Universidade Federal da Paraíba Centro de Informática

Departamento de Informática

Estrutura de Dados Tabelas Hash

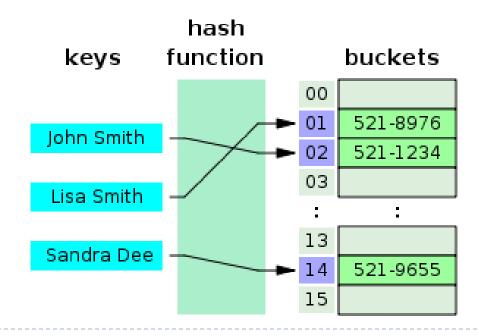
(Baseado no material de Michael Main e Walter Savitch)

- Tiago Maritan
- tiago@ci.ufpb.br



Tabelas Hash (Hash Tables)

- ▶ ED que permite realizar busca eficiente em dados
 - A partir de uma **chave simples**, faz uma busca rápida para obter o valor desejado
- Associa chaves de pesquisa a valores (dados)





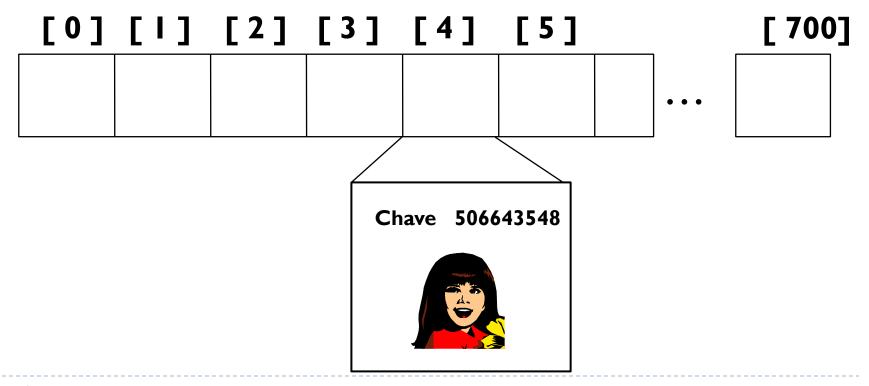
Tabelas Hash

- Implementação de arrays associativos
 - Conhecidos como maps, dictionaries
- Ex: Array de 701 registros (estruturas)

[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	_	[700
						• • •	

Tabelas Hash

- Cada estrutura/registro tem uma chave (campo especial)
 - Geralmente são chaves númericas;
 - Ex: Número do RG, matrícula;



Inserção em Tabelas Hash

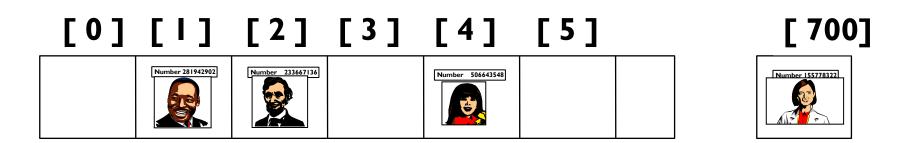
- Na inserção, a chave deve ser convertida para algum índice inteiro no array.
- A função que faz a conversão é chamada de função hash.
 - Indice gerado é chamado de valor hash da chave.
 - Representa a posição onde os dados serão inseridos
- Ex: Função hash:

$$h(x) = x \% 70 I$$

Funções hash geralmente usam uso de resto da divisão e envolvem o tamanho da tabela

Inserção em Tabelas Hash

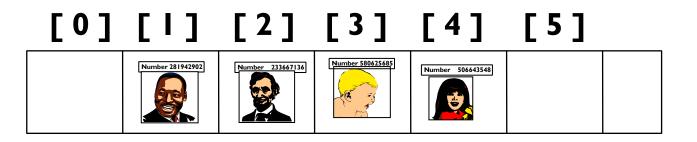
Ex: A chave 580625685 seria inserida em que posição?



Chave deve ser inserida na posição 3 do array.

Inserção em Tabelas Hash

Ex: A chave 580625685 seria inserida em que posição?





