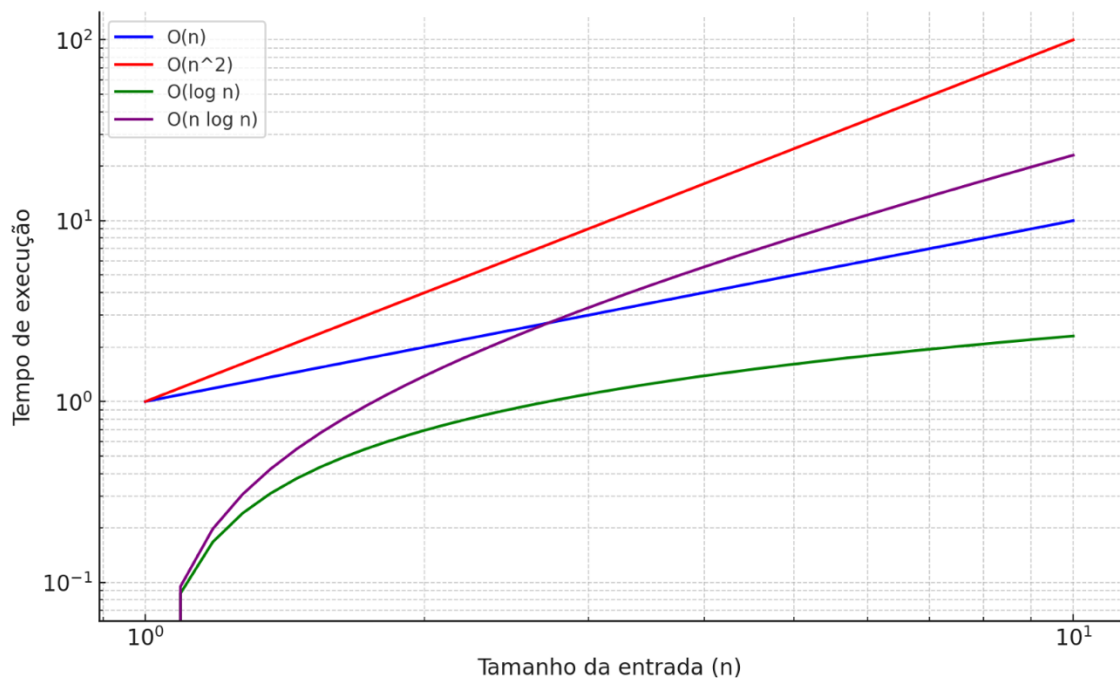


Análise Temporal de Algoritmos



9 de junho de 2024

Índice

Introdução	2
US13.....	3
US17.....	6
US18.....	11
Conclusão	14
Bibliografia	15

Introdução

A complexidade de um algoritmo é a quantidade de trabalho necessária (temporal e espacial) para a sua execução, que depende do algoritmo e do tamanho do input.

Ao estudarmos a complexidade algorítmica pretendemos estimar quais os recursos necessários para um algoritmo ser implementado à medida que o tamanho do problema cresce. Além disso, dado um problema, permite-nos escolher, entre os vários algoritmos que resolvem esse problema, qual deles é o mais eficiente e ainda poder desenvolver novos algoritmos mais eficientes para problemas que já têm solução (Moura, 2023).

A análise temporal de algoritmos é, por isso, uma técnica essencial utilizada na teoria da computação para medir o tempo de execução de um algoritmo em função do tamanho da entrada de dados. Este tipo de análise é fundamental para avaliar a eficiência e a viabilidade prática de algoritmos, especialmente quando lidamos com grandes volumes de dados.

Para descrever o comportamento do tempo de execução à medida que o tamanho da entrada cresce, utilizamos a notação assintótica.

A notação e caso de análise utilizados na presente análise serão a “O-notation” ou (Big O) que representa o limite superior do tempo de execução, que terá por referência o cenário de “Pior caso”.

O método de análise consistirá na contagem do número de operações básicas realizadas pelo algoritmo.

O procedimento em estudo será a aplicação de um algoritmo de Dijkstra, onde se pretendem fazer estudos de cálculo de rotas de menor custo para a aplicação de sinalética de evacuação de emergência para parques urbanos.

Esta exigência é espoletada no decorrer das atividades letivas do Curso de Engenharia Informática do Instituto Superior de Engenharia do Porto, mais concretamente das unidades curriculares de Matemática Discreta e Laboratório/Projeto II.

