Algoritmos e Estruturas de Dados

Análise de Algoritmos

Autores:

Carlos Urbano Catarina Reis José Magno Marco Ferreira

Objetivos

- Comparar diferentes algoritmos que resolvem um mesmo problema (veremos um exemplo mais à frente)
- Análise da performance de um algoritmo em diferentes ambientes (diferentes máquinas)
- Análise das variações de performance com base na alteração de parâmetros do problema (tamanho do problema ou os dados iniciais)

• Tempo de Execução – como medir?

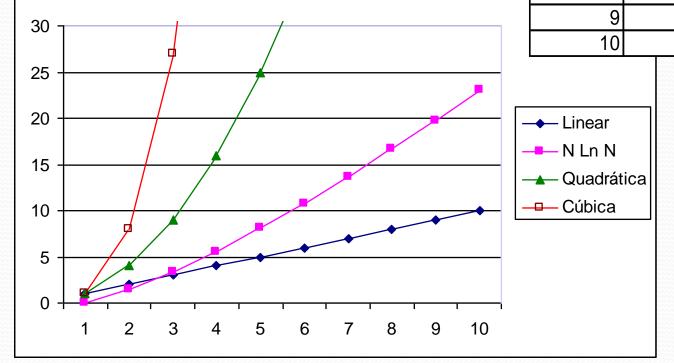
- Copiar um ficheiro através da internet
 2 segundos para estabelecer a ligação e 8,5kb/s para "sacar" o ficheiro
- Escrever todos os pares de pontos que se podem obter a partir de um conjunto de n números

```
Exemplo n = 6 {1, 2, 3, 4, 5, 6}
```

```
{ (1,1), (1, 2), (1, 3), (1,4), (1, 5), (1,6), (2,1), (2, 2), (2, 3), (2,4), (2, 5), (2,6), (3,1), (3, 2), (3, 3), (3,4), (3, 5), (3,6), (4,1), (4, 2), (4, 3), (4,4), (4, 5), (4,6), (5,1), (5, 2), (5, 3), (5,4), (5, 5), (5,6), (6,1), (6, 2), (6, 3), (6,4), (6, 5), (6,6) }
```

Tempo de Execução

	Linear	N Ln N	Quadrática	Cúbica
1	1	0,0	1	1
2	2	1,4	4	8
3	3	3,3	9	27
4	4	5,5	16	64
5	5	8,0	25	125
6	6	10,8	36	216
7	7	13,6	49	343
8	8	16,6	64	512
9	9	19,8	81	729
10	10	23,0	100	1000



Tempos Médios de Execução

Operações Problema com tamanho		10 ⁶	Problema com tamanho		10 ¹²	
por segundo	Linear	N Ln N	Quadrática	Linear	N Ln N	Quadrática
10 ²⁴	10 ⁻¹⁸	1,4x10 ⁻¹⁷	10 ⁻¹²	10-12	1,4x10 ⁻¹¹	1
10 ¹²	10-6	1,4x10 ⁻⁵	1	1	14	10 ¹²
10 ⁹	10-3	1,4x10 ⁻²	10 ³	10 ³	1,4x10 ⁴	10 ¹⁵
10 ⁶	1	14	10 ⁶	10 ⁶	1,4x10 ⁷	10 ¹⁸

Operações	Problema com tamanho		10 ⁶	Problema com tamanho		10 ¹²
por segundo	Linear	N Ln N	Quadrática	Linear	N Ln N	Quadrática
10 ²⁴	instantâneo	instantâneo	instantâneo	instantâneo	instantâneo	segundos
10 ¹²	instantâneo	instantâneo	segundos	segundos	segundos	anos
10 ⁹	instantâneo	instantâneo	minutos	minutos	horas	milénios
10 ⁶	segundos	segundos	dias	dias	meses	milénios

