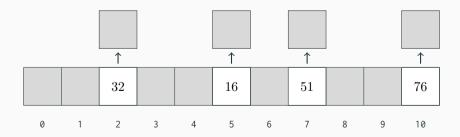
Encadeamento, T = 11



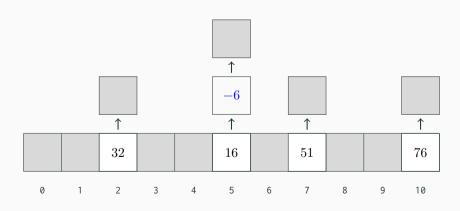
Encadeamento, T = 11



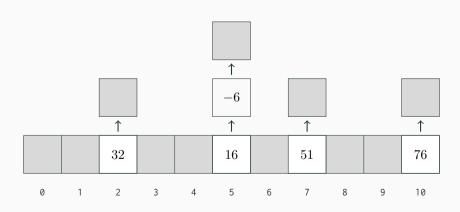
Encadeamento, T=11

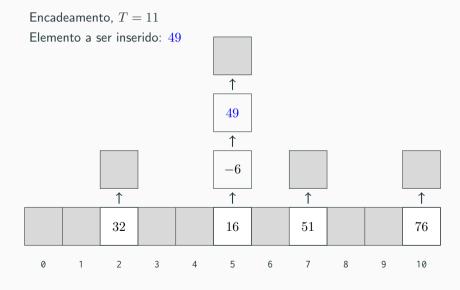


Encadeamento, T = 11



Encadeamento, T = 11





# Exemplo de implementação do encadeamento

```
1 #include <hits/stdc++ h>
₃ using namespace std;
5 template<typename I, size_t T>
6 class HashSet {
7 private:
      size_t mod(const I& a, int b) { return ((a % b) + b) % b; }
9
      size_t h(const I& K) { return mod(K, T); }
10
     vector<list<I>>> xs:
14 public:
      HashSet() : xs(T) {}
16
      void insert(const I& K)
1.8
          xs[h(K)].push_back(K);
20
```

#### Referências

- 1. **CORMEN**, Thomas H.; **LEISERSON**, Charles E.; **RIVEST**, Ronald L.; **STEIN**, Clifford. *Introduction to Algorithms*, The MIT Press, 3rd edition, 2009.
- 2. **DROZDEK**, Adam. Algoritmos e Estruturas de Dados em C++, 2002.
- 3. **RADKE**, Charles E. *The Use of Quadratic Residue Research*, Communications of the ACM, volume 13, issue 2, pg 103–105, 1970<sup>1</sup>.
- 4. **STROUSTROUP**, Bjarne. *The C++ Programming Language*, 2013.
- 5. C++ Reference<sup>2</sup>.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>https://dl.acm.org/citation.cfm?id=362036

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>https://en.cppreference.com/w/