US13

Linha	procedure: main	
1	<i>bubbleSort</i> (edges)	$O(n^2)$
2	<i>mst</i> := <i>KruskalMST</i> (edges)	$1A + O(n^2)$
3	<i>printMST</i> (<i>mst</i> , edges)	$O(n)$
4	<i>outputGraph_TXTFile</i> := <i>outputTXTFileNameOf</i> (<i>workFile</i> , <i>GRAPH_STRING</i>)	$O(n)$
5	<i>outputMST_TXTFile</i> := <i>outputTXTFileNameOf</i> (<i>workFile</i> , <i>MST_STRING</i>)	$O(n)$
6	<i>printGraphToTXTFile</i> (edges, <i>outputGraph_TXTFile</i>)	$O(n)$
7	<i>printGraphToTXTFile</i> (<i>mst</i> , <i>outputMST_TXTFile</i>)	$O(n)$
8	<i>outputGraph_SVGFile</i> = <i>outputSVGFileNameOf</i> (<i>outputGraph_TXTFile</i> , <i>IMAGE_EXTENSION_STRING</i>)	$O(n)$
9	<i>outputMST_SVGFile</i> = <i>outputSVGFileNameOf</i> (<i>outputMST_TXTFile</i> , <i>IMAGE_EXTENSION_STRING</i>)	$O(n)$
10	<i>plotGraph</i> (<i>outputGraph_TXTFile</i> , <i>outputGraph_SVGFile</i>)	
11	<i>plotGraph</i> (<i>outputMST_TXTFile</i> , <i>outputMST_SVGFile</i>)	
total		$2n^2 + 7n + 1$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: BubbleSort(graph[1], graph[2], ..., graph[n])	
1	<i>c</i> := <i>n</i>	$1A$
2	<i>aux</i>	
3	for <i>i</i> := 0 to <i>c</i> - 1	$nA + nC$
4	for <i>j</i> := 0 to <i>c</i> - <i>i</i> - 1	$n(nA - nC) = n^2A + n^2C$
5	if <i>graph[j].cost</i> > <i>graph[j + 1].cost</i> then	$n(n-1)C = (n^2 - n)C$
6	<i>aux</i> := <i>graph[j]</i>	$n(n-1)A = (n^2 - n)A$
7	<i>graph[j]</i> := <i>graph[j + 1]</i>	$n(n-1)A = (n^2 - n)A$
8	<i>graph[j + 1]</i> := <i>aux</i>	$n(n-1)A = (n^2 - n)A$
total		$6n^2 - 2n + 1$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: kruskalMST(graph[1], graph[2], ..., graph[n])	
1	<i>vertexList</i> := <i>getVertexList</i> (<i>graph</i>)	$O(n^2)$
2	<i>result</i>	
3	<i>e</i> := 0	$1A$
4	<i>uf</i>	
5	while <i>e</i> < <i>graph.size</i> and <i>result.size</i> < <i>vertexList.size</i>	$n(3C)$
6	<i>next_edge</i> := <i>graph[e]</i>	$n * 1A$
7	<i>x</i> := <i>find</i> (<i>getVertexIndex</i> (<i>next_edge.src</i> , <i>vertexList</i>))	$n * O(n)$
8	<i>int y</i> = <i>uf.find</i> (<i>getVertexIndex</i> (<i>next_edge.dest</i> , <i>vertexList</i>));	$n(1A + O(n))$
9	if (<i>x</i> != <i>y</i>) {	$n * 1C$
10	<i>result.add</i> (<i>next_edge</i>);	$n * 1A$
11	<i>uf.union</i> (<i>x</i> , <i>y</i>);	$n * O(n)$
12	<i>e</i> ++;	$n * 1A$
13	return <i>result</i> ;	$1R$
total		$4n^2 + 6n + 2$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: printMST(<i>mst</i> [1 to <i>n</i>]:Edges, <i>edges</i> [1 to <i>n</i>]:edges) {	
1	<i>cost</i> := 0	$1A$
2	for each edge of <i>mst</i>	$(n+1)C + (n+1)A$
3	print(<i>edge.source</i> -- <i>edge.destination</i> = <i>edge.cost</i>)	nI
4	<i>cost</i> := <i>cost</i> + <i>e.cost</i>	$nA + nS$
5	print(<i>Graph Dimension</i> = <i>edges.size</i> () : <i>Graph Order</i> = <i>mst.size</i> () : <i>Minimum cost</i> = <i>cost</i>)	$1I$
total		$5n + 4$
Estimativa O		$O(n)$