Tempo de Execução

- Diversas variáveis: máquina, dados iniciais, etc
- Então, como medir e comparar o tempo de execução de algoritmos?
- Utilizando uma notação robusta e fiável
 - Ex: Big-Oh (existem outras)
 - normalmente, definida através de fórmulas matemáticas
 - mas iremos simplificar a definição recorrendo a 4 regras simples e fáceis de perceber

Notação Big-Oh

 Regra 1: O tempo de execução de um ciclo é no máximo o tempo de execução do corpo do ciclo multiplicado pelo número de iterações do ciclo

```
for (int i = 0; i < n; i++) {
    sum++;
}</pre>
```

 Regra 2: Nos ciclos encadeados, o tempo total de execução é o tempo de execução do corpo do ciclo mais interno multiplicado pelo produto dos tamanhos de todos os ciclos

```
for (int i = 0, j; i < n; i++) {
    for (j = 0; j < n; j++) {
        sum++;
    }
}</pre>
```

Notação Big-Oh

 Regra 3: Nas instruções consecutivas deve ser considerada a que tiver um maior tempo de execução

```
for (int i = 0; i < n; i++) {
    a[i] = 0;
}
for (int i = 0, j; i < n; i++) {
    for (j = 0; j < n; j++) {
        sum++;
    }
}</pre>
```

7

Notação Big-Oh

 Regra 4: Para um bloco if ... else deve ser considerado o ramo com maior tempo de execução

```
if (sum == 0) {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        a[i] = 0;
    }
} else {
    for (int i = 0, j; i < n; i++) {
        for (j = 0; j < n; j++) {
            sum++;
        }
    }
}</pre>
```

• Exercício 1: Qual a ordem de execução do seguinte bloco?

```
for (int i = 0, j; i < n; i++) {
    for (j = 0; j < n * n; j++) {
        sum++;
    }
}</pre>
```

• Exercício 1: Qual a ordem de execução do seguinte bloco?

```
for (int i = 0, j; i < n; i++) {
    for (j = 0; j < n * n; j++) {
        sum++;
    }
}</pre>
```

• Exercício 2: Qual a ordem de execução e tempo efetivo do bloco seguinte?

 Exercício 2: Qual a ordem de execução e tempo efetivo do bloco seguinte?

 $O(N^5)$

Apesar de o tempo efetivo ser bastante menor!

 Exercício 3: Considere um algoritmo que demora 0,5s para uma entrada de 100 elementos. Qual será o tempo se a entrada for de 500 elementos e o tempo de execução for linear (quadrático ou cúbico)?

- Exercício 3: Considere um algoritmo que demora 0,5s para uma entrada de 100 elementos. Qual será o tempo se a entrada for de 500 elementos e o tempo de execução for linear (quadrático ou cúbico)?
 - Linear
 - $0.5s \times 500 / 100 = 2.5s$

- Exercício 3: Considere um algoritmo que demora 0,5s para uma entrada de 100 elementos. Qual será o tempo se a entrada for de 500 elementos e o tempo de execução for linear (quadrático ou cúbico)?
 - Linear
 - $0.5s \times 500 / 100 = 2.5s$
 - Quadrático
 - 100 elementos => 100 x 100 operações = 10.000 operações
 - 500 elementos => 500 x 500 operações = 250.000 operações
 - Resposta: 0,5s x 250.000 / 10.000 = 12,5s

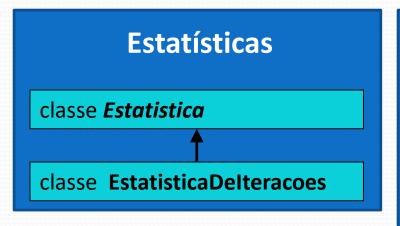
- Exercício 3: Considere um algoritmo que demora 0,5s para uma entrada de 100 elementos. Qual será o tempo se a entrada for de 500 elementos e o tempo de execução for linear (quadrático ou cúbico)?
 - Linear
 - $0.5s \times 500 / 100 = 2.5s$
 - Quadrático
 - 100 elementos => 100 x 100 operações = 10.000 operações
 - 500 elementos => 500 x 500 operações = 250.000 operações
 - Resposta: 0,5s x 250.000 / 10.000 = 12,5s
 - Cúbico
 - 100 elementos => 100 x 100 x 100 operações = 1.000.000 operações
 - 500 elementos => 500 x 500 x 500 operações = 125.000.000 operações
 - Resposta: 0,5s x 125.000.000 / 1.000.000 = 62,5s

