# ORDENAÇÃO DE ARQUIVOS

Vanessa Braganholo Estruturas de Dados e Seus Algoritmos

# BUSCA EM ARQUIVO BINÁRIO

Suponha que um banco mantém seus funcionários em um arquivo (mais de 10000 funcionários)

O banco deseja dar um aumento para o funcionário de código 305

Como encontrar o funcionário no arquivo?

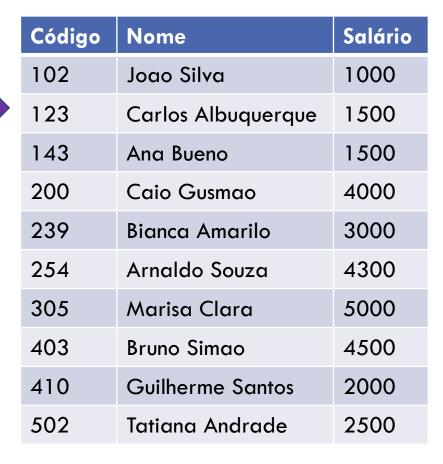
# ALTERNATIVA 1 — BUSCA SEQUENCIAL

Ler arquivo do início até encontrar o funcionário

- Muito custoso
- No pior caso (funcionário não existe ou é o último), lê o arquivo inteiro



	Código	Nome	Salário
•	102	Joao Silva	1000
	123	Carlos Albuquerque	1500
	143	Ana Bueno	1500
	200	Caio Gusmao	4000
	239	Bianca Amarilo	3000
	254	Arnaldo Souza	4300
	305	Marisa Clara	5000
	403	Bruno Simao	4500
	410	Guilherme Santos	2000
	502	Tatiana Andrade	2500



Código	Nome	Salário
102	Joao Silva	1000
123	Carlos Albuquerque	1500
143	Ana Bueno	1500
200	Caio Gusmao	4000
239	Bianca Amarilo	3000
254	Arnaldo Souza	4300
305	Marisa Clara	5000
403	Bruno Simao	4500
410	Guilherme Santos	2000
502	Tatiana Andrade	2500

Código	Nome	Salário
102	Joao Silva	1000
123	Carlos Albuquerque	1500
143	Ana Bueno	1500
200	Caio Gusmao	4000
239	Bianca Amarilo	3000
254	Arnaldo Souza	4300
305	Marisa Clara	5000
403	Bruno Simao	4500
410	Guilherme Santos	2000
502	Tatiana Andrade	2500

Código	Nome	Salário
102	Joao Silva	1000
123	Carlos Albuquerque	1500
143	Ana Bueno	1500
200	Caio Gusmao	4000
239	Bianca Amarilo	3000
254	Arnaldo Souza	4300
305	Marisa Clara	5000
403	Bruno Simao	4500
410	Guilherme Santos	2000
502	Tatiana Andrade	2500

Código	Nome	Salário
102	Joao Silva	1000
123	Carlos Albuquerque	1500
143	Ana Bueno	1500
200	Caio Gusmao	4000
239	Bianca Amarilo	3000
254	Arnaldo Souza	4300
305	Marisa Clara	5000
403	Bruno Simao	4500
410	Guilherme Santos	2000
502	Tatiana Andrade	2500

Código	Nome	Salário
102	Joao Silva	1000
123	Carlos Albuquerque	1500
143	Ana Bueno	1500
200	Caio Gusmao	4000
239	Bianca Amarilo	3000
254	Arnaldo Souza	4300
305	Marisa Clara	5000
403	Bruno Simao	4500
410	Guilherme Santos	2000
502	Tatiana Andrade	2500

#### ALTERNATIVA 2

Se arquivo está ordenado, faz busca binária

	Código	Nome	Salário
1	102	Joao Silva	1000
2	123	Carlos Albuquerque	1500
3	143	Ana Bueno	1500
4	200	Caio Gusmao	4000
5	239	Bianca Amarilo	3000
6	254	Arnaldo Souza	4300
7	305	Marisa Clara	5000
8	403	Bruno Simao	4500
9	410	Guilherme Santos	2000
10	502	Tatiana Andrade	2500