Linha	procedure: outputTXTFileNameOf(<i>workFile</i> : String; <i>type</i> :String)	
1	<i>inputFile</i> := <i>workFile.split</i> (" ")(1) *	$1A + O(n)$
2	<i>outputFile</i> := <i>inputFile.split</i> (" ")(0) + <i>type</i> + <i>OUTPUT_TXT_EXTENSION</i> *	$1A + O(n)$
3	return <i>outputFile</i>	$1R$
total		$2n + 3$
Estimativa O		$O(n)$

* foi usada uma função de biblioteca Java, no entanto, sabe-se pela documentação que esta tem complexidade $O(n)$

Linha	procedure: printGraphToTXTFile(edges:Edges; filename:String)	
1	outputFolderAndFile := OUTPUT_FOLDER + "/" + filename	1A
3	printToFile := PrintWriter(outputFolderAndFile);	1A
4	printToFile(graph filename {	1I
5	for edge of edges	$(n+1)A + (n+1)C$
6	printToFile(edge.source -- edge.destination [weight=edge.cost])	nI
7	printToFile());	1I
total		$3n + 6$
Estimativa O		$O(n)$

Linha	procedure: outputSVGFileNameOf(outputGraphTxtFile:String; svgExtensionString:String)	
1	return outputGraphTxtFile.split(".")[0] + svgExtensionString *	$O(n) + 1A + 1R$
total		$n + 2$
Estimativa O		$O(n)$

* foi usada uma função de biblioteca Java, no entanto, sabe-se pela documentação que esta tem complexidade $O(n)$

Linha	procedure: plotGraph(String inputFile, String outputFile)	
1	ProcessBuilder pb1 = new ProcessBuilder("dot", "-Tsvg", OUTPUT_FOLDER + UNIX_DIRECTORY_SEPARATOR + filename + ".svg");	
2	pb1.inheritIO();	
3	Process process1 = pb1.start();	
4	process1.waitFor();	
total		
Estimativa O		

Linha	procedure: getVertexList(edges[1], edges[2], ..., edges[n])	
1	auxVertexList	
2	for i:=1 to n	$(n+1)A + (n+1)C$
3	auxVertexList:=auxVertexList + edges[i].source	nA
4	auxVertexList:=auxVertexList + edges[i].destination	nA
5	vertexList := removeDuplicates(auxVertexList)	$O(n^2)$
6	sort(vertexList) *	$O(n)$
7	return vertexList	1R
total		$n^2 + 5n + 3$
Estimativa O		$O(n^2)$

* foi usada uma função de biblioteca Java, no entanto, sabe-se pela documentação que esta tem complexidade $O(n)$

Linha	procedure: removeDuplicates(vertexList[1], vertexList[2],...,vertexList[n])	
1	vertexListAux	
2	for i:=1 to n	$(n+1)A + (n+1)C$
3	if not (vertexList.contains(vertexList[i])) *	$n * O(n)$
4	vertexListaux:=vertexListAux+vertexList[i]	nA
5	return vertexListAux	1R
total		$n^2 + 3n + 3$
Estimativa O		$O(n^2)$

* foi usada uma função de biblioteca Java, no entanto, sabe-se pela documentação que esta tem complexidade $O(n)$

Linha	procedure: union(x, y:integer; parent[1], parent[2],..., parent[n])	
1	rootX := find(x)	$O(n)$
2	rootY := find(y)	$O(n)$
3	parent[rootX] := rootY	1A
total		$2n + 1$
Estimativa O		$O(n)$

Linha	procedure find(x:integer; parent[1], parent[2],..., parent[n])	
1	if parent[x] <> x	1C
2	parent[x] := find(parent[x])*	1A + O(n)C
3	return parent[x]	1R
total		$n + 3$
Estimativa O		$O(n)$

* foi usada um método recursivo, no entanto, assume-se que este tem complexidade $O(n)$

Linha	procedure: getVertexIndex(vertex: string, vertexList[1], vertexList[2], ..., vertexList[n])	
1	return vertexList.indexOf(vertex)	1R + O(n)
total		1R + O(n)
Estimativa O		$O(n)$

* foi usada uma função de biblioteca Java, no entanto, sabe-se pela documentação que esta tem complexidade $O(n)$

