•

•

Tabelas de dispersão

#### Algoritmos e Estruturas de Dados

2020/2021



- Uma tabela de dispersão é um vetor de tamanho fixo em que os elementos são colocados em uma posição determinada por uma função denominada **função de dispersão**.
- A função de dispersão deve:
  - ser fácil de calcular
  - distribuir os objetos uniformemente pela tabela
- Vários objetos podem ser mapeados numa mesma posição: colisão
- O comportamento das tabelas de dispersão é caraterizado por:
  - função de dispersão
  - técnica de resolução de colisões
- As tabelas de dispersão asseguram <u>tempo médio constante</u> para inserção, remoção e pesquisa



#### Ilustração do conceito

Função de dispersão:

F(x) = comprimento(x)%10;

Nome	F(Nome)
Carlos	6
Rodrigo	7
Artur	5
Ana	3
Miguel	6
Clementina	0
Aristófanes	1

0	Clementina
1	Aristófanes
2	
3	Ana
4	
5	Artur
6	Carlos / Miguel
7	Rodrigo
8	
9	

É uma má função de dispersão, porque tem grandes probabilidades de levar a muitas colisões



Função de dispersão

A função de dispersão envolve o comprimento da tabela para assegurar que os resultados estão dentro da gama pretendida

```
int hash (const char* key, int tableSize) {
  int hashVal = 0;
  for ( int i = 0; i < key; i++ )
     hashVal = 37*hashVal + key[i];
  hashVal %= tableSize;
  if (hashVal < 0 ) hashVal += tableSize;
  return hashVal;
}</pre>
```

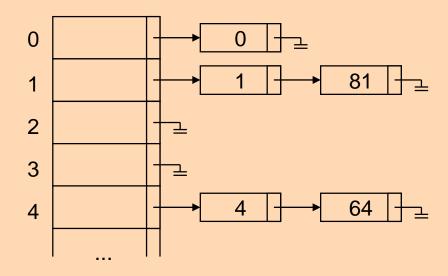
```
int hash (int key, int tableSize) {
  if ( key < 0 ) key = -key;
  return key%tableSize;
}</pre>
```

A qualidade da função de dispersão depende também do tamanho da tabela: <u>tamanhos primos</u> são os melhores.



Resolução de colisões por listas

Os elementos mapeados na mesma posição são guardados numa lista ligada



$$hash(x) = x \% 10$$



Nota: no exemplo, tamanho tabela = 10 apenas para simplificação de cálculos (pois este deve ser um nº primo)

Resolução de colisões por listas

O desempenho pode ser medido pelo número de sondagens efetuadas. Este depende do fator de carga  $\lambda$ 

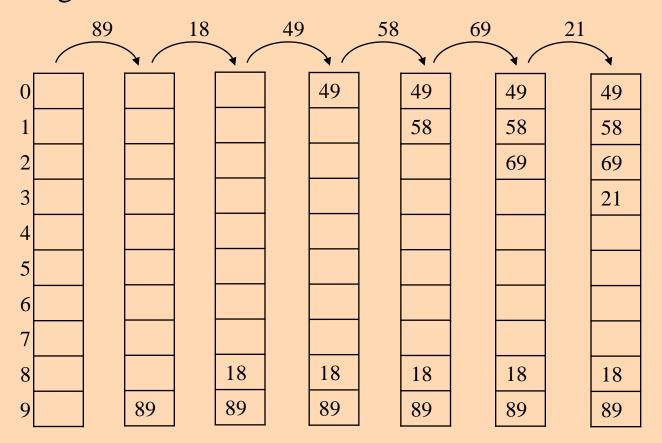
 $\lambda$  = número de elementos presentes na tabela / tamanho da tabela

- Comprimento médio de cada lista é λ
- Tempo médio de pesquisa (número de sondagens)
  - Pesquisa sem sucesso: λ
  - Pesquisa com sucesso :  $1 + \lambda/2$



- Resolução de colisões com dispersão aberta
  - Quando ocorre uma colisão procura-se uma célula alternativa, sondando sequencialmente as posições  $H_1(x)$ ,  $H_2(x)$ , ..., até se encontrar uma posição livre.
  - $H_i(x) = ( hash(x) + f(i) ) mod tableSize$
  - Sondagem linear : f(i) = i
     Garante a utilização completa da tabela
  - Sondagem quadrática : f(i) = i<sup>2</sup>
     Pode ser impossível inserir um elemento numa tabela com espaço
     Evita o fenómeno da agregação primária