Lê registro do meio e compara chave buscada com a chave do registro lido

início = 1   

$$fim = 10$$

$$meio = trunc((inicio + fim)/2) = 5$$

$$305 > 239$$

	Código	Nome	Salário
1	102	Joao Silva	1000
2	123	Carlos Albuquerque	1500
3	143	Ana Bueno	1500
4	200	Caio Gusmao	4000
5	239	Bianca Amarilo	3000
6	254	Arnaldo Souza	4300
7	305	Marisa Clara	5000
8	403	Bruno Simao	4500
9	410	Guilherme Santos	2000
10	502	Tatiana Andrade	2500

Repete procedimento na metade do arquivo correspondente (se chave menor, na metade de cima, se chave maior, na metade de baixo)

$$início = meio + 1$$

Código	Nome	Salário
102	Joao Silva	1000
123	Carlos Albuquerque	1500
143	Ana Bueno	1500
200	Caio Gusmao	4000
239	Bianca Amarilo	3000
254	Arnaldo Souza	4300
305	Marisa Clara	5000
403	Bruno Simao	4500
410	Guilherme Santos	2000
502	Tatiana Andrade	2500
	102 123 143 200 239 254 305 403 410	<ul> <li>Joao Silva</li> <li>Carlos Albuquerque</li> <li>Ana Bueno</li> <li>Caio Gusmao</li> <li>Bianca Amarilo</li> <li>Arnaldo Souza</li> <li>Marisa Clara</li> <li>Bruno Simao</li> <li>Guilherme Santos</li> </ul>

Lê registro do meio e compara chave buscada com a chave do registro lido

início = 6  
fim = 10  
meio = trunc((inicio + fim)/2) = 8  

$$305 < 403$$

	Código	Nome	Salário
1	102	Joao Silva	1000
2	123	Carlos Albuquerque	1500
3	143	Ana Bueno	1500
4	200	Caio Gusmao	4000
5	239	Bianca Amarilo	3000
6	254	Arnaldo Souza	4300
7	305	Marisa Clara	5000
8	403	Bruno Simao	4500
9	410	Guilherme Santos	2000
10	502	Tatiana Andrade	2500

Repete procedimento na metade do arquivo correspondente (se chave menor, na metade de cima, se chave maior, na metade de baixo)

$$fim = meio - 1$$

	Código	Nome	Salário
1	102	Joao Silva	1000
2	123	Carlos Albuquerque	1500
3	143	Ana Bueno	1500
4	200	Caio Gusmao	4000
5	239	Bianca Amarilo	3000
6	254	Arnaldo Souza	4300
7	305	Marisa Clara	5000
8	403	Bruno Simao	4500
9	410	Guilherme Santos	2000
10	502	Tatiana Andrade	2500

Lê registro do meio e compara chave buscada com a chave do registro lido

início = 6  
fim = 7  
meio = trunc((inicio + fim)/2) = 6  

$$305 > 254$$

	Código	Nome	Salário
1	102	Joao Silva	1000
2	123	Carlos Albuquerque	1500
3	143	Ana Bueno	1500
4	200	Caio Gusmao	4000
5	239	Bianca Amarilo	3000
6	254	Arnaldo Souza	4300
7	305	Marisa Clara	5000
8	403	Bruno Simao	4500
9	410	Guilherme Santos	2000
10	502	Tatiana Andrade	2500

Repete procedimento na metade do arquivo correspondente (se chave menor, na metade de cima, se chave maior, na metade de baixo)

$$inicio = meio + 1$$

	Código	Nome	Salário
1	102	Joao Silva	1000
2	123	Carlos Albuquerque	1500
3	143	Ana Bueno	1500
4	200	Caio Gusmao	4000
5	239	Bianca Amarilo	3000
6	254	Arnaldo Souza	4300
7	305	Marisa Clara	5000
8	403	Bruno Simao	4500
9	410	Guilherme Santos	2000
10	502	Tatiana Andrade	2500