US17

Linha	Procedure: <u>presentOptions()</u>	
1	verticesNames := readPointNamesData ("datasets/us17_points_names.csv")	$O(n)$
2	matrix = readEdgesData ("datasets/us17_matrix.csv")	$O(n^2)$
3	printPointAndMatrixData (verticesNames, matrix)	$O(n^2)$
4	printInitialGraphToTXTFile (matrix, verticesNames, "us17_dot" + ".txt")	$O(n^2)$
5	plotGraph ("us17_dot" + ".txt", "us17_initial_graph" + ".svg")	
6	opt := ""	1A
7	print("Choose one of the following options:")	1I
8	print("1 - All routes")	1I
9	print("2 - Choose a sign")	1I
10	print("0 - Exit")	1I
11	read := Scanner(System.in)	1A
12	do	1C
13	opt = read.nextLine();	1A
14	if opt <> "1" and opt <> "2" and opt <> "0"	3C
15	print("Insert the right option!");	1I
16	while opt <> "1" and opt <> "2" and opt <> "0"	
17	switch (opt)	1C
18	case "1":	
19	proceedToAllRoutes (verticesNames, matrix)	$O(n^3)$
20	case "2":	
21	proceedToOneRoute (verticesNames, matrix)	$O(n^2)$
total		$n^3 + 4n^2 + n + 13$
Estimativa O		$O(n^3)$

Linha	procedure: <u>readPointNamesData</u> (points: String)	
1	pointNames := null	1A
2	readFile = Scanner(File(points))	1A
3	print("File found!")	1I
4	if (readFile.hasNext())	1C
5	pointNames = readFile.nextLine().split(",")	1A
6	if (pointNames != null)	1C
7	for i := 0 to pointNames.length	$(n+1)A + (n+1)C$
8	pointNames[i] := pointNames[i].replace("uFEFF", "")	nA
9	return pointNames	1R
total		$3n + 9$
Estimativa O		$O(n)$

Linha	procedure: <u>readEdgesData</u> (matrix: String)	
1	edgesDataAux	
2	auxStrVector	
3	auxFitVector	
4	i := 0	1A
5	readFile = Scanner(File(matrix))	1A
6	print("File found!")	1I
7	while (readFile.hasNext()) do	$(n+1)C$
8	auxStrVector := readFile.nextLine().split(",")	nA
9	auxFitVector := new double[auxStrVector.length]	nA
10	for j := 0 to auxStrVector.length	$n((n+1)A + (n+1)C)$
11	auxFitVector[j] := Double.parseDouble (auxStrVector[j].replace("uFEFF", ""))	n(nA)
12	edgesDataAux := edgesDataAux + auxFitVector	nA
13	i := i + 1	nA
17	return edgesDataAux	1R
total		$3n^2 + 5n + 5$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: <u>printPointAndMatrixData</u> (pointNamesData[1 to n]:String; matrix[1 to n][1 to n]: double)	
1	print("/")	1I
2	for i := 0 to pointNamesData.length	(n+1)A + (n+1)C
3	print(pointNamesData[i])	nI
4	print("\n")	1I
5	for i := 0 to matrix.length	(n+1)A + (n+1)C
6	print(pointNamesData[i])	nI
7	for j := 0 to matrix[i].length	n((n+1)A + (n+1)C)
8	print(matrix[i][j])	n(nI)
9	print("\n")	nI
total		$3n^2 + 7n + 7$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: <u>printInitialGraphToTXTFile</u> (graphWeights[1 to n][1 to n]:double; vertices[1 to n]:String; filename: String)	
1	outputFolderAndFile = "output-files" + "/" + filename	1A
2	printToFile = PrintWriter(File(outputFolderAndFile));	1A
3	printToFile("graph filename {\n")	1I
4	for i := 0 to graphWeights.length	(n+1)A + (n+1)C
5	for j := 0 to i	n((n+1)A + (n+1)C)
6	if graphWeights[i][j] > 0	n(nC)
7	line = "vertices[i] -- vertices[j] [label=graphWeights[i][j]]"	n(nA)
8	printToFile(line)	n(nI)
9	printToFile("\n")	1I
total		$5n^2 + 4n + 6$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: <u>plotGraph</u> (inputFile:String; outputFile:String)	
1	ProcessBuilder pb1 = new ProcessBuilder("dot", "-Tsvg", OUTPUT_FOLDER + UNIX_DIV)	
2	pb1.inheritIO();	
3	Process process1 = pb1.start();	
4	process1.waitFor();	
total		
Estimativa O		

Linha	procedure: <u>proceedToOneRoute</u> (verticesNames[1 to n]:String;matrix[1 to n][1 to n]:double)	
1	<u>printPointAndMatrixData</u> (verticesNames, matrix)	$O(n^2)$
2	read = Scanner(System.in)	1A
3	vertices = List.of(verticesNames) *	1A + O(n)
4	print("\nChoose the initial sign?")	1I
5	vertex := read.nextLine()	1A
6	if vertices.contains(vertex)	1C
7	<u>us17Routine</u> (matrix, verticesNames, vertex);	$O(n^2)$
8	else	
9	print("Vertex not found!")	1I
total		$2n^2 + n + 6$
Estimativa O		$O(n^2)$