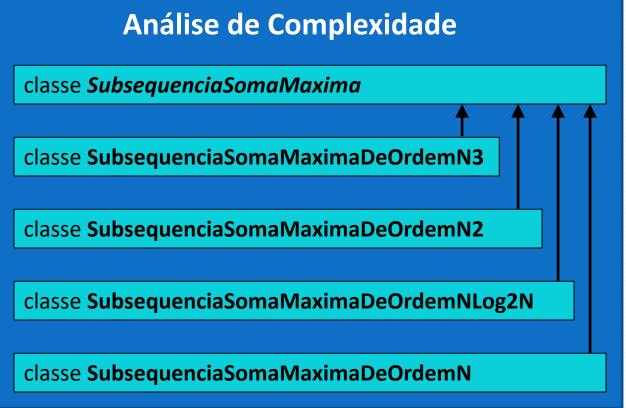
 Definição do problema: Dada uma sequência de números inteiros pretende-se encontrar uma subsequência com a soma (não negativa) máxima

• Exemplo:

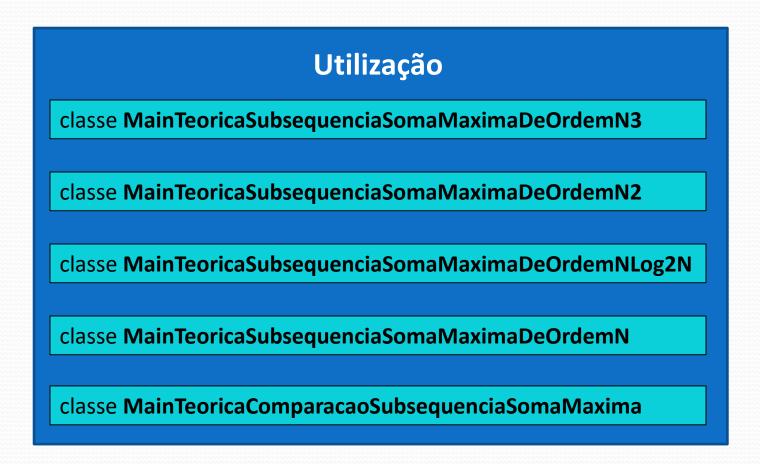
- Na sequência {-2, 11, -4, 5, 7, -3, 13, 7, -5, 3} temos a subsequência com soma máxima:
 - compreendida entre os índices 1 e 7
 - {11, -4, 5, 7, -3, 13, 7}
 - com valor 36

