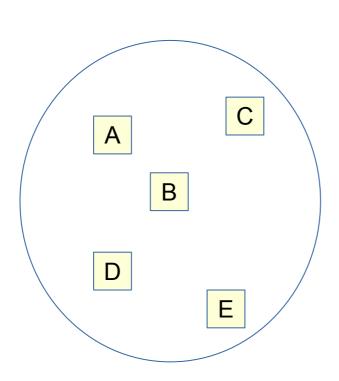
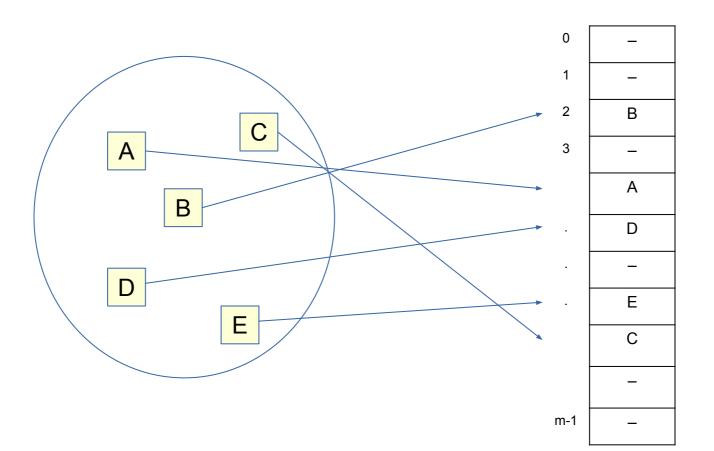
- Diversos métodos de busca vistos funcionam através de comparações de chaves.
  - Busca binária: requer que os dados estejam ordenados
    - Depende da ordenação dos elementos, e isso tem um custo caso seja necessário fazer a ordenação
    - Sendo *n* o número de elementos, o custo da busca é O(log *n*).
- Tabelas Hash: permitem acesso direto ao elemento procurado, sem comparações de chaves e sem necessidade de ordenação

- Tabela de Dispersão ou Tabela de Espalhamento
  - Estrutura de dados capaz de armazenar pares chave-valor (key, value)
    - Chave: parte da informação que compõe o elemento a ser armazenado
    - Valor: posição ou índice onde o elemento se encontra no array que representa a tabela
- Suporta as mesmas operações que as listas sequenciais (inserção, remoção, busca), porém, de forma mais eficiente.
- Utiliza uma função para espalhar os dados na tabela
  - Função será utilizada em todas as operações
- Elementos ficam dispostos de forma não ordenada

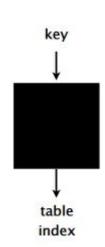


0	_
1	_
2	_
3	_
	_
	_
	_
•	_
	_
	_
m-1	_



- A implementação de uma tabela hash considera o mapeamento do conjunto de N chaves em um vetor de tamanho M > N.
  - Cada posição do vetor é também chamada de bucket ou slot.
- Função de hash → a partir da chave a ser inserida, transforma este valor em um inteiro equivalente a um dos índices do vetor.
- Usamos então este índice para armazenar a chave e o valor no vetor.

- A função de hash executa a transformação do valor de uma chave em um índice de vetor, por meio da aplicação de operações aritméticas e/ou lógicas.
- Os valores das chaves podem ser numéricos, alfabéticos ou alfanuméricos (a função irá converter o que não é número).
- Portanto, cada chave deve ser mapeada para um inteiro entre 0 e M-1 (para uso como índice do vetor de M posições).



 A função de hash executa a transformação do valor de uma chave em um índice de vetor, por meio da aplicação de operações aritméticas e/ou lógicas.

 Os valores das chaves palfabéticos ou alfanumé que não é número).

 Portanto, cada chave de inteiro entre 0 e M-1 (pa M posições).



- Exemplo
  - Armazenar um conjunto de números em um vetor de 11 posições
    - Qual função podemos utilizar como função de hash?

- Armazenar um conjunto de números em um vetor de 11 posições
  - Vamos aplicar sobre o valor de entrada 'k' mod 11 e o resultado vai ser a posição que queremos utilizar
  - int hashFunction(int k){
    - return k%11;
  - •

#### Exemplo

Armazenar um conjunto de número em um vetor de 11 posições

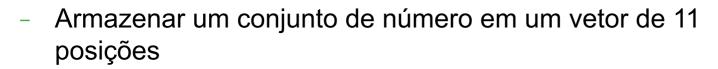
Inserir 4



6

10



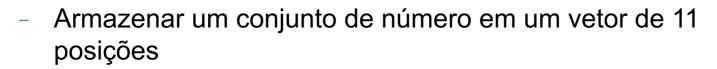


- Inserir 4
  - HashFunction(4)