* foi usada uma função de biblioteca Java, no entanto, sabe-se pela documentação que esta tem complexidade $O(n)$

Linha	procedure: <u>us17Routine</u> (matrix[1 to n][1 to n]; verticesNames[1 to n]; vertex:String)	
1	copy = <u>deepCopyMatrixDouble</u> (matrix)	$O(n^2)$
2	marcas[1 to n]	
3	antecessor[1 to n]	
4	<u>applyDijkstraAlg</u> (copy, verticesNames, "AP", marcas, antecessor)	$O(n^2)$
5	print(<u>printShortestRoutesToCSV</u> (verticesNames, antecessor, marcas, vertex, "dijkstra_us17"))	$O(n^2)$ I
6	<u>printGraphToTXTFile</u> (matrix, verticesNames, antecessor, "us17_dot" + ".txt", vertex)	$O(n^2)$
7	<u>plotGraph</u> ("us17_dot" + ".txt", "point_" + vertex + ".svg");	
total		$4n^2$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: <u>deepCopyMatrixDouble</u> (matrix[1 to n][1 to n])	
1	aux[1 to n][1 to n]	
2	for i := 0 to matrix.length	(n+1)A + (n+1)C
3	for j := 0 to matrix[i].length	n((n+1)A + (n+1)C)
4	aux[i][j] := matrix[i][j]	n(nA)
5	return aux	1R
total		$3n^2 + 4n + 3$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: <i>applyDijkstraAlg</i> (matriz[1 to n][1 to n]:double; vertices[1 to n]:String; plnicial:String; marcas[1 to n]:double; antecessor[1 to n]:String)	
1	visitados[1 to n]:boolean	
2	for i := 0 to vertices.length	$(n+1)A + (n+1)C$
3	marcas[i] := Double.MAX_VALUE	nA
4	visitados[i] := false	nA
5	antecessor[i] := "-"	nA
6	indice1 := <i>posicaoVertice</i> (vertices, plnicial)	$1A + O(n)$
7	indice2 := <i>caminhoMaisCurto</i> (indice1, matriz)	$1A + O(n)$
8	marcas[indice1] := 0	nA
9	while indice1 >= 0 do	$(n+1)C$
10	if indice2 >= 0	nC
11	if marcas[indice2] > marcas[indice1] + matriz[indice1][indice2] and NOT(visitados[indice1])	nC + nC + nC
12	marcas[indice2] := marcas[indice1] + matriz[indice1][indice2]	nA + nS
13	matriz[indice1][indice2] := 0	nA
14	matriz[indice2][indice1] := 0	nA
15	antecessor[indice2] := vertices[indice1]	nA
16	indice1 := <i>marcaMinima</i> (marcas, visitados)	$nO(n)$
17	indice2 := <i>caminhoMaisCurto</i> (indice1, matriz)	$nO(n)$
18	else	
19	matriz[indice1][indice2] := 0	nA
20	matriz[indice2][indice1] := 0	nA
21	indice1 := <i>marcaMinima</i> (marcas, visitados)	$nO(n)$
22	indice2 := <i>caminhoMaisCurto</i> (indice1, matriz)	$nO(n)$
23	else	
24	visitados[indice1] := true;	nA
25	indice1 := <i>marcaMinima</i> (marcas, visitados);	$nO(n)$
26	if indice1 >= 0	nC
27	indice2 := <i>caminhoMaisCurto</i> (indice1, matriz)	$nO(n)$
total		$6n^2 + 22n + 5$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: <i>printShortestRoutesToCSV</i> (vertices[1 to n]:String; previousVertices[1 to n]:String; weights[1 to n]:double; vertex:String; fileName:String)	
1	csvLine	
2	requested := ""	1A
3	csvLines[]:String	
4	for each v in vertices	$(n+1)A + (n+1)C$
5	csvLine := <i>getCsvLine</i> (v, vertices, previousVertices, weights)	$1A + O(n^2)$
6	if v = vertex	nC
7	requested := csvLine	nA
8	csvLines := csvLines + csvLine	nA
9	<i>printDataToFile</i> (csvLines, fileName)	$nO(n)$
10	return requested	1R
total		$2n^2 + 5n + 5$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: <i>printGraphToTXTFile</i> (graphWeights[1 to n][1 to n]:double; vertices[1 to n]:String; antecessores[1 to n]:String; filename:String; vertice:String)	
1	verticesF[1 to vertices.length]:String	
2	antecessoresF[1 to antecessores.length]:String	
3	<i>filtraCaminhoMaisCurtoDoVertice</i> (verticesF, antecessoresF, vertices, antecessores, vertice)	$O(n^2)$
4	line:String	
5	outputFolderAndFile := "output-files" + "/" + filename)	1A
7	printToFile = <i>PrintWriter</i> (File(outputFolderAndFile))	
8	printToFile("graph filename {n}")	1I
9	for i := 0 to graphWeights.length	$(n+1)A + (n+1)C$
10	for j := 0 to i	$n(n+1)$
11	if graphWeights[i][j] > 0	$n(nC)$
12	if <i>isPresent</i> (i, j, verticesF, antecessoresF)	$n(nC)$
13	line = "vertices[i] -- vertices[j] [label=graphWeights[i][j]][color=red]"	$n(nA)$
14	else	
15	line = "vertices[i] -- vertices[j] [label=graphWeights[i][j]]"	
16	printToFile(line)	$n(nI)$
17	printToFile("")	1I
total		$7n^2 + 3n + 5$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: <u>proceedToAllRoutes</u> (String[] verticesNames, double[][] matrix) {	
1	for each v in verticesNames	$(n+1)A + (n+1)C$
2	<i>us17Routine</i> (matrix, verticesNames, v)	$nO(n^2)$
total		n^3
Estimativa O		$O(n^3)$