Classes a construir de seguida





Classes a construir de seguida



```
import java.util.Arrays;
public abstract class Estatistica {
    private int tamanho;
    private String[] nomesContadores;
    private long[] contadores;
    private long tempoInicial;
    private long tempoTotal;
    public Estatistica(int tamanho, String... nomesContadores) {
        this.tamanho = tamanho;
        this.nomesContadores = nomesContadores;
        this.contadores = new long[nomesContadores.length];
        iniciar();
    private void iniciar() {
        tempoInicial = System.nanoTime();
        Arrays. fill (contadores, ∅);
        tempoTotal = -1;
```

```
public void parar() {
    tempoTotal = System.nanoTime() - tempoInicial;
protected void incrementarContador(int indice) {
    contadores[indice]++;
public void apresentar() {
    System.out.println("Tempo de execução: " + getTempoTotal() + " ms");
    for (int i = 0; i < nomesContadores.length; i++) {</pre>
        System.out.println(nomesContadores[i] + ": " + contadores[i]);
    System.out.println();
public int getTamanho() {
   return tamanho;
```

```
public int getNumeroContadores() {
    return contadores.length;
public String getNomeContador(int indice) {
    return nomesContadores[indice];
public long getContador(int indice) {
    return contadores[indice];
public double getTempoTotal() {
    return (tempoTotal / 1000000d);
```

```
public class EstatisticaDeIteracoes extends Estatistica {
   public EstatisticaDeIteracoes(int tamanho) {
        super(tamanho, "Número de Iterações");
   }

   public void incrementarIteracoes() {
        incrementarContador(0);
   }

   public long getIteracoes() {
        return getContador(0);
   }
}
```

```
public class Par<T1, T2> {
    private T1 primeiro;
    private T2 segundo:
    public Par(T1 primeiro, T2 segundo) {
        this.primeiro = primeiro;
        this.segundo = segundo;
    public T1 getPrimeiro() {
        return primeiro;
    public void setPrimeiro(T1 primeiro) {
        this.primeiro = primeiro;
    public T2 getSegundo() {
        return segundo;
    public void setSegundo(T2 segundo) {
        this.segundo = segundo;
    public String toString() {
    return "Primeiro: " + primeiro + " Segundo: " + segundo;
                                                                                       24
```

```
public abstract class SubsequenciaSomaMaxima {
    public abstract long executar(EstatisticaDeIteracoes estatistica,
                    Par<Integer, Integer> indicesInicialEFinal, int... elementos);
    public EstatisticaDeIteracoes getEstatistica(int... elementos) {
        EstatisticaDeIteracoes estatistica =
                                     new EstatisticaDeIteracoes(elementos.length);
        Par<Integer, Integer> indicesInicialEFinal = new Par<>(0, 0);
        long soma = executar(estatistica, indicesInicialEFinal, elementos);
        estatistica.parar();
        System.out.println("Subsequência da soma máxima calculada com " +
                           getClass().getSimpleName() + ": ");
        System.out.println("Índice inicial = " +indicesInicialEFinal.getPrimeiro()
                          + " Índice final = " + indicesInicialEFinal.getSegundo()
                          + " Soma = " + soma);
       VetorDeInteiros.apresentar(10, Arrays.copyOfRange(elementos,
                                          indicesInicialEFinal.getPrimeiro(),
                                          indicesInicialEFinal.getSegundo() + 1));
        estatistica.apresentar();
        return estatistica;
                                                                                 25
```

 Solução mais simples: Consiste em calcular todas as somas possíveis para determinar aquela que tem valor máximo

```
public class SubsequenciaSomaMaximaDeOrdemN3 extends SubsequenciaSomaMaxima {
    public long executar(EstatisticaDeIteracoes estatistica,
                         Par<Integer, Integer> indicesInicialEFinal, int... elementos) {
        long somaMaxima = 0, somaAtual;
        int inicio, fim;
        for (int i = 0; i < elementos.length; i++) {</pre>
            for (int j = i; j < elementos.length; j++) {</pre>
                somaAtual = 0;
                for (int k = i; k <= j; k++) {
                     somaAtual += elementos[k];
                     if (somaAtual > somaMaxima) {
                         inicio = i;
                         fim = j;
                         somaMaxima = somaAtual;
                                                                             Note-se que as
                    estatistica.incrementarIteracoes();
                                                                          variáveis inicio e fim
                                                                              apenas são
                                                                            necessárias para
        indicesInicialEFinal.setPrimeiro(inicio);
                                                                          efeitos de simulação
        indicesInicialEFinal.setSegundo(fim);
        return somaMaxima;
                                                                               em JGrasp
```

