# Definições de Dados Auto-Referenciáveis

Fundamentos de Algoritmos

INF05008

#### **Estruturas em Estruturas**

- Exemplo: Árvore genealógica
- Cada indivíduo é um elemento da árvore (nó)
- Um "filho" é conectado à "mãe" e ao "pai" na árvore
- Árvore de ancestrais: dado qualquer nó, encontram-se os ancestrais, mas não os descendentes

#### Estrutura de Um Elemento

- (define-struct filho (pai mãe nome data olhos))
- filho é uma estrutura: (make-filho p m n d o), onde p e m são estruturas do tipo filho n e o são símbolos d é um número.
- Estruturas auto-referenciáveis devem ter pelo menos duas cláusulas:
   mãe e pai (em determinadas situações, podem não ser do tipo filho)

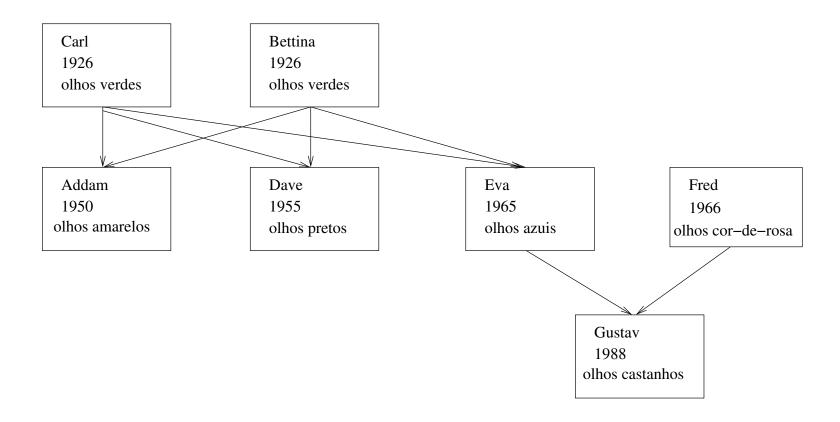


Figura 1: Árvore genealógica do tipo ascendente

#### Criação de Estrutura para um Elemento

Quando os pais são conhecidos, usa-se uma referência a eles:

```
(make-filho Carl Bettina 'Adam 1950 'amarelos)
```

 Quando os pais não são conhecidos, usamos empty para representar uma referência nula:

```
(make-filho empty empty 'Bettina 1926 'verdes)
```

Refazendo a definição anterior, filho é uma estrutura

```
(make-filho p m n d o), onde p e m são ou empty ou estruturas do tipo filho n e o são símbolos d é um número
```

#### Elementos da Árvore

- Um nó da árvore genealógica é:
  - empty ou
  - (make-filho p m n d o), onde p e m são nós, n e o são símbolos e d é um número.
- Exemplo: Geração do nó Adam

```
(make-filho
  (make-filho empty empty 'Carl 1926 'verdes)
  (make-filho empty empty 'Bettina 1926 'verdes)
  'Adam
  1950
  'amarelos)
```

# Associação de Nomes aos Nós

- Criação da árvore dessa forma requereria repetições de dados
- Por isso, utilizamos referências às estruturas em vez de recriar estruturas de forma redundante
- Assim, associamos nomes às estruturas e usamos estes nomes para nos referirmos a elas

# Associação de Nomes aos Nós (cont.)

```
;; Geração antiga:
(define Carl (make-filho empty empty 'Carl 1926 'verdes))
(define Bettina (make-filho empty empty 'Bettina 1926 'verdes))
;; Geração intermediária:
(define Adam (make-filho Carl Bettina 'Adam 1950 'amarelos))
(define Eva (make-filho Carl Bettina 'Eva 1965 'azuis))
(define Fred (make-filho empty empty 'Fred 1966 'pink))
;; Geração nova:
(define