# Prof.

Aulas Passada:

Conversão de uma floresta numa AB

Ideia Algoritmo

# Aula 10 Conversão de uma floresta em uma AB e Árvore Binária de Busca (ABB)

#### Estruturas de Dados Avançadas

Professor Eurinardo Rodrigues Costa Universidade Federal do Ceará Campus Russas

2021.1

### Sumário

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB Ideia Algoritmo Aulas Passadas

- Conversão de uma floresta numa AB
  - Ideia
  - Algoritmo

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

Ideia Algoritmo

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

Algoritmo

FDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

Ideia

#### Árvores

Toda árvore possui folha

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

uma floresta numa AB

Algoritmo

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

uma floresta numa AB

Algoritmo

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

uma floresta numa AB

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos
- Seja m o maior número de filhos de um nó da árvore.

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

uma floresta numa AB <sup>Ideia</sup>

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos
- Seja m o maior número de filhos de um nó da árvore.
  - m = 2

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

uma floresta numa AB

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos
- Seja m o maior número de filhos de um nó da árvore.
  - $m=2 \Longrightarrow$

EDA - Aula 10 Prof.

Aulas Passadas

uma floresta numa AB

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos
- Seja m o maior número de filhos de um nó da árvore.
  - $m = 2 \Longrightarrow \text{temos } n + 1 = O(n) \text{ ponteiros nulos}$

EDA - Aula 10

Aulas Passadas

uma floresta numa AB

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos
- Seja *m* o maior número de filhos de um nó da árvore.
  - $m = 2 \Longrightarrow \text{temos } n + 1 = O(n) \text{ ponteiros nulos}$
  - m = O(n)

EDA - Aula 10

Eurinard

Aulas Passadas

uma floresta numa AB

Ideia Algoritmo

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos
- Seja *m* o maior número de filhos de um nó da árvore.
  - $m = 2 \Longrightarrow \text{temos } n + 1 = O(n) \text{ ponteiros nulos}$
  - $m = O(n) \Longrightarrow$

EDA - Aula 10

Aulas Passadas

uma floresta numa AB

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos
- Seja *m* o maior número de filhos de um nó da árvore.
  - $m = 2 \Longrightarrow \text{temos } n + 1 = O(n) \text{ ponteiros nulos}$
  - $m = O(n) \Longrightarrow \text{temos } O(n^2) \text{ ponteiros nulos}$

EDA - Aula 10

Prof.

Furinardo

Aulas Passadas

Conversao de uma floresta numa AB <sup>Ideia</sup>

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos
- Seja *m* o maior número de filhos de um nó da árvore.
  - $m = 2 \Longrightarrow \text{temos } n + 1 = O(n) \text{ ponteiros nulos}$
  - m = O(n) ⇒ temos O(n²) ponteiros nulos
     grande desperdício de memória, pois apenas n − 1
     são utilizados dos O(n²)

EDA - Aula 10

Prof.
Eurinardo

Aulas Passadas

Conversao de uma floresta numa AB Ideia

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos
- Seja *m* o maior número de filhos de um nó da árvore.
  - $m = 2 \Longrightarrow \text{temos } n + 1 = O(n) \text{ ponteiros nulos}$
  - $m = O(n) \Longrightarrow$  temos  $O(n^2)$  ponteiros nulos – grande desperdício de memória, pois apenas n - 1são utilizados dos  $O(n^2)$
  - como resolver esse problema?

EDA - Aula 1 Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Conversao de uma floresta numa AB <sup>Ideia</sup>

- Toda árvore possui folha
- Toda árvore G = (V, E), temos que |E| = |V| 1
- Toda AB G = (V, E), temos que |V| + 1 ponteiros nulos
- Seja *m* o maior número de filhos de um nó da árvore.
  - $m = 2 \Longrightarrow \text{temos } n + 1 = O(n) \text{ ponteiros nulos}$
  - $m = O(n) \Longrightarrow$  temos  $O(n^2)$  ponteiros nulos – grande desperdício de memória, pois apenas n-1são utilizados dos  $O(n^2)$
  - como resolver esse problema?
     Resposta: Converter sua árvore para uma AB

FDA - Aula 10

Prof.