#### Sondagem linear



$$hash(x) = x \% 10$$
 ;  $H(x) = (hash(x) + i) \% 10$ 

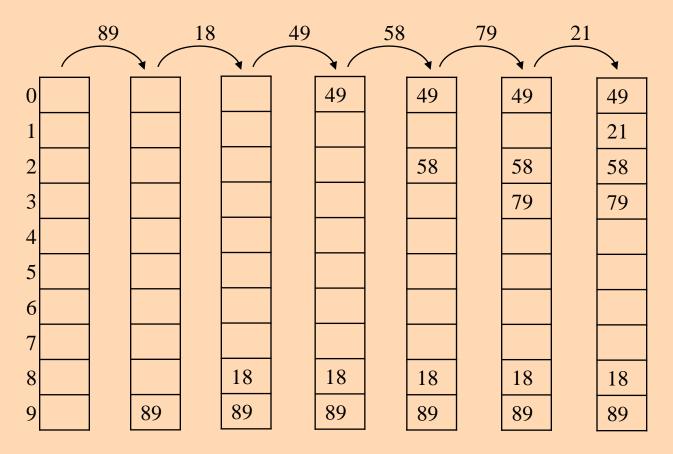


Nota: no exemplo, tamanho tabela =10 apenas para simplificação de cálculos (pois este deve ser um nº primo)

- Sondagem linear
  - Utiliza toda a tabela :  $0 \le \lambda \le 1$
  - Suscetível ao fenómeno de agregação primária
  - Número médio de sondagens
    - inserção / pesquisa sem sucesso:  $\frac{1}{2}(1+1/(1-\lambda)^2)$
    - pesquisa com sucesso :  $\frac{1}{2}$  ( 1 + 1 / (1  $\lambda$ ) )
  - Número médio de sondagens no caso ideal (sem agregação)
    - inserção / pesquisa sem sucesso: 1 (1- λ)
    - pesquisa com sucesso :  $1/\lambda \ln(1/(1-\lambda))$
  - Sondagem quadrática elimina o fenómeno de agregação primária



#### Sondagem quadrática



$$hash(x) = x \% 10$$
 ;  $H(x) = (hash(x) + i^2) \% 10$ 



Nota: no exemplo, tamanho tabela =10 apenas para simplificação de cálculos (pois este deve ser um nº primo)

- Sondagem quadrática
  - Não garante que se encontre sempre uma posição livre para um dado elemento

Quando o tamanho da tabela é primo, e se usa sondagem quadrática, <u>é sempre</u> possível inserir um elemento se a tabela não estiver preenchida a mais de 50%

- Desempenho aproxima-se do caso ideal sem agregação
- A geração de posições alternativas na sondagem quadrática pode ser realizada com apenas uma multiplicação :  $H_i = (H_{i-1} + 2i 1) \mod TableSize$

• Declaração da classe *HashTable* (secção pública)

(uma implementação)

```
template <class T> class HashTable
public:
   explicit HashTable (const T & notFound, int size = 101);
   HashTable(const HashTable & ht) ;
  const T & find (const T & x) const;
  void makeEmpty();
  void insert(const T & x);
  void remove(const T & x);
   const HashTable & operator= (const HashTable & ht);
   enum EntryType { ACTIVE, EMPTY, DELETED };
private:
  // ...
};
```



• Declaração da classe *HashTable* (secção privada)

```
template <class T> class HashTable
{ // ...
private:
   struct HashEntry {
      T element;
      EntryType info;
      HashEntry(const T &e = T(), EntryType i = EMPTY):
                             element(e), info(i) {}
   };
   vector<HashEntry> array;
   int currentSize;
   const T ITEM NOT FOUND;
   bool is Active (int currentPos) const;
   int findPos(const T & x) const;
   void rehash();
};
```



• classe *HashTable*: construtores, esvaziar

```
template <class T>
void HashTable<T>::makeEmpty()
{
   currentSize = 0;
   for ( int i = 0; i < array.size(); i++ )
      array[i].info = EMPTY;
}</pre>
```



• classe *HashTable*: pesquisa

```
template <class T> const T & HashTable<T>::find(const T & x) const
{
  int currentPos = findPos(x);
  if ( isActive(currentPos) )
    return array[currentPos].element;
  else return ITEM_NOT_FOUND;
}
```



classe *HashTable*: inserção

```
template <class T> void HashTable<T>::insert(const T & x)
  int currentPos = findPos(x);
   if ( isActive(currentPos) ) return;
  array[currentPos] = HashEntry(x, ACTIVE);
   if ( ++currentSize > array.size()/2 ) rehash();
```

```
template <class T> void HashTable<T>::rehash()
  vector<HashEntry> oldArray = array;
   array.resize(nextPrime(2 * oldArray.size()));
   for (int j = 0; j < array.size(); j++)
      array[j].info = EMPTY;
  currentSize = 0;
   for ( int i = 0; i < oldArray.size(); i++)
      if ( oldArray[i].info == ACTIVE )
         insert(oldArray[i].element);
```



pode ser necessário rehash

• classe *HashTable* : remoção

```
template <class T>
  void HashTable<T>::remove(const T & x)
{
   int currentPos = findPos(x);
   if ( isActive(currentPos) )
      array[currentPos].info = DELETED;
}
```

não "retira" elemento da tabela

```
template <class T>
bool HashTable<T>:: isActive(int currentPos) const
{
   return ( array[currentPos].info == ACTIVE );
}
```



#### Tabelas de Dispersão (Standard Template Library - STL)

class unordered\_set
 unordered\_set<T, HashFunc, EqualFunc>

- Alguns métodos:
  - pair<iterator,bool> insert(const T & x)
    - valor de retorno:
      - iterador para o elemento adicionado (ou o elemento que não permitiu a inserção)
      - bool: se inserção foi efetuada ou não
  - iterator erase(iterator it)
    - valor de retorno: iterador para o elemento a seguir ao removido
  - iterator find(const T & x) const
  - iterator begin()
  - iterator end()
  - bool empty() const
  - void clear()



Contagem de palavras diferentes

Pretende-se escrever um programa que leia um ficheiro de texto e indique o número de palavras diferentes nele existentes e quais são essas palavras.