6

10



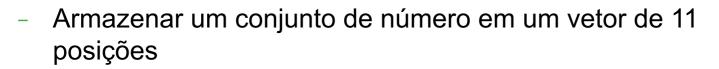


- Inserir 4
  - HashFunction(4)
  - vetor[HashFunction(4)] = 4;

6

9

10



- Inserir 4
  - HashFunction(4)
  - vetor[HashFunction(4)] = 4;

#### Exemplo

Armazenar um conjunto de número em um vetor de 11 posições

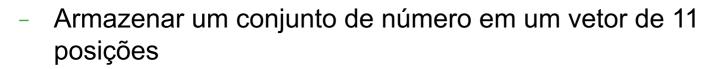
- Inserir 17



- Exemplo
  - Armazenar um conjunto de número em um vetor de 11 posições

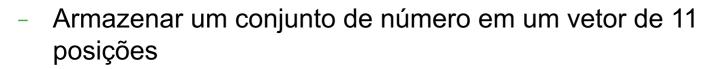
- Inserir 17
  - . HashFunction(17)



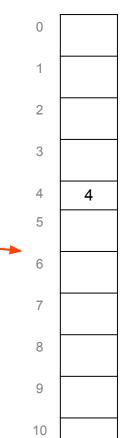


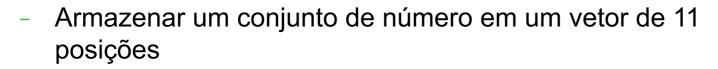
- Inserir 17
  - HashFunction(17)



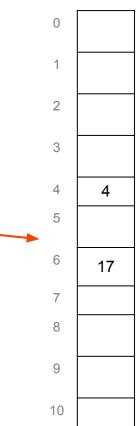


- Inserir 17
  - . HashFunction(17)
  - vetor[HashFunction(17)] = 17;





- Inserir 17
  - HashFunction(17)
  - vetor[HashFunction(17)] = 17;



#### Exemplo

Armazenar um conjunto de número em um vetor de 11 posições

- Inserir 17
  - . HashFunction(17)
  - vetor[HashFunction(17)] = 17;



#### Exemplo

Armazenar um conjunto de número em um vetor de 11 posições

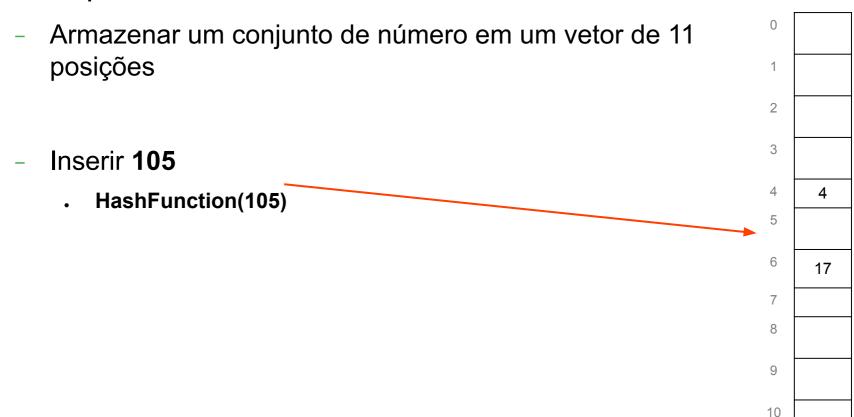
Inserir 105



- Exemplo
  - Armazenar um conjunto de número em um vetor de 11 posições

- Inserir 105
  - . HashFunction(105)





Exemplo

Armazenar um conjunto de número em um vetor de 11

posições

Inserir 105

. HashFunction(105)

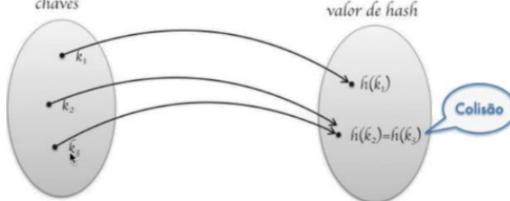


#### Colisões

- Uma colisão ocorre quando a função de hash gera o mesmo valor para 2 ou mais chaves.
- Possíveis causas:
  - o número de chaves a armazenar é maior do que o tamanho da tabela;
  - a função de hash utilizada não produz uma boa distribuição (espalhamento).