Linha	procedure: <u>posicaoVertice</u> (vertices[1 to n]:String; plnicial:String)	
1	for i := 0 to vertices.length	$(n+1)A + (n+1)C$
2	if vertices[i] = plnicial	nA
3	return i;	1R
4	return -1;	
total		$3n + 3$
Estimativa O		$O(n)$

Linha	procedure: <u>caminhoMaisCurto</u> (indice1:integer; matriz[1 to n][1 to n])	
1	valAux := Double.MAX_VALUE	1A
2	index := -1	1A
3	for i := 0 to matriz[indice1].length	$(n+1)A + (n+1)C$
4	if matriz[indice1][i] < valAux and matriz[indice1][i] > 0	nC + nC
5	valAux := matriz[indice1][i]	nA
6	index := i	nA
7	return index	1R
total		$6n + 5$
Estimativa O		$O(n)$

Linha	procedure: <u>marcaMinima</u> (marcas[1 to n]:double; visitados[1 to n]:boolean)	
1	valAux := Double.MAX_VALUE	1A
2	index := -1	1A
3	for i := to marcas.length	$(n+1)A + (n+1)C$
4	if marcas[i] <= valAux and NOT(visitados[i])	nC + nC
5	valAux := marcas[i]	nA
6	index := i	nA
7	return index	1R
total		$6n + 5$
Estimativa O		$O(n)$

Linha	procedure: <u>getCsvLine</u> (v:String; vertices[1 to n]:String; antecessores[1 to n]:String; marcas[1 to n]:Double)	
1	csvLine := ""	1A
2	index := <i>posicaoVertice</i> (vertices, v)	$1A + O(n)$
3	custo := marcas[index]	1A
4	antecessor:String	
5	do	nC
6	antecessor := antecessores[index]	nA
7	csvLine := csvLine + vertices[index]	nA
8	if antecessor <> "-"	nC
9	csvLine := csvLine + "," + ""	nA
10	index := <i>posicaoVertice</i> (vertices, antecessor)	$nO(n)$
11	while antecessor <> "-"	
12	return csvLine + ")" + "," + custo	$1R + 1A$
total		$n^2 + 6n + 5$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: <u>printDataToFile</u> (csvLines[1 to n]:String; name:String)	
1	prtToFile = PrintWriter(File("output-files" + "/" + name + ".csv"))	1A
2	for each line in csvLines	$(n+1)A + (n+1)C$
3	prtToFile(line)	nI
total		$3n + 3$
Estimativa O		$O(n)$

Linha	private static boolean isPresent(int i, int j, String[] vertices, String[] antecessores) {	
1	return vertices[i] = antecessores[j] ou vertices[j] = antecessores[i]	1R + 2C
total		3
Estimativa O		O(1)

Linha	procedure: filtraCaminhoMaisCurtoDoVertice(verticesF[1 to n]:String; antecessorF[1 to n]:String; vertices[1 to n]:String; antecessores[1 to n]:String; vertice:String)	
1	index := posicaoVertice (vertices, vertice)	1A + O(n)
2	String antecessor	
3	do	nC
4	antecessor = antecessores[index]	nA
5	verticesF[index] = vertices[index]	nA
6	antecessorF[index] = antecessores[index]	nA
7	index = posicaoVertice (vertices, antecessor)	nA + nO(n)
8	while antecessor <> "-"	
total		$n^2 + 6n + 1$
Estimativa O		$O(n^2)$

