Busca e Ordenação

Algoritmos de Ordenação Quadráticos

Prof. Edson Alves - UnB/FGA 2018

Sumário

- 1. Fundamentos de Ordenação
- 2. Selection Sort
- 3. Insertion Sort
- 4. Bubble Sort

Fundamentos de Ordenação

Ordenação parcial e ordenação total

- Seja $a_s = \{a_1, a_2, \dots, a_N\}$ uma sequência de N objetos, denominados elementos
- Seja $R \in a_s \times a_s$ uma relação
- Dados dois elementos $a_i, a_j \in a_s$, a_i se relaciona com a_j se $(a_i, a_j) \in R$ (isto não implica necessariamente que a_j se relaciona com a_i)
- Seja $S = \{ a \in a_s \mid \exists b \in a_s : (a, b) \in R \lor (b, a) \in R \}$
- Dizemos que R é uma relação de ordem parcial se, para todos $a,b,c\in S$, temos que
 - 1. $(a, a) \in R$
 - 2. se $(a,b) \in R$ e $(b,a) \in R$ então a e b são iguais
 - 3. se $(a,b) \in R$ e $(b,c) \in R$ então $(a,c) \in R$
- Se para todos $a,b\in a_s$ vale $(a,b)\in R$ ou $(b,a)\in R$, então R é uma relação de ordem total

Definição de ordenação

- Dizemos que uma sequência a_s está ordenada de acordo com a relação de ordem R se, para todos $i=2,3,\ldots,N$, temos que $(a_{i-1},a_i)\in R$
- Uma algoritmo de ordenação $A(a_s,R)$ recebe, como entrada, uma sequência a_s e uma relação de ordem R e, ao final do algoritmo, a sequência a_s (ou uma nova sequência b_s) está ordenada de acordo com a relação R
- Na prática, a relação R é implementada como uma função binária f tal que f(a,b) retorna verdadeiro se $(a,b) \in R$
- \bullet Como a definição de ordenação depende da relação R, uma mesma sequência pode estar ordenada de acordo com R_1 e não ordenada de acordo com R_2

Características dos algoritmos de ordenação

- Se a sequência a ser ordenada pode ser armazenada inteiramente em memória, o algoritmo é dito interno; caso contrário, é chamado externo
- Se o algoritmo usa apenas a memória da própria sequência (e talvez uma pequena quantidade adicional para variáveis temporárias), o algoritmo é denominado in-place
- Se o algoritmo demanda uma cópia extra da sequência, é chamado not-in-place ou out-of-place
- Um algoritmo de ordenação é estável se ele preserva a ordem relativa de elementos iguais

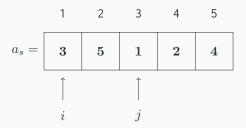
Selection Sort

Selection Sort

- Selection sort é um algoritmo de ordenação de simples entendimento e codificação
- Primeiramente ele identifica o menor dentre todos os elementos da sequência e o armazena na primeira posição
- Em seguida, procura o menor elemento dentre os que restaram, e o move para segunda posição
- Em faz o mesmo para a terceira, quarta, até a última posição
- \bullet A complexidade assintótica é ${\cal O}(N^2),$ onde N é o número de elementos da sequência

k = 1

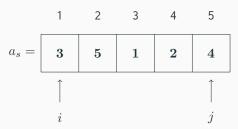
$$k = 3$$



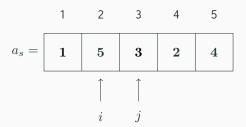
$$k=3$$
 1 2

	1	2	3	4	5
$a_s = $	3	5	1	2	4
·	\uparrow			\uparrow	,
	i			i	

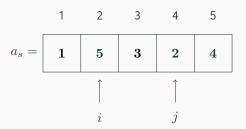
$$k = 3$$



$$k = 3$$

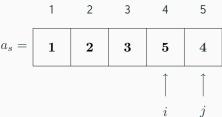


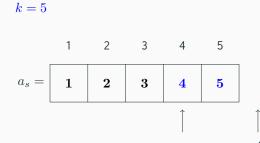
$$k = 4$$



k = 3

$$k = 5$$





Implementação do selection sort em C++

```
1 #include <iostream>
2 #include <vector>
4 using namespace std;
6 template<typename T>
void selection_sort(vector<T>& as)
8 {
      int N = as.size();
10
      for (int i = 0; i < N; ++i)
          int k = i;
                                            // k = indice do menor elemento
14
          for (int j = i + 1; j < N; ++j)
              if (as[j] < as[k])
                   k = i;
18
          swap(as[i], as[k]);
20
21 }
```

