

# Lista 6

Caio Ian Rozendo Silva de Melo



Métodos Computacionais

UFPE  
Brasil  
March 11, 2021

1

---

```
1 // Função para trocar os valores dados
2 void swapi(int *a, int *b) {
3     int c = (*a);
4     (*a) = (*b);
5     (*b) = c;
6 }
```

---

a)

---

```
1 // Ordenação de um vetor de inteiros por seleção, onde r = N
2 void ord_selecao(int *v, int r) {
3     int i, j, s;
4
5     for(i = 0; i < r; ++i) {
6         for(j = 0; j < r; ++j) {
7             if(v[i] < v[j] && i < j)
8                 ↪ swapi(&v[i], &v[j]);
9         }
10 }
```

---

Independente do vetor estar parcialmente ordenado, cada elemento faz  $N^2 = 64$  comparações (podendo ser marginalmente melhorado se “pularmos” a comparação com o elemento do mesmo índice). Já a quantidade de trocas  $T = 2$

b)

---

```
1 // Ordenação de um vetor de inteiros por inserção do índice
  ↪ (max, 0), onde max = N e b é um booleano para garantir
  ↪ que apenas a primeira recursão varrerá o vetor inteiro.
2 void ord_ins(int *v, int r, int max, int b) {
3     int s;
4
5     if( (r - 1) >= 0 && (v[r-1] > v[r]) ) {
6         swapi(&v[r-1], &v[r]);
7         if(r+1 < max) ord_ins(v, r+1, max, 1);
8     }
9     if(b == 0 && r > 0) ord_ins(v, r-1, max, b);
10 }
```

---

Foram feitas  $C = 9$  comparações e  $T = 2$  trocas para o vetor dado.

## 2

- a) Inicialmente, um vetor de  $N = 100$  é inicializado com valores aleatórios com valores compreendidos entre  $[0; 10 \cdot N)$ , após isso envia-se o vetor para ser ordenado por seleção, onde faz-se uma cópia na memória dos valores do vetor anterior; dentro do laço, à cada iteração, procura-se a posição no vetor no menor índice em relação ao pivô na posição “i” e caso ífero ou igual, faz-se a troca entre eles; no final soma-se a quantidade de comparações com o valor prévio e repete-se até o valor  $N - 1$ . Após a rotina, imprime-se o vetor ordenado resultante. Nas inserções, faz-se ordenamento por inserções (com outra cópia do vetor inicial) que também percorre o vetor de forma linear, porém, com menos comparações pois não é necessário verificar valores anteriores a não ser que hajam trocas de posições.
- d) A quantidade de comparações feitas entre a ordenação por inserção é menor que a de seleção, porém, com algumas melhoras podemos diminuir o número de comparações na seleção, sendo no algoritmo dado igual a  $T = \frac{N(N+1)}{2}$  e procurando-se pelo menor índice nos gera N trocas.