US18

Linha	Procedure: <u>presentOptions()</u>	
1	verticesNames := readPointNamesData ("datasets/us18_points_names.csv")	$O(n)$
2	matrix = readEdgesData ("datasets/us18_matrix.csv")	$O(n^2)$
3	printPointAndMatrixData (verticesNames, matrix)	$O(n^2)$
4	printInitialGraphToTXTFile (matrix, verticesNames, "us17_dot" + ".txt")	$O(n^2)$
5	plotGraph ("us17_dot" + ".txt", "us17_initial_graph" + ".svg")	
6	opt := ""	1A
7	print("Choose one of the following options:")	1I
8	print("1 - All routes")	1I
9	print("2 - Choose a sign")	1I
10	print("0 - Exit")	1I
11	read := Scanner(System.in)	1A
12	do	1C
13	opt = read.nextLine();	1A
14	if opt <> "1" and opt <> "2" and opt <> "0"	3C
15	print("Insert the right option!");	1I
16	while opt <> "1" and opt <> "2" and opt <> "0"	
17	switch (opt)	1C
18	case "1":	
19	proceedToAllVertices (verticesNames, matrix)	$O(n^4)$
20	case "2":	
21	proceedToOneVertex (verticesNames, matrix)	$O(n^3)$
total		$n^4 + n^3 + 3n^2 + n + 13$
Estimativa O		$O(n^4)$

Linha	procedure: <u>us18Routine</u> (verticesNames[1 to n]:String; matrix[1 to n][1 to n]:double; vertice:String)	
1	pathAndCost:String	
2	smallestPaths[]:String	
3	smallestCosts[]:double	
4	workedMatrixes[][]:double	
5	workedVnames[]:String	
6	workedPrevVertices[]:String	
7	apIndexes[]:integer = identifyAP_indexes (verticesNames)	1A + $O(n)$
8	for each i in apIndexes	$(n+1)A + (n+1)C$
9	apIndexesAux := List.copyOf(apIndexes) *	$n(1A + O(n))$
10	apIndexesAux.remove(i) *	$nO(n)$
11	workingMatrix[]:double = removeUnwantedMatrixIndexes (apIndexesAux, matrix)	$n(1A + O(n^2))$
12	workingVNames[]:String=removeUnwantedVerticesIndexes (apIndexesAux, verticesNames)	$n(1A + O(n))$
13	copy[]:double := deepCopyMatrixDouble (workingMatrix)	$n(1A + O(n^2))$
14	weights[workingVNames.length]:double	
15	prevVertices[workingVNames.length]:String	
16	applyDijkstraAlg (copy, workingVNames, verticesNames[i], weights, prevVertices)	$nO(n^2)$
17	pathAndCost := printShortestRoutesToCSV (workingVNames, prevVertices, weights, vertice, "dijkstra_us18" + "_" + verticesNames[i]);	$nO(n^2)$
18	cost:double = Double.parseDouble (pathAndCost.split(",")[1].trim().replace(".", "")) *	$n(1A + O(n))$
19	smallestPaths := smallestPaths + pathAndCost	$n(1A)$
20	smallestCosts := smallestCosts + cost	$n(1A)$
21	workedMatrixes := workedMatrixes + workingMatrix	$n(1A)$
22	workedVnames := workedVnames + workingVNames	$n(1A)$
23	workedPrevVertices := workedPrevVertices + prevVertices	$n(1A)$
24	smallestIndex:integer = getSmallestIndex (smallestCosts)	1A + $O(n)$
25	print(smallestPaths[smallestIndex])	
total		$4n^3 + 4n^2 + 14n + 4$
Estimativa O		$O(n^3)$

* foi usada uma função de biblioteca Java, no entanto, sabe-se pela documentação que esta tem complexidade $O(n)$

Linha	procedure: <u>removeUnwantedMatrixIndexes</u> (apIndexes[1 to n]:integer; matrix[1 to n][1 to n])	
1	newSize := matrix.length - apIndexes.size()	1A + 1S
2	aux[newSize][newSize]:double	
3	newRow:integer := 0	1A
4	newCol:integer	
5	for i := 0 to matrix.length	(n+1)A + (n+1)C
6	if NOT(apIndexes.contains(i))	nC
7	newCol := 0	nA
8	for j := 0 to matrix[0].length	n((n+1)A + (n+1)C)
9	if NOT(apIndexes.contains(j))	n(nC)
10	aux[newRow][newCol] := matrix[i][j]	n(nA)
11	newCol := newCol + 1	n(nA)
12	newRow := newRow + 1	nA
13	return aux	1R
total		$5n^2 + 5n + 6$
Estimativa O		$O(n^2)$