Implementação do selection sort em C++

```
23 int main()
24 {
     vector<int> as { 3, 5, 1, 2, 4 };
26
      selection_sort<int>(as);
28
      for (size_t i = 0; i < as.size(); ++i)</pre>
29
           cout << as[i] << (i + 1 == as.size() ? '\n' : ' ');</pre>
30
       return 0;
32
33 }
```

Observações sobre o selection sort

- O pior caso do algoritmo acontece quando a sequência está ordenado em sentido contrário, isto é, $\forall i=2,3,\ldots,N, (a_i,a_{i-1}) \in R$
- No pior caso, é feita 1 atribuição no início, 6N atribuições no laço externo (considerando 3 atribuições por swap()) e

$$\sum_{i=0}^{N-1} 2(N-i-1) = 2\sum_{k=0}^{N-1} k = N(N-1)$$

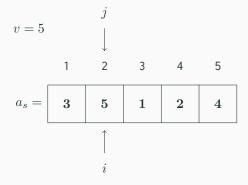
atribuições no laço interno

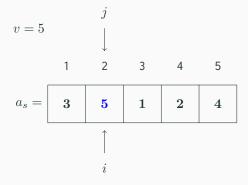
- Assim, f(N) = 1 + 6N + N(N-1) é $O(N^2)$
- O selection sort é um algoritmo estável in-place

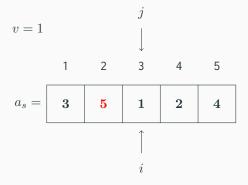
Insertion Sort

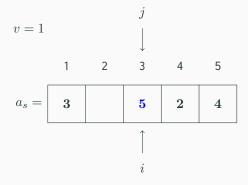
Insertion Sort

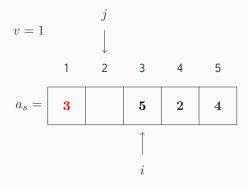
- Insertion sort é um algoritmo de ordenação similar ao selection sort
- ullet Ele também é estável, in-place e tem complexidade $O(N^2)$
- Ele considera, inicialmente, que um sequência com um único elemento já está ordenada
- Em seguida, para cada elemento da sequência, ele procura a posição correta no vetor ordenado que está à esquerda do elemento, e o insere nesta posição
- É o tipo de ordenação que os jogadores de cartas costumam usar

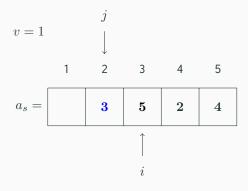


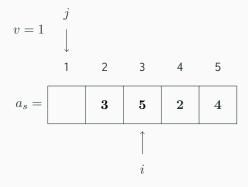


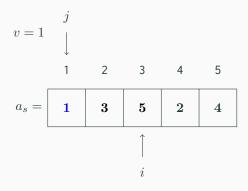


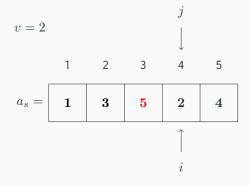


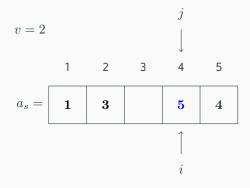


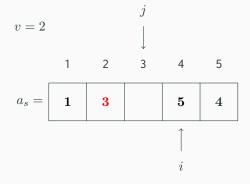


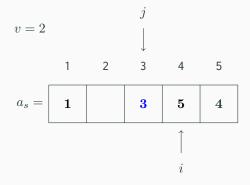


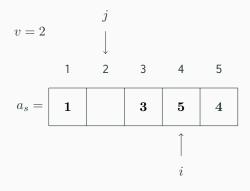


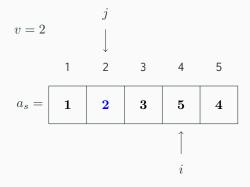


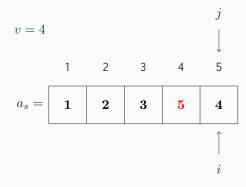


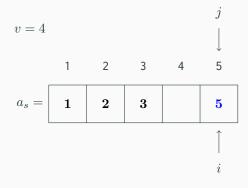


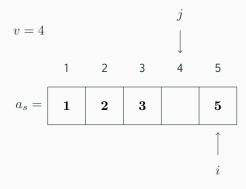


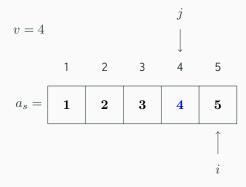












Implementação do insert sort em C++

```
1 #include <iostream>
#include <vector>
4 using namespace std;
6 template<typename T>
void insert_sort(vector<T>& as)
8 {
      int N = as.size();
10
      for (int i = 1, j; i < N; ++i)
          auto v = as[i];
14
          for (j = i; j \text{ and as}[j - 1] > v; --j)
               as[i] = as[j - 1];
          as[j] = v;
18
20 }
```