 Solução mais simples: Consiste em calcular todas as somas possíveis para determinar aquela que tem valor máximo

jGRASP

2ª solução: O ciclo mais interior não é necessário

```
public class SubsequenciaSomaMaximaDeOrdemN2 extends SubsequenciaSomaMaxima {
    public long executar(EstatisticaDeIteracoes estatistica,
                         Par<Integer, Integer> indicesInicialEFinal, int... elementos) {
        long somaMaxima = 0, somaAtual;
        int inicio = 0, fim = 0;
        for (int i = 0; i < elementos.length; i++) {</pre>
            somaAtual = ∅;
            for (int j = i; j < elementos.length; j++) {</pre>
                somaAtual += elementos[j];
                if (somaAtual > somaMaxima) {
                     inicio = i;
                    fim = j;
                     somaMaxima = somaAtual;
                                                                            Note-se que as
                estatistica.incrementarIteracoes();
                                                                          variáveis inicio e fim
                                                                              apenas são
                                                                            necessárias para
        indicesInicialEFinal.setPrimeiro(inicio);
                                                                          efeitos de simulação
        indicesInicialEFinal.setSegundo(fim);
        return somaMaxima;
                                                                              em JGrasp
```

2ª solução: O ciclo mais interior não é necessário



- 3ª solução:
 - A subsequência com soma máxima está:
 - toda na metade esquerda da sequência
 - ou toda na metade direita da sequência
 - ou na junção das duas metades da sequência (isto é, o resultado da adição da soma máxima do meio para a esquerda com o da soma máxima do meio + 1 para a direita)
 - As duas primeiras são facilmente calculadas de modo recursivo
 - O terceiro caso é facilmente resolvido com dois ciclos

3ª solução: Versão Recursiva – caso base

```
public class SubsequenciaSomaMaximaDeOrdemNLog2N
                                                   extends SubsequenciaSomaMaxima {
    public long executar(EstatisticaDeIteracoes estatistica,
                   Par<Integer, Integer> indicesInicialEFinal, int... elementos) {
        return executarRecursivo(estatistica, indicesInicialEFinal, elementos, 0,
                                 elementos.length - 1);
    private long executarRecursivo(EstatisticaDeIteracoes estatistica,
                                    Par<Integer, Integer> indicesInicialEFinal,
                                   int[] elementos, int esq, int dir) {
        estatistica.incrementarIteracoes();
        long somaMaxima = 0;
        int inicio, fim;
                                                                       Note-se que as
        if (esq == dir) {
                                                                         variáveis
            indicesInicialEFinal.setPrimeiro(esq);
                                                                    somaMaxima, inicio
            indicesInicialEFinal.setSegundo(dir);
                                                                      e fim apenas são
            inicio = fim = esq;
            if (elementos[esq] > 0) {
                                                                      necessárias para
                return somaMaxima = elementos[esq];
                                                                    efeitos de simulação
                                                                        em JGrasp
            return somaMaxima = 0;
```

3ª solução: Versão Recursiva – chamadas

...

Note-se que as variáveis inicioEsq, fimEsq, inicioDir e FimDir apenas são necessárias para efeitos de simulação em JGrasp

 3º solução: Versão Recursiva – cálculo das somas do meio para a esquerda e do meio + 1 para a direita

• • •

```
long somaMaximaMeioEsq = 0, somaAtualMeioEsq = 0;
for (int i = meio; i >= esq; i--) {
    somaAtualMeioEsq += elementos[i];
    if (somaAtualMeioEsq > somaMaximaMeioEsq) {
        somaMaximaMeioEsq = somaAtualMeioEsq;
    estatistica.incrementarIteracoes();
long somaMaximaMeioDir = 0, somaAtualMeioDir = 0;
for (int i = meio + 1; i <= dir; i++) {</pre>
    somaAtualMeioDir += elementos[i];
    if (somaAtualMeioDir > somaMaximaMeioDir) {
        somaMaximaMeioDir = somaAtualMeioDir;
    estatistica.incrementarIteracoes();
                                                                           35
```