- Usar uma tabela de dispersão, onde são guardadas as palavras diferentes que vão sendo encontradas.
- Para cada palavra, verificar se já existe na tabela; se não existir, inseri-la e incrementar um contador (conta o número de palavras diferentes).

// uso de tabela de dispersão implementada através da classe unordered\_set (STL)

```
struct eqstr {
  bool operator() (const string &s1, const string &s2) const {
    return s1==s2;
  }
};
```

```
struct hstr {
  int operator() (const string &s1) const {
    int v = 0;
    for ( unsigned int i=0; i < s1.size(); i++ )
       v = 37*v + s1[i];
    return v;
  }
};</pre>
```



```
#include <unordered set>
int main() {
  try {
      ifstream fich("texto.txt");
      int diff = 0;
      unordered set<string, hstr, eqstr> tab1;
      while (!fich.eof()) {
         string palavral; fich >> palavral;
         pair<unordered set<string,hstr,eqstr>::iterator, bool>
                              res = tab1.insert(palavra1);
         if ( res.second == true ) //inseriu, não existia
            diff ++;
      cout << "numero de palavras diferentes : " << diff << endl;</pre>
     // continua ...
```



```
// continuação
    cout << "palavras diferentes:" << endl;</pre>
    unordered set<string, hstr, eqstr>::iterator it =
                                               tab1.begin();
    while (it!=tab1.end() {
       cout << *it << endl;
       it++;
  catch (FicheiroNaoExiste e) {
     cout << "ficheiro nao existe"; return -1; }</pre>
```



22

Contagem de ocorrência de palavras

Pretende-se escrever um programa que leia um ficheiro de texto e apresente uma listagem das palavras nele existentes e o respectivo número de ocorrências.

- Usar uma tabela de dispersão, onde são guardadas as palavras diferentes que vão sendo encontradas e contadores associados
- Para cada palavra, verificar se já existe na tabela
  - se não existir, inseri-la com contador = 1
  - se existir, incrementar um contador para contagem do número de palavras diferentes (necessário eliminar o elemento da tabela, e depois inseri-lo com contagem atualizada).



AEDA - 2020/21

```
class Texto
{
   ifstream f;
public:
    Texto(string nomefich);
   string getPalavra();
   bool fimTexto();
   ~Texto() { f.close(); }
};
```

```
bool Texto::fimTexto() {
   return f.eof();
}
```

```
Texto::Texto(string nomefich) {
   f.open(nomefich.c_str());
   if (!f) throw FicheiroNaoExiste();
}
```

```
string Texto::getPalavra() {
    string pal="";
    if (!f.eof()) f>>pal;
    return pal;
}
```



```
class PalavraFreq
{
    string palavra;
    int frequencia;
public:
    PalavraFreq() : palavra(""), frequencia(0) {};
    PalavraFreq(string p) : palavra(p), frequencia(1) {};
    string getPalavra() const { return palavra; }
    friend ostream & operator << (ostream &out, const PalavraFreq &p);
    void incFrequencia() { frequencia ++; }
};</pre>
```

```
ostream & operator << (ostream & out, const PalavraFreq & p) {
   out << p.palavra << " : " << p.frequencia << endl;
   return out;
}</pre>
```



25

função de igualdade

função de hash

```
struct hPalF {
  int operator() (const PalavraFreq &pf1) const {
    string s1=pf1.getPalavra();
  int v = 0;
  for ( unsigned int i=0; i < s1.size(); i++ )
    v = 37*v + s1[i];
  return v;
}
};</pre>
```



26

```
typedef
unordered set<PalavraFreq, hPalF, eqPalF>::iterator iteratorH;
typedef unordered set < Palavra Freq, hPalF, eqPalF > tabH;
int main() {
  try {
     Texto tx("texto1.txt");
     tabH tab1;
     while (!tx.fimTexto()) {
       PalavraFreq palavraf1 = PalavraFreq(tx.getPalavra());
       pair<iteratorH, bool> res = tab1.insert(palavraf1);
       if ( res.second ==false) { //não inseriu, já existia
         iteratorH it= res.first;
         PalavraFreq palf=*it;
         tabl.erase(it);
         palf.incFrequencia();
         tab1.insert(palf);
```



27

// continua

```
// continuação ...
    cout << "palavras encontradas:" << tab1.size() << endl;</pre>
    iteratorH it = tab1.begin();
    while (it!=tab1.end()) {
       cout << *it;
       it++;
 catch (FicheiroNaoExiste e) {
    cout << "ficheiro nao existe"; return -1; }</pre>
```