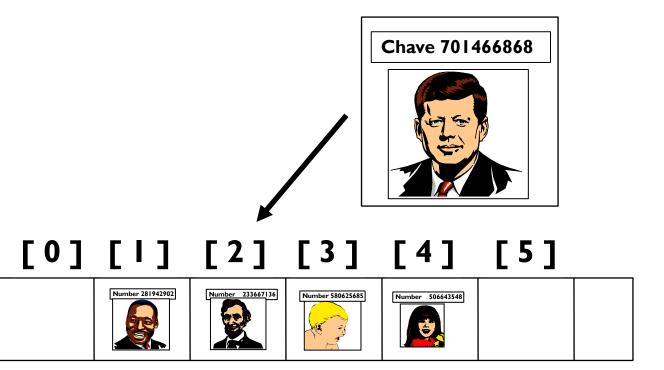
Chave deve ser inserida na posição 3 do array.

Colisões

Ex: Suponha agora que desejamos inserir a chave 701466868?

$$h(701466868) = 2$$

Ocorreu uma colisão! Como resolver?

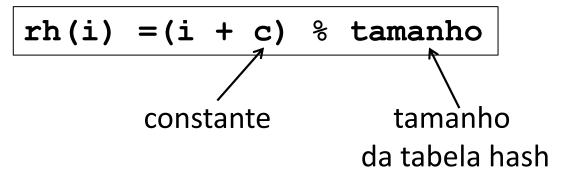




Tratamento de Colisões

- Duas estratégias principais:
 - Reespalhamento (ou Endereçamento Aberto)
 - Encadeamento

- Aplica uma função de espalhamento secundária sobre a chave.
 - Aplicada sucessivamente até uma posição vazia ser encontrada.
- Modelo geral das funções de reespalhamento:



- Ex: Teste linear
 - Coloca o registro na próxima posição vazia disponível.
 - Função de reespalhamento: rh(i) = (i+1) %701

Próxima posição está ocupada, reespalha





[0][1][2][3][4][5]











Próxima posição continua ocupada, reespalha novamente...





[0][1][2][3][4][5]



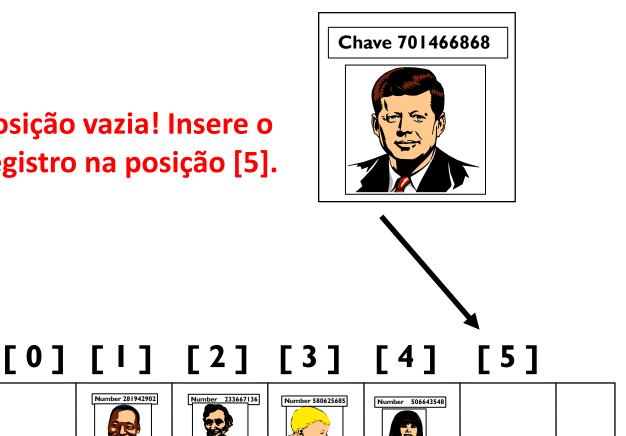








Posição vazia! Insere o registro na posição [5].







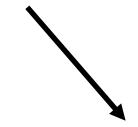






Posição vazia! Insere o registro na posição [5].





[0][1][2][3][4][5]













- Um dos benefícios de uso de Tabelas Hash é que a busca geralmente é muito eficiente.
 - Especialmente quando há poucas colisões.

Pseudocódigo da Pesquisa:

- 1. Calcula o valor hash da chave pesquisada;
- Verifica a posição indicada pelo valor hash no array;
- 3. Se não for a chave pesquisada, aplique função de reespalhamento até encontrar a chave ou uma posição vazia.