 3ª solução: Versão Recursiva – cálculo e retorno da soma máxima

• • •

```
long somaMaximaEsqDir = somaMaximaMeioEsq + somaMaximaMeioDir;
if (somaMaximaEsq >= somaMaximaDir && somaMaximaEsq >= somaMaximaEsqDir) {
    inicio = indicesInicialEFinalEsq.getPrimeiro();
    fim = indicesInicialEFinalEsq.getSegundo();
    indicesInicialEFinal.setPrimeiro(inicio);
    indicesInicialEFinal.setSegundo(fim);
    somaMaxima = somaMaximaEsq;
    return somaMaxima;
if (somaMaximaDir >= somaMaximaEsqDir) {
    inicio = indicesInicialEFinalDir.getPrimeiro();
    fim = indicesInicialEFinalDir.getSegundo();
    indicesInicialEFinal.setPrimeiro(inicio);
    indicesInicialEFinal.setSegundo(fim);
    somaMaxima = somaMaximaDir;
    return somaMaxima;
                                                                          36
```

 3ª solução: Versão Recursiva – cálculo e retorno da soma máxima

• • •

```
inicio = indicesInicialEFinalEsq.getPrimeiro();
   fim = indicesInicialEFinalDir.getSegundo();
   indicesInicialEFinal.setPrimeiro(inicio);
   indicesInicialEFinal.setSegundo(fim);
   somaMaxima = somaMaximaEsqDir;
   return somaMaxima;
}
```

3ª solução: Versão Recursiva

jGRASP

- 3ª solução: Recursiva
 - Análise de complexidade
 - Considerando T(N) o tempo necessário para calcular a subsequência de soma máxima para N elementos, temos:

$$T(N) = \begin{cases} 1 & \Leftarrow N = 1 \\ 2T(N/2) + N & \Leftarrow N > 1 \end{cases}$$

- 3ª solução: Recursiva
 - Análise de complexidade

$$T(N) = 2T(N/2) + N$$

- 3ª solução: Recursiva
 - Análise de complexidade

$$T(N) = 2T(N/2) + N$$

= $2[2T(N/2^{2}) + N/2] + N$

- 3ª solução: Recursiva
 - Análise de complexidade

$$T(N) = 2T(N/2) + N$$

$$= 2[2T(N/2^{2}) + N/2] + N$$

$$= 2^{2}T(N/2^{2}) + 2N$$

- 3ª solução: Recursiva
 - Análise de complexidade

$$T(N) = 2T(N/2) + N$$

$$= 2[2T(N/2^{2}) + N/2] + N$$

$$= 2^{2}T(N/2^{2}) + 2N$$

$$= 2^{2}[2T(N/2^{3}) + N/2^{2}] + 2N$$

- 3ª solução: Recursiva
 - Análise de complexidade

$$T(N) = 2T(N/2) + N$$

$$= 2[2T(N/2^{2}) + N/2] + N$$

$$= 2^{2}T(N/2^{2}) + 2N$$

$$= 2^{2}[2T(N/2^{3}) + N/2^{2}] + 2N$$

$$= 2^{3}T(N/2^{3}) + 3N$$

- 3ª solução: Recursiva
 - Análise de complexidade

$$T(N) = 2T(N/2) + N$$

$$= 2[2T(N/2^{2}) + N/2] + N$$

$$= 2^{2}T(N/2^{2}) + 2N$$

$$= 2^{2}[2T(N/2^{3}) + N/2^{2}] + 2N$$

$$= 2^{3}T(N/2^{3}) + 3N$$
...
$$= 2^{k}T(N/2^{k}) + kN$$

- 3ª solução: Recursiva
 - Análise de complexidade

$$T(N) = 2T(N/2) + N$$

$$= 2[2T(N/2^{2}) + N/2] + N$$

$$= 2^{2}T(N/2^{2}) + 2N$$

$$= 2^{2}[2T(N/2^{3}) + N/2^{2}] + 2N$$

$$= 2^{3}T(N/2^{3}) + 3N$$
...
$$= 2^{k}T(N/2^{k}) + kN$$

como o ponto de paragem é N=1 temos $N/2^k=1$, ou seja, $N=2^k$, ou ainda, $k=\log_2 N$, $\log o$