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Algoritmo

Conversão de uma floresta numa AB Algoritmo 2: conversão(pt, pt2)

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passada

Conversão de uma floresta numa AB

Algoritmo

Algoritmo 3: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)

Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passada

Conversão de uma floresta numa AB

Algoritmo

Algoritmo 4: conversão(pt, pt2)

**Entrada:** pt: ponteiro para a raíz da árvore pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passada

Conversão de uma floresta numa AB

Algoritmo

**Algoritmo 5:** conversão(*pt*, *pt*<sub>2</sub>)

Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore

pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB

Saída: pt2: ponteiro para raiz da AB convertida

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

Algoritmo

**Algoritmo 6:** conversão(pt,  $pt_2$ )

Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore

pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB

Saída: pt2: ponteiro para raiz da AB convertida

 $\mathbf{primeiro} \leftarrow \mathbf{0}$ 

**Algoritmo 7:** conversão(pt, pt<sub>2</sub>)

Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore

pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB

Saída: pt<sub>2</sub>: ponteiro para raiz da AB convertida

primeiro  $\leftarrow 0$ 

2 para  $i \leftarrow 1$  até m faça

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

Algoritmo

```
Algoritmo 8: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
```

Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore

pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB

Saída: pt2: ponteiro para raiz da AB convertida

primeiro ← 0

2 para i ← 1 até m faça

se  $pt.filho[i] \neq \lambda$  então

EDA - Aula 10

Eurinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

Algoritmo

```
Algoritmo 9: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
```

**Entrada:** *pt*: ponteiro para a raíz da árvore *pt*<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB

Saída: pt2: ponteiro para raiz da AB convertida

 $_{1} \ primeiro \leftarrow 0$ 

2 para  $i \leftarrow 1$  até m faça

se  $pt.filho[i] \neq \lambda$  então

criarNó(*novo*)

```
EDA - Aula 10
Prof.
```

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

Algoritmo

```
Algoritmo 10: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
```

Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB

Saída: pt2: ponteiro para raiz da AB convertida

```
_{1} \ primeiro \leftarrow 0
```

5

```
2 para i \leftarrow 1 até m faça
```

```
se pt.filho[i] \neq \lambda então criarNó(novo)
```

 $novo.valor \leftarrow pt.filho[i].valor$ 

```
Algoritmo 11: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
   Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore
              pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB
  Saída: pt<sub>2</sub>: ponteiro para raiz da AB convertida
  primeiro \leftarrow 0
  para i \leftarrow 1 até m faça
        se pt.filho[i] \neq \lambda então
              criarNó(novo)
              novo.valor \leftarrow pt.filho[i].valor
              se primeiro = 0 então
6
```

```
EDA - Aula 10

Prof.
Eurinardo
```

Conversão de uma floresta numa AB

```
Algoritmo 12: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
   Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore
              pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB
  Saída: pt<sub>2</sub>: ponteiro para raiz da AB convertida
  primeiro ← 0
  para i \leftarrow 1 até m faça
        se pt.filho[i] \neq \lambda então
             criarNó(novo)
              novo.valor \leftarrow pt.filho[i].valor
             se primeiro = 0 então
6
                   primeiro ← primeiro + 1
```

```
EDA - Aula 10

Prof.

Euripardo
```

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

```
Algoritmo 13: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
   Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore
              pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB
  Saída: pt<sub>2</sub>: ponteiro para raiz da AB convertida
  primeiro ← 0
  para i \leftarrow 1 até m faça
        se pt.filho[i] \neq \lambda então
              criarNó(novo)
              novo.valor \leftarrow pt.filho[i].valor
              se primeiro = 0 então
6
                   primeiro ← primeiro + 1
                   pt_2.esq \leftarrow novo
8
```

```
EDA - Aula 10
```

