Relatório Projeto 3.4 AED 2020/2021 Versão 1.0

Nome: Edgar Filipe Ferreira Duarte	N° Estudante: <u>2019216077</u>
TP (inscrição): PL8 Login no Mooshak: AED 2019216077	<u> </u>
Nº de horas de trabalho: <u>2</u> H Aulas Práticas de Laboratório:	2 _H Fora de Sala de Aula: <u>0</u> _H
(A Preencher pelo Docente) CLASSIFICAÇÃO:	
Comentários:	
Estrutura de Dados Principal usada em cada sub-projeto:	
PROJ 3.1 Array	
PROJ 3.2 AVL Tree	
DDOI 2.2 G. L. T	

Estruturas de Dados usadas	Array	AVL Tree	Splay Tree
VANTAGENS GERAIS (max 3)	Implementação simples	 Árvores de pesquisa equilibradas Complexidade de inserção e consulta O(log(n)) 	 Elementos mais acedidos ficam mais perto da raiz, demorando menos tempo a serem consultados posteriormente Complexidade de inserção e consulta O(log(n))
DESVANTAGENS GERAIS (max 3)	 Complexidade de inserção é log(n) Precisa-se de garantir que todos os níveis da árvore estão completos 	• Inserção tem um <i>overhead</i> grande com grande quantidade de inserções	 Muitas rotações (overhead grande) O tempo de execução pode não ser constante (facilmente se obtém <i>outliers</i>)
Justificação para a escolha no PROJ 3.1	Uma merkle tree pode ser representada por um array, sendo que esta abordagem muito mais simples de implementar. Ao obter-se o número de elementos de entrada, conseguimos saber a quantidade total de nodos existentes e podemos representar esses nodos como index do array. É também mias fácil o cálculo das hashcodes usando este método.		
Justificação para a escolha no PROJ 3.2	O enunciado referia um cenário em que havia mais consultas do que inserções e onde não existiam usuários mais comuns. Assim, precisa-se de uma árvore equilibrada com boa complexidade temporal na consulta. Para este efeito existiam as árvores AVL e as árvores VP. Entre estas, as AVL são melhores na consulta, sendo assim escolhidas.		
Justificação para a escolha no PROJ 3.3	O enunciado referia um cenário em que havia usuários que acedem mais frequentemente a aplicacao. Assim, foi escolhida um árvore Splay, visto que esta estrutura leva qualquer nodo recentemente inserido ou consultado para a raiz da árvore. Assim, os nós mais visitados ficam mais perto da raiz, demorando menos tempo a serem consultados no futuro.		