



UNIVERSIDADE
FEDERAL DO CEARÁ
UFC-CAMPUS CRATEÚS

Science Computer

DATAS STRUCTURE ADVANCED-CRT0026

Exercises And Resumes

Discente

Victor Gabriel Martins de Oliveira Loiola

Matrícula 473091

Professor

Msc. Luiz Alberto do Carmo Viana

Crateús

2020

Sumário

1	Exercises Resolved	2
1.1	Binary Search Tree	2
1.2	AVL Tree	3
1.3	Red-Black Tree	5
2	Resumes	6

1 Exercises Resolved

1.1 Binary Search Tree

Exercise 1. O que aconteceria caso `remove(leftMaxkey)`; fosse posta como a última instrução em seu bloco?

Prova

Se deslocamos `remove(leftMaxKey)` como última instrução do seu bloco resultaria em uma falha de segmentação, além do mais estaria também duplicando as chave e valor do `leftMaxKey`. Assim o conteúdo e a chave do nó que deseja-se apagar tem chave e valor do `leftMaxKey`.

Exercise 2. Por que o nó de `leftMaxkey` tem ao menos uma sub-árvore vazia?

Prova

Já que `leftMaxKey` é a chave com maior valor das sub-árvores da esquerda do nó pai, mas perceba que `leftMaxKey` está restrito somente a ter filho esquerdo ou não, resultando uma sub-árvore vazia que nesse caso seria a da direita. Logo concluir-se que `leftMaxKey` não deve ter filhos com chaves maiores que a sua, pois se tivesse ele não seria `leftMaxKey` e sim alguma chave maior na sub-árvore a sua direita.

Portanto `leftMaxKey` se tiver filho só pode ter-lo na sub-árvore a esquerda, o que resta uma sub-árvore vazia, mas no caso de não possuir filhos terá duas sub-árvores vazias.

Exercise 3. Pesquise sobre move semantics em C++.

Prova

TODO escreve isso quando ou transcrever do caderno ou pesquisar.

Exercise 4. Prove que, se um nó em uma Árvore Binária de Busca tem dois filhos, então seu sucessor não tem filho esquerdo e seu antecessor não tem filho direito.

Prova

TODO escreve isso quando ou transcrever do caderno ou pesquisar.

TODO escreve o restante das questões quando termina-las ou transcrever do caderno.

1.2 AVL Tree

Exercise 5. Prove que uma árvore binária de altura h tem no máximo $2^{h+1} - 1$ nós. Dica: tente usar indução.

Prova via indução

Caso Base:

Com altura 0 temos 1 nó, com altura 1 temos 2 nós e com altura 2 temos 7 nós.

$h = 0$ contém 1 nó.

$h = 1$ contém 3 nós.

$h = 2$ contém 7 nós.

2^0 tem no máximo 1 nó.

$2^0 + 2^1$ tem no máximo 3 nós.

$2^0 + 2^1 + 2^2$ tem no máximo 7 nós.

Agora utilizando a fórmula $2^{h+1} - 1$ para verificarmos o **primeiro caso onde a altura é 0**, como será utilizada o **primeiro princípio da indução**, vulgo indução fraca, verificar até a altura 2 é opcional. Atente-se ao fato que a segunda quantidade máxima (2^1) de nós depende da primeira (2^0), a terceira depende (2^2) da primeira quantidade de nós e da segunda. Assim temos que pegar a 2^h e somar com quantidade de nós máximos anteriores ao nó que deseja-se calcular a quantidade máxima de nós, é válido ressaltar que 2^h com $h \geq 0$, onde h é a altura, é a base para que possa fazer os cálculos dos determinados níveis.

com $h = 0$

pela fórmula $2^{h+1} - 1$ obtemos: $2^{0+1} - 1 = 1$ nó

com $h = 1$

pela fórmula $2^{h+1} - 1$ obtemos: $2^{1+1} - 1 = 3$ nós

pela fórmula $2^{h+1} - 1$ obtemos: $2^{2+1} - 1 = 7$ nós

Como o caso base é verdadeiro, partiremos para o passo indutivo.

Passo Indutivo: $P(1) \rightarrow (h + 1)$.

Temos que a fórmula $2^{h+1} - 1$ funciona até 2^h , com $h \geq 0$, sendo assim a hipótese de indução ($H.I$). Deseja-se já provar que a fórmula vale para os $h + 1$ -ésimos termos. observe a estrutura abaixo:

$$2^0 + 2^1 + 2^2 + \dots + 2^h + 2^{h+1}$$

Perceba que fórmula válida para calcular a quantidade de nós máximos em uma árvore de até 2^h que dá liberdade suficiente para utiliza-se a hipótese de indução ($H.I$).

Substituindo $H.I$ no somatório e desenvolvendo a equação após a inserção:

$$\begin{aligned} 2^0 + 2^1 + 2^2 + \dots + 2^h + 2^{h+1} \\ &= 2^{h+1} - 1 + 2^{h+1} \\ &= 2^{h+1} + 2^{h+1} - 1 \\ &= 2^h(2^1 + 2^1) - 1 \\ &= 2^h \cdot 4 - 1 \\ &= 2^h \cdot 2^2 - 1 \\ &= 2^{h+2} - 1 \end{aligned}$$

Como concluímos os passos base e passo indutivo, sendo ambos verdadeiros, concluímos que $2^{h+1} - 1$ com $h \geq 0$ é capaz de resultar no número de nós máximo em uma **árvore binária de busca** com altura h .

TODO escreve o restante das questões quando termina-las ou transcrever do caderno.

1.3 Red-Black Tree

TODO escreve o restante das questões quando termina-las ou transcrever do caderno.

2 Resumes

TODO escreve isso quando elaborá uma certa quantidade X de pequenos resumos.