Relatório - Tabela Hash

1. Descrição do algoritmo

1.1 Inserção

Aplica-se a regra hash (resto da divisão pelo tamanho da hash) para o valor a ser inserido.

Usa o valor da regra hash para encontrar o índice da Lista Duplamente Encadeada correspondente àquele valor e faz a inserção do valor naquela Lista (cada posição da tabela hash contém uma Lista Duplamente Encadeadada para a resolução de conflitos).

Incrementa o contador de elementos na tabela hash.

1.2 Remoção

Aplica-se a regra hash (resto da divisão pelo tamanho da hash) para o valor a ser removido.

Usa o valor da regra hash para encontrar o índice da Lista Duplamente Encadeada correspondente àquele valor e faz a remoção do valor naquela Lista.

Decrementa o contador de elementos na tabela hash.

1.3 Busca

Aplica-se a regra hash (resto da divisão pelo tamanho da hash) para o valor a ser buscado.

Usa o valor da regra hash para encontrar o índice da Lista Duplamente Encadeada correspondente àquele valor e faz a busca do valor naquela Lista.

A função de busca da LDDE retorna a posição, obtemos o elemento naquela posição e retornamos a chave da hash, a posição encontrada na LDDE e o valor do elemento.

1.4 Limpar

Limpa todas as listas LDDE's dentro dos elementos da hash, reinicia o contador de elementos.

1.5 Expandir

Para cumprir a proposta de fazer uma tabela hash dinâmica, precisamos definir uma funcionalidade de expansão da tabela.

Cria-se uma tabela auxiliar para copiar os valores de toda a tabela hash atual e duplica-se o tamanho máximo da tabela.

Limpa-se a tabela original.

Percorre-se toda a copia da tabela hash e refaz todas as regras, realocando os valores de acordo com a nova regra.

2. Pseudo-código

```
class HashTable
      initialize n as zero
      initialize max as 10
      initialize dlls as empty list
      for each bucket in HashTable
             add new DoublyLinkedList instance in dlls list
      endfor
method hash (parameters: number to value): number
      return value % max
method expand (): void
      initialize dllCopy as dlls list
      set max to 2 * max
      call clear() method
      for each i value from 0 to max / 2
             for each j value from 0 to dllCopy[i] size
                    initialize value as dllCopy[i][j]
                    call hash() method with value as param and use it's return
                    as dlls' index as the value is inserted by
                    DoublyLinkedList.insert() method
                    set n to n + 1
             endfor
      endfor
```

```
method insert(parameters: number to value): Boolean
      if n value is equal to max value
             call expand() method
      endif
      initialize key as hash() method with value as param return
      initialize ret as dlls[key].insert() with value as param return
      if ret is true
             set n to n + 1
      endif
      return ret
method remove(parameters: number to value): Boolean
      initialize key as hash() method with value as param return
      initialize ret as dlls[key].remove() with value as param return
      if ret is true
             set n to n - 1
      endif
```

method search(parameters: number to value): list
initialize key as hash() method with value as param return
initialize pos as dlls[key].search() with value as param return

return ret

```
initialize element as dlls[key][pos]

if pos is false

return false

endif

return [key, pos, element]

method clear(): void

set dlls list to empty list

for each bucket in HashTable

add new DoublyLinkedList instance in dlls list

endfor

set n to 0
```

3. Vantagens e desvantagens

3.1 Vantagens

Uma das grandes vantagens de se utilizar tabelas hash é sua alta velocidade. O fato de conseguirmos acessar diretamente o valor que queremos através de uma regra e isso nos leva diretamente na chave que precisamos acessar mostra que a hash é um algoritmo muito rápido.

3.2 Desvantagens

As colisões em uma tabela hash são praticamente inevitáveis. Isso significa que em um cenário com muitas colisões, o hashing acaba ficando ineficiente pois ainda demanda de muito recurso de uma LDDE.

Para essa situação que pensamos em fazer um hashing dinâmico, quando a tabela iguala o número de elementos ao número de chaves hash, dobramos o tamanho da tabela e refazemos as regras para "dispersar" os valores dentro de uma mesma LDDE na posição da hash, otimizando o código.