Ex: Pesquisar a chave 701466868:

Não é o elemento procurado, reespalha

[0][1][2][3][4][5]













Ex: Pesquisar a chave 701466868:

Não é o elemento procurado, e posição não é vazia então reespalha novamente









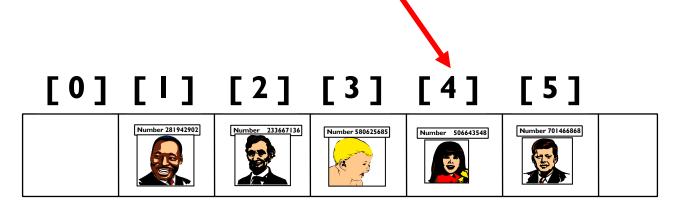






Ex: Pesquisar a chave 701466868:

Não é o elemento procurado, e posição não é vazia então reespalha novamente

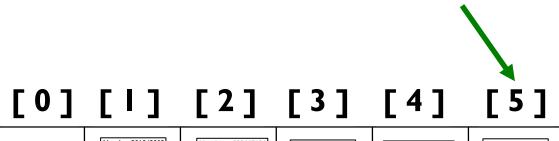






Ex: Pesquisar a chave 701466868:

Localizou o elemento procurado, retorna o registro









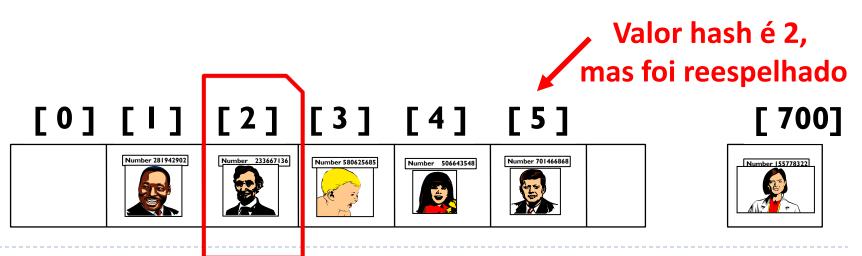






Remoção de Elementos em Tabelas Hash

- Difícil eliminar itens em uma Tabela Hash que usa reespalhamento na busca e inserção.
- Ex: Remoção no elemento [2]
 - Pode interferir nos elementos que foram reespalhados;
 - Inviabilizaria a localização do elemento [5] (reespalhado).



Remoção de Elementos em Tabelas Hash

- Solução: Marcar a posição como "Eliminado".
- Algoritmo de busca deve continuar pesquisando quando encontrar uma posição "Eliminado".
- Problemático quando há muitas eliminações
 - Desperdiça espaço.





Encadeamento Separado

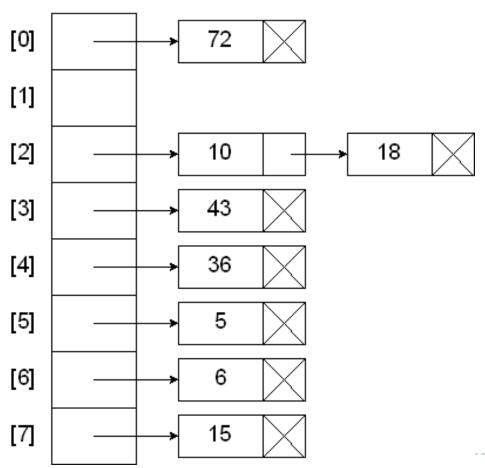
- Reespalhamento assume que tamanho da tabela é fixa.
- Se nº elementos > tamanho_tabela, saída é:
 - Alocar uma tabela maior e recalcular o valor da chave de todos os registros já inseridos.
- Outro método pra tratar colisões, que não usa tabela de tamanho fixo, é o encadeamento separado.

Encadeamento Separado

Mantém uma lista encadeada para cada conjunto de chaves que colidem.

Hash key = key % table size

4 = 36 % 8
2 = 18 % 8
0 = 72 % 8
3 = 43 % 8
6 = 6 % 8
2 = 10 % 8
5 = 5 % 8
7 = 15 % 8



Características das Tabelas Hash

Vantagens:

- Muito eficiente para pesquisa
 - Inclusive em dados não ordenados;
- Fácil implementação;

Desvantagens:

- Demanda mais armazenamento;
- Pode desperdiçar memória
 - Demandar mais memória que o necessário;
- Remoção "problemática";

Universidade Federal da Paraíba Centro de Informática

Departamento de Informática

Estrutura de Dados Tabelas Hash

(Baseado no material de Michael Main e Walter Savitch)

- Tiago Maritan
- tiago@ci.ufpb.br