

Licenciatura em Engenharia Informática
ESINF 2020/2021

Trabalho Prático 3

Autores:

[1190402](#) António Fernandes

[1191045](#) Rui Soares

Turma: 2DK

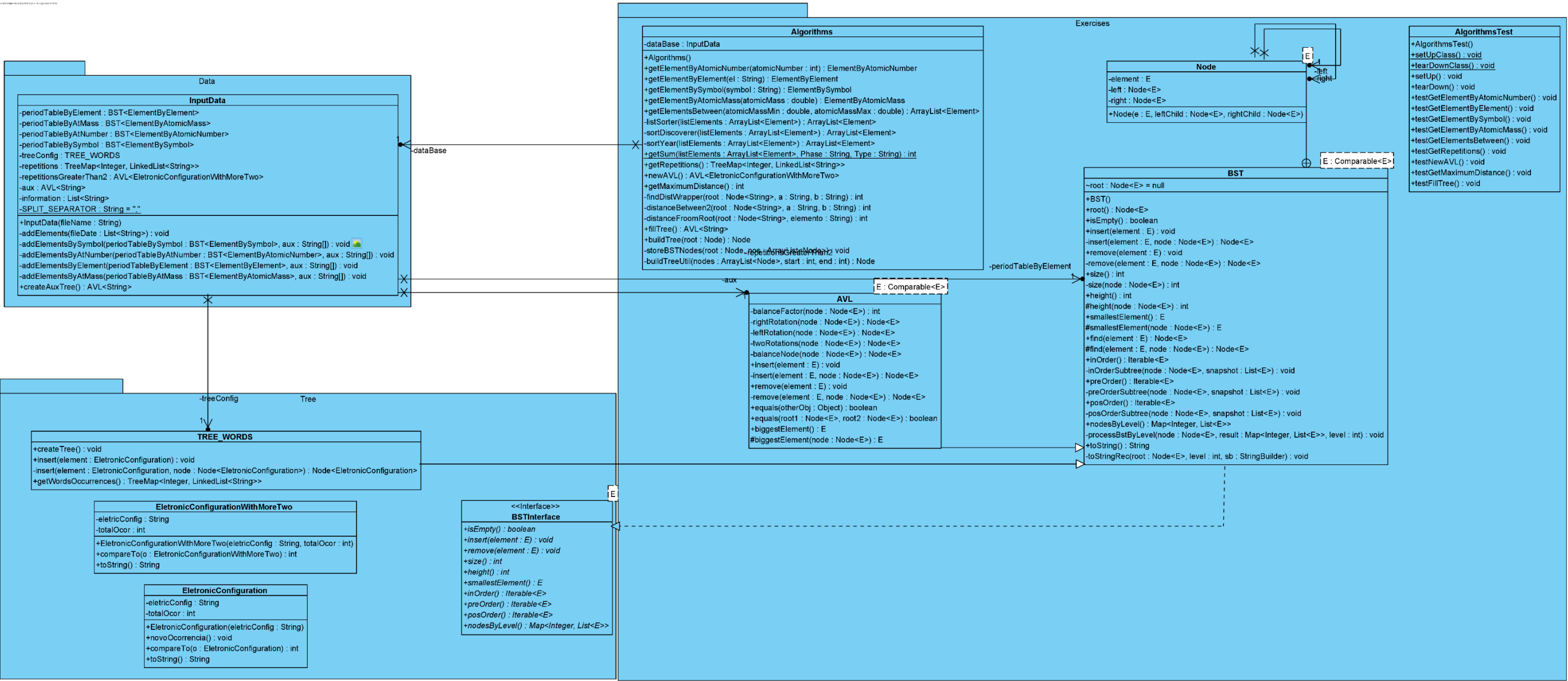
Data: 23/12/20

Docente: Ana Madureira [AMD](#)

Índice:

Diagrama de Classes	3
Análise de Complexidade das Funcionalidades Implementadas	4
Melhoramentos Possíveis	5

Diagrama de Classes



Análise de Complexidade das Funcionalidades Implementadas

No exercício 1

a) Implementamos métodos que através das 4 árvores BST iam pesquisar o elemento em questão por massa atômica, nº atômico, por elemento e por símbolo.

Complexidade-> Todos os métodos desta alínea são $O(n)$, percorre a lista toda

—

b) Implementamos métodos que partindo da árvore BST organizada por massa atômica através dos valores mínimos e máximos retornamos os que pertencem a esse intervalo ordenado por descobridor (crescente) e ano de descoberta (decrecente) juntamente com um sumário do número de elementos devolvidos agrupados por Type e Phase.

Complexidade->

$O(n^2)$

—

No exercício 2

a) Recorremos à classe TREE_WORD para ler do ficheiro as configurações eletrónicas e criamos uma classe que guardava as strings e o nº de ocorrências depois teríamos criado um TreeMap com toda a informação e retornamos esse tree map.

Complexidade-> $O(n^2)$

—

b) A partir do tree map da alínea anterior tiramos as entradas repetidas duas ou menos vezes e inserimos numa AVL.

Complexidade-> Pior Caso: $O(n^2 \log^2(n))$ Melhor Caso: $O(1)$

c) Criamos um método que calculava os elementos mais distantes a partir da árvore AVL criada na alínea anterior, sendo esses os seguintes: getMaxDist (), findDistW (), e outros dois métodos para calcular a distância ao root e entre dois elementos distRoot (), distBet2 ()

Complexidade-> $O(h)$ onde h é a altura da árvore binária de pesquisa. __

d) Criamos métodos que transformam a árvore obtida alínea anterior numa árvore binária completa, inserindo nestas possíveis configurações eletrónicas únicas recorrendo aos métodos:

Complexidade->

Uma solução eficiente pode construir BST balanceado em tempo $O(n)$ com a altura mínima possível. Abaixo estão as etapas. Percorra o BST fornecido na ordem e armazene o resultado em uma matriz. Esta etapa leva tempo $O(n)$. Observe que essa matriz seria classificada como a travessia em ordem do BST sempre produz uma sequência classificada. Construa um BST balanceado a partir da matriz classificada criada acima usando a abordagem recursiva discutida aqui. Esta etapa também leva tempo $O(n)$, pois atravessamos cada elemento exatamente uma vez e o processamento de um elemento leva tempo $O(1)$.

—

Melhoramentos Possíveis

Alguns melhoramentos que seriam talvez possíveis seriam melhorar a complexidade dos algoritmos que produzimos.