Lê registro do meio e compara chave buscada com a chave do registro lido

início = 7  

$$fim = 7$$

$$meio = trunc((inicio + fim)/2) = 7$$

$$305 = 305$$

# BUSCA BINÁRIA — DETALHES

Exige que se saiba o endereço de um determinado registro, para que seja possível fazer o seek no arquivo para aquele endereço

Usar cálculo de endereço visto anteriormente

Exige que se saiba quantos registros o arquivo possui

Usar função tamanho\_arquivo vista anteriormente

# COMPARAÇÃO

Na busca sequencial, para esse exemplo, foram lidos 7 registros até encontrar o funcionário desejado

Na busca binária, foram lidos apenas 4 registros

Assumindo que o arquivo tem n registros:

- Complexidade da busca sequencial: O(n)
- Complexidade da busca binária: O(log n)

# **EXERCÍCIO**

Dado um arquivo de funcionários, ordenado, implementar uma função que faz busca binária no arquivo

```
/* cod é a chave buscada
  * *arq é o ponteiro para o arquivo
  * tam é o número de registros do arquivo
  */
TFunc *busca_binaria(int cod, FILE *arq, int tam)
```

# ORDENAÇÃO

# ORDENAÇÃO

Busca binária exige que arquivo esteja ordenado

Como ordenar um arquivo?

# MÉTODOS DE ORDENAÇÃO DE ARQUIVOS

Vários métodos podem ser aplicados

Possível solução:

- métodos de ordenação em memória
- 1. Ler arquivo e armazenar os dados num array em memória
- 2. Ordenar o array
- 3. Gravar novo arquivo com os dados ordenados

# CONVENÇÃO

Os algoritmos que veremos assumem que todas as chaves do arquivo estão num vetor A

Na prática isso será algo como A[i].chave

# ORDENAÇÃO POR INSERÇÃO

#### **Insertion Sort**

Nome do método se deve ao fato de que no i-ésimo passo ele insere o i-ésimo elemento A[i] na posição correta entre A[1], A[2], ..., A[i-1] que já foram previamente ordenados

- 1. Assume que o primeiro valor já está ordenado
- Pega o próximo valor, compara com os anteriores até descobrir em que posição ele deveria estar
- 3. Abre espaço no vetor para encaixar o valor na posição correta
- 4. Encaixa o valor na posição correta
- 5. Se vetor ainda não terminou, volta para o passo 2

- 1. Assume que o primeiro valor já está ordenado
- 2. Pega o próximo valor, compara com os anteriores até descobrir em que posição ele deveria estar
- 3. Abre espaço no vetor para encaixar o valor na posição correta
- 4. Encaixa o valor na posição correta
- 5. Se vetor ainda não terminou, volta para o passo 2



- 1. Assume que o primeiro valor já está ordenado
- Pega o próximo valor, compara com os anteriores até descobrir em que posição ele deveria estar
- 3. Abre espaço no vetor para encaixar o valor na posição correta
- 4. Encaixa o valor na posição correta
- 5. Se vetor ainda não terminou, volta para o passo 2



- 1. Assume que o primeiro valor já está ordenado
- Pega o próximo valor, compara com os anteriores até descobrir em que posição ele deveria estar
- 3. Abre espaço no vetor para encaixar o valor na posição correta
- 4. Encaixa o valor na posição correta
- 5. Se vetor ainda não terminou, volta para o passo 2



- 1. Assume que o primeiro valor já está ordenado
- 2. Pega o próximo valor, compara com os anteriores até descobrir em que posição ele deveria estar
- 3. Abre espaço no vetor para encaixar o valor na posição correta
- 4. Encaixa o valor na posição correta
- 5. Se vetor ainda não terminou, volta para o passo 2