Linha	procedure: <u>removeUnwantedVerticesIndexes</u> (apIndexes[1 to n]:integers; verticesNames[1 to n]:String	
1	aux[verticesNames.length - apIndexes.size()]:String	
2	deleted:integer := 0	1A
3	for i := 0 to verticesNames.length	(n+1)A + (n+1)C
4	if NOT(apIndexes.contains(i))	nC
5	aux[i - deleted] := verticesNames[i]	nA
6	else	
7	deleted := deleted + 1	
8	return aux	
total		$4n + 3$
Estimativa O		$O(n)$

Linha	procedure: <u>getSmallestIndex</u> (smallestCosts[1 to n]:double)	
1	smallest:double := smallestCosts[0]	1A
2	index := 0	1A
3	for i := 1 to smallestCosts.size()	(n+1)A + (n+1)C
4	if smallestCosts[i] < smallest	nC
5	smallest := smallestCosts[i]	nA
6	index := i	nA
7	return index	1R
total		$5n + 5$
Estimativa O		$O(n)$

Linha	procedure: <u>proceedToOneVertex</u> (verticesNames[1 to n]:String; matrix[1 to n][1 to n]:double)	
1	read = Scanner(System.in)	
2	vertices[]:String := List.of(verticesNames) *	1A + O(n)
3	print("Choose the initial sign?")	1I
4	vertex:String = read.nextLine()	1A
5	if vertices.contains(vertex) *	1C + O(n)
6	us18Routine(verticesNames, matrix, vertex);	$O(n^3)$
7	else	
8	print("Vertex not found!")	
total		$n^3 + 2n + 4$
Estimativa O		$O(n^3)$

* foi usada uma função de biblioteca Java, no entanto, sabe-se pela documentação que esta tem complexidade $O(n)$

Linha	procedure: <u>proceedToAllVertices</u> (verticesNames[1 to n]:String, matrix[1 to n][1 to n])	
1	read := Scanner(System.in)	1A
2	opt:String := ""	1A
3	print("Proceed to all vertices? (y/n)")	1I
4	do	1C
5	opt := read.nextLine()	1A
6	if opt <> "y" and opt <> "n"	
7	print("Insert the correct option!")	
8	while opt <> "y" and opt <> "n"	
9	if opt = "y"	1C
10	apIndexes[]:integer := <u>identifyAP_indexes</u> (verticesNames)	1A + O(n)
11	verticesNamesCopy[]:String	
12	for i = 0 to verticesNames.length	(n+1)A + (n+1)C
13	if NOT(apIndexes.contains(i)) *	nC
14	verticesNamesCopy := verticesNamesCopy + verticesNames[i]	nA
15	print("Smallest routes")	1I
16	for each v in verticesNamesCopy	(n+1)A + (n+1)C
17	<u>us18Routine</u> (verticesNames, matrix, v)	$nO(n^3)$
total		$n^4 + 7n + 12$
Estimativa O		$O(n^4)$

* foi usada uma função de biblioteca Java, no entanto, sabe-se pela documentação que esta tem complexidade O(n)

Linha	procedure: <u>identifyAP_indexes</u> (verticesNames[1 to n]:String)	
1	aux[]:integer	
2	for i := 0 to verticesNames.length	(n+1)A + (n+1)C
3	if verticesNames[i].startsWith("AP")	nC
4	aux := aux + i	nA
5	return aux	1R
total		4n + 3
Estimativa O		O(n)

Conclusão

A análise temporal do algoritmo em questão revelou uma complexidade assintótica de para o “pior caso” de análise de $O(n^4)$. Isso significa que o tempo de execução do algoritmo tem um crescimento proporcional à quarta potência do tamanho da entrada. Em termos práticos, quando aplicado a dados de entrada de grandes dimensões, o crescimento do tempo de execução do algoritmo analisado é especialmente elevado quando comparado com outras complexidades comuns.

Seria recomendável explorar as otimizações possíveis para o presente algoritmo, entre as quais a utilização de funções de bibliotecas Java, já implementadas e com complexidade temporal devidamente documentada.

Por outro lado, face ao objetivo de aplicabilidade do presente algoritmo, isto é, no âmbito proposto inicialmente, será muito pouco expectável que o volume de dados de entrada possa vir a crescer para ordens de grandeza que possam torná-lo inviável.

Bibliografia

Moura, A. (2023). *Matemática Discreta*. <http://www.educ.fc.ul.pt/docentes/opombo/seminario/>