$$T(N) = N + N \log_2 N$$

- 3ª solução: Recursiva
 - Análise de complexidade

$$T(N) = 2T(N/2) + N$$

$$= 2[2T(N/2^{2}) + N/2] + N$$

$$= 2^{2}T(N/2^{2}) + 2N$$

$$= 2^{2}[2T(N/2^{3}) + N/2^{2}] + 2N$$

$$= 2^{3}T(N/2^{3}) + 3N$$
...
$$= 2^{k}T(N/2^{k}) + kN$$

como o ponto de paragem é N=1 temos $N/2^k=1$, ou seja, $N=2^k$, ou ainda, $k=\log_2N$, $\log o$

$$T(N) = N + N \log_2 N$$

Algoritmo de ordem O(N log₂N)

4º solução: Algoritmo Linear (solução ótima)

```
public class SubsequenciaSomaMaximaDeOrdemN extends SubsequenciaSomaMaxima {
    public long executar(EstatisticaDeIteracoes estatistica,
                   Par<Integer, Integer> indicesInicialEFinal, int... elementos) {
        long somaMaxima = 0, somaAtual = 0;
        int inicio = 0, fim = 0, inicioAtual = 0;
        for (int j = 0; j < elementos.length; j++) {</pre>
            somaAtual += elementos[j];
            if (somaAtual < 0) {</pre>
                inicioAtual = j + 1;
                somaAtual = ∅;
            } else if (somaAtual > somaMaxima) {
                fim = j;
                inicio = inicioAtual;
                somaMaxima = somaAtual;
                                                                        Note-se que as
                                                                      variáveis inicio e fim
            indicesInicialEFinal.setPrimeiro(inicio);
                                                                          apenas são
            indicesInicialEFinal.setSegundo(fim);
            estatistica.incrementarIteracoes();
                                                                       necessárias para
                                                                      efeitos de simulação
        return somaMaxima;
                                                                          em JGrasp
```

4º solução: Algoritmo Linear (solução ótima)

jGRASP

Análise comparativa das 4 soluções

```
public class MainTeoricaComparacaoSubsequenciaSomaMaxima {
    private static final int TAMANHO = 100;
    private static final int NUMERO_EXECUCOES = 10;
    public MainTeoricaComparacaoSubsequenciaSomaMaxima() {
       VisualizadorEstatisticas v = new VisualizadorEstatisticas();
        v.adicionarEstatisticas("O(N3)",
                      getEstatisticas(new SubsequenciaSomaMaximaDeOrdemN3()));
        v.adicionarEstatisticas("O(N2)",
                      getEstatisticas(new SubsequenciaSomaMaximaDeOrdemN2()));
        v.adicionarEstatisticas("O(NLog2N)",
                      getEstatisticas(new SubsequenciaSomaMaximaDeOrdemNLog2N()));
        v.adicionarEstatisticas("O(N)",
                      getEstatisticas(new SubsequenciaSomaMaximaDeOrdemN()));
        v.visualizar();
```

Análise comparativa das 4 soluções

```
public static void main(String[] args) {
    new MainTeoricaComparacaoSubsequenciaSomaMaxima();
private List<Estatistica> getEstatisticas(SubsequenciaSomaMaxima algoritmo) {
    List<Estatistica> estatisticas = new ArrayList<>();
    for (int i = 1; i <= NUMERO EXECUCOES; i++) {</pre>
        EstatisticaDeIteracoes estatistica =
             algoritmo.getEstatistica(VetorDeInteiros.
                 criarAleatorioInt(TAMANHO * i, -TAMANHO * 10, TAMANHO * 10));
        estatisticas.add(estatistica);
    return estatisticas;
```