Implementação do insert sort em C++

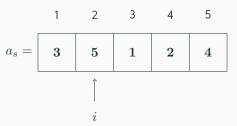
```
22 int main()
23 {
24     vector<int> as { 3, 5, 1, 2, 4 };
25
26     insert_sort<int>(as);
27
28     for (size_t i = 0; i < as.size(); ++i)
29          cout << as[i] << (i + 1 == as.size() ? '\n' : ' ');
30
31     return 0;
32 }</pre>
```

Bubble Sort

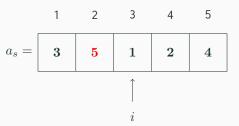
Bubble Sort

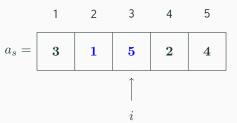
- Bubble sort é um algoritmo de ordenação estável, in-place e quadrático
- É um algoritmo popular em cursos introdutórios de algoritmos, embora tem a implementação mais complexa e pior tempo de execução em relação ao selection sort
- ullet Ele itera até N vezes sobre os elementos
- Em cada iteração, se ele encontrar um par de elementos adjacentes que estão fora de ordem, ele inverte a posição de ambos
- Se uma dada iteração não fizer nenhuma troca, o algoritmo é finalizado
- Como, a cada iteração, ao menos o maior elemento fora de posição será posicionado corretamente, o algoritmo sempre termina com o vetor ordenado

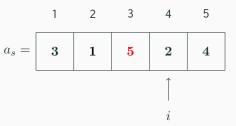
 $\mathsf{updated} = \mathbf{false}$

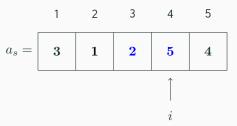


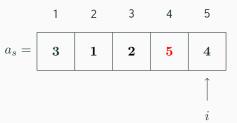
 $\mathsf{updated} = \mathbf{false}$

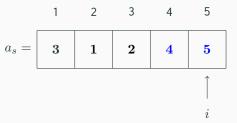


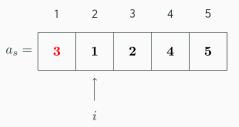


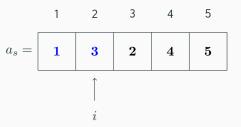


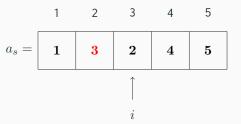


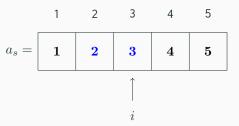




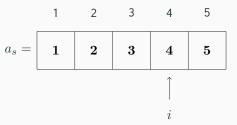




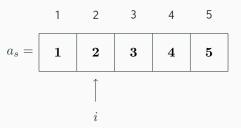


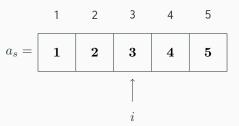


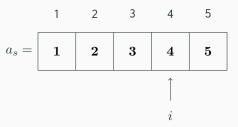
$$updated = true$$

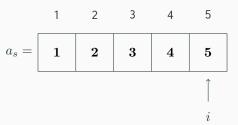












Implementação do bubble sort em C++

```
1 #include <iostream>
2 #include <vector>
4 using namespace std;
6 template<typename T>
void bubble_sort(vector<T>& as) {
      int N = as.size();
      bool updated;
10
      do {
          updated = false;
          for (int i = 1; i < N; ++i) {
14
               if (as[i - 1] > as[i]) {
                   updated = true;
                   swap(as[i - 1], as[i]);
18
      } while (updated);
20
21 }
```

Implementação do bubble sort em C++

```
23 int main()
24 {
      vector<int> as { 3, 5, 1, 2, 4 };
26
      bubble_sort<int>(as);
28
      for (size_t i = 0; i < as.size(); ++i)</pre>
29
           cout << as[i] << (i + 1 == as.size() ? '\n' : ' ');
30
       return 0;
32
33 }
```

Referências

- 1. **DROZDEK**, Adam. *Algoritmos e Estruturas de Dados em C++*, 2002.
- 2. **KERNIGHAN**, Bryan; **RITCHIE**, Dennis. *The C Programming Language*, 1978.
- 3. **STROUSTROUP**, Bjarne. *The C++ Programming Language*, 2013.
- 4. SEDGEWICK, Robert. Algorithms, 4th edition, 2011.
- 5. Wikipédia. *In-place algorithm*, acesso em 01/10/2018.¹
- 6. Wikipédia. Partially Ordered Set, acesso em 01/10/2018.²

¹https://en.wikipedia.org/wiki/In-place_algorithm

²https://en.wikipedia.org/wiki/Partially_ordered_set