- 1. Assume que o primeiro valor já está ordenado
- Pega o próximo valor, compara com os anteriores até descobrir em que posição ele deveria estar
- 3. Abre espaço no vetor para encaixar o valor na posição correta
- 4. Encaixa o valor na posição correta
- 5. Se vetor ainda não terminou, volta para o passo 2



- 1. Assume que o primeiro valor já está ordenado
- Pega o próximo valor, compara com os anteriores até descobrir em que posição ele deveria estar
- 3. Abre espaço no vetor para encaixar o valor na posição correta
- 4. Encaixa o valor na posição correta
- 5. Se vetor ainda não terminou, volta para o passo 2



- 1. Assume que o primeiro valor já está ordenado
- 2. Pega o próximo valor, compara com os anteriores até descobrir em que posição ele deveria estar
- 3. Abre espaço no vetor para encaixar o valor na posição correta
- 4. Encaixa o valor na posição correta
- 5. Se vetor ainda não terminou, volta para o passo 2



- 1. Assume que o primeiro valor já está ordenado
- Pega o próximo valor, compara com os anteriores até descobrir em que posição ele deveria estar
- 3. Abre espaço no vetor para encaixar o valor na posição correta
- 4. Encaixa o valor na posição correta
- 5. Se vetor ainda não terminou, volta para o passo 2



- 1. Assume que o primeiro valor já está ordenado
- Pega o próximo valor, compara com os anteriores até descobrir em que posição ele deveria estar
- 3. Abre espaço no vetor para encaixar o valor na posição correta
- 4. Encaixa o valor na posição correta
- 5. Se vetor ainda não terminou, volta para o passo 2



#### ALGORITMO INSERTION SORT

```
procedure insertionSort(A: array, size: int) {
//ENTRADA: A: array com as chaves (posições vão de [0, tam-1]);
// size: tamanho do array
//SAÍDA: A: array ordenado
for j := 1 to size-1 do {
   key := A[j];
   i := j - 1;
   while (i \ge 0) and (A[i] \ge key) do {
     A[i+1] := A[i];
     i := i -1;
  A[i+1] := key
```

# INSERTION SORT PARA ORDENAR FUNCIONÁRIOS USANDO VETOR EM MEMÓRIA

Ver código no site da disciplina

# COMPLEXIDADE DO INSERTION SORT

Complexidade pior caso O(n<sup>2</sup>)

Complexidade caso médio O(n<sup>2</sup>)

Complexidade melhor caso O(n)

Complexidade de espaço O(n)

# OUTROS ALGORITMOS DE ORDENAÇÃO

**Selection Sort** 

**Buble Sort** 

**Quick Sort** 

•••

# ORDENAÇÃO DE ARQUIVOS

Qualquer algoritmo de ordenação pode ser usado para ordenar arquivos, desde que:

os registros caibam todos na memória de uma só vez

#### Alternativa que gasta menos memória:

- Fazer a ordenação direto no arquivo, sem usar um vetor auxiliar
- Só pode ser feito para arquivos binários, pois é necessário usar seek para se deslocar de um registro a outro

#### INSERTION SORT DIRETO NO ARQUIVO

Ver código no site da disciplina

# **EXERCÍCIO**

Implementar uma função que faz o Selection Sort direto no arquivo, sem usar um vetor auxiliar

```
void selection_sort_disco(FILE *arq, int tam)
```

Lembrete: o Selecion Sort percorre o arquivo, procurando o menor elemento. Quando encontra, coloca-o na posição 1 (troca o elemento da posição 1 por ele). Depois, procura o próximo menor. Quando encontra, coloca-o na posição 2 (troca o elemento menor pelo da posição 2), e assim por diante.

# REFERÊNCIA

Schildt, H. C Completo e Total. Ed. McGraw-Hill