#### Colisões

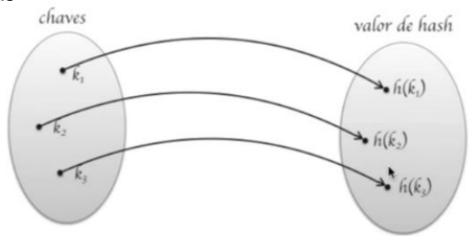
- Não é proibido, mas é sempre preferível evitar, pois degrada o desempenho
  - Se todas as chaves colidem, o desempenho da busca pode cair para O(n)
- Quanto melhor a função, melhor a dispersão e menor a probabilidade de colisão



#### Colisões

#### Hashing perfeito

- para cada chave diferente, é obtido um valor de hash diferente.
  - situação muito específica, como quando todas as chaves são previamente conhecidas



#### Tratamento de Colisões

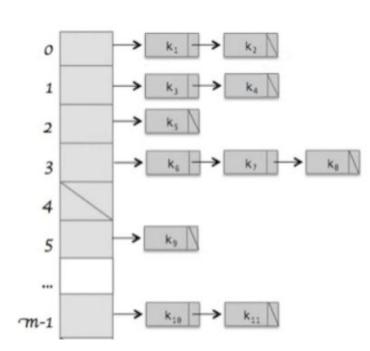
- Endereçamento aberto (open addressing)
- Encadeamento separado (separate chaining)

### **Endereçamento Aberto**

- Todas as chaves são adicionadas à própria tabela, sem nenhuma estrutura de dados auxiliar.
- Em caso de colisão, é necessário procurar uma nova posição para a chave a ser inserida.
  - sondagem linear
  - sondagem quadrática
  - hashing duplo
- Vantagem: recuperação mais rápida (dados estão no próprio vetor).
   Não utiliza ponteiros.
- Desvantagem: custo extra de calcular a posição. Busca pode se tornar O(n) quando todas as chaves colidem

## **Encadeamento Separado**

- Cada posição da tabela aponta para o início de uma lista encadeada.
- Todas as chaves que colidem são armazenadas na respectiva lista encadeada (no início ou ao final).
  - Cada valor armazenado deve, portanto, possuir um ponteiro para o próximo elemento da lista.
- Necessita de memória adicional (o que não ocorre no endereçamento aberto).



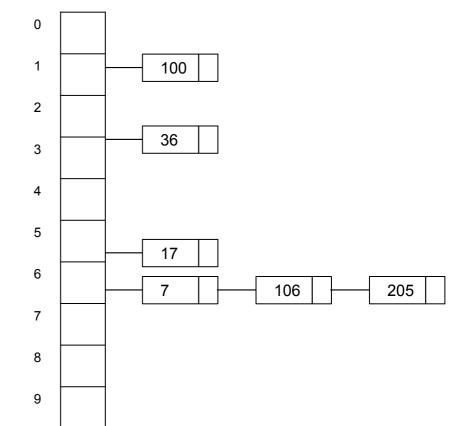
## **Encadeamento Separado**

- chaves =  $\{7, 17, 36, 100, 106, 205\}$
- $h(k) = k \mod M$

Temos que:

$$- h(7) = 7$$

- h(17) = 6
- h(36) = 3
- h(100) = 1
- h(106) = 7 (colisão)
- h(205) = 7 (colisão)



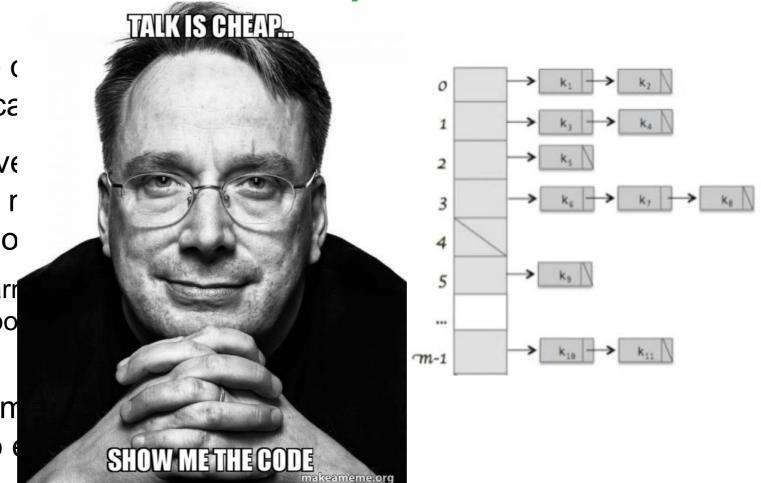
#### **Encadeamento Separado**

 Cada posição ( início lista enca

 Todas as chave armazenadas r encadeada (no

> Cada valor arr possuir um po da lista.

 Necessita de m não ocorre no



https://codeshare.io/X81OKj

#### Exercício

- Adapte o código construído em aula para suportar uma estrutura complexa (struct).
  - A struct a ser definida é a seguinte:

```
typedef struct {
  int id;
  char nome[41];
  double salario;
  int idade;
} Funcionario;
```

- Com pase nessa estrutura crie um hash que permita a busca pela idade das pessoas. O tamanho máximo da sua hash table é de 20 elementos.
- Seu sistema deve ser capaz de imprimir na tela (quando solicitado) a hashTable gerada até o momento.