\_\_\_\_\_

Conversão de uma floresta numa AB

```
Algoritmo 14: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
   Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore
              pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB
  Saída: pt<sub>2</sub>: ponteiro para raiz da AB convertida
  primeiro ← 0
  para i \leftarrow 1 até m faça
        se pt.filho[i] \neq \lambda então
              criarNó(novo)
              novo.valor \leftarrow pt.filho[i].valor
              se primeiro = 0 então
6
                   primeiro ← primeiro + 1
                   pt_2.esq \leftarrow novo
                   pt_2 \leftarrow pt_2.esq
```

```
EDA - Aula 10
```

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

```
Algoritmo 15: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
   Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore
               pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB
   Saída: pt<sub>2</sub>: ponteiro para raiz da AB convertida
   primeiro ← 0
   para i \leftarrow 1 até m faça
         se pt.filho[i] \neq \lambda então
              criarNó(novo)
               novo.valor \leftarrow pt.filho[i].valor
              se primeiro = 0 então
6
                    primeiro ← primeiro + 1
                    pt_2.esq \leftarrow novo
                    pt_2 \leftarrow pt_2.esq
              senão
10
```

```
EDA - Aula 10
```

Aulas

Conversão de uma floresta numa AB

```
Algoritmo 16: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
   Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore
               pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB
   Saída: pt<sub>2</sub>: ponteiro para raiz da AB convertida
   primeiro ← 0
   para i \leftarrow 1 até m faça
         se pt.filho[i] \neq \lambda então
               criarNó(novo)
               novo.valor \leftarrow pt.filho[i].valor
               se primeiro = 0 então
6
                    primeiro ← primeiro + 1
                    pt_2.esq \leftarrow novo
8
                    pt_2 \leftarrow pt_2.esq
               senão
10
11
                    pt_2.dir \leftarrow novo
```

```
EDA - Aula 10
```

#### Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

```
Algoritmo 17: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
   Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore
               pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB
   Saída: pt<sub>2</sub>: ponteiro para raiz da AB convertida
   primeiro ← 0
   para i \leftarrow 1 até m faça
         se pt.filho[i] \neq \lambda então
               criarNó(novo)
               novo.valor \leftarrow pt.filho[i].valor
               se primeiro = 0 então
6
                     primeiro ← primeiro + 1
                     pt_2.esq \leftarrow novo
8
                     pt_2 \leftarrow pt_2.esq
               senão
10
11
                    pt_2.dir \leftarrow novo
                    pt_2 \leftarrow pt_2.dir
12
```

EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

```
Algoritmo 18: conversão(pt, pt<sub>2</sub>)
    Entrada: pt: ponteiro para a raíz da árvore
               pt<sub>2</sub>: ponteiro para raíz da AB
   Saída: pt<sub>2</sub>: ponteiro para raiz da AB convertida
   primeiro ← 0
   para i \leftarrow 1 até m faça
         se pt.filho[i] \neq \lambda então
               criarNó(novo)
               novo.valor \leftarrow pt.filho[i].valor
               se primeiro = 0 então
6
                     primeiro ← primeiro + 1
                     pt_2.esq \leftarrow novo
                     pt_2 \leftarrow pt_2.esq
               senão
10
11
                     pt_2.dir \leftarrow novo
                     pt_2 \leftarrow pt_2.dir
12
               conversão(pt.filho[i], novo)
13
```

## Bibliografia

EDA - Aula 10

Prof.

Furinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

Algoritmo

SZWARCFITER, Jayme; MARKENZON, Lilian. Estruturas de Dados e Seus Algoritmos.3a edição. LTC, ano 2010. (ISBN 9788521617501).

#### EDA - Aula 10

Prof. Eurinardo

Aulas Passadas

Conversão de uma floresta numa AB

Algoritmo

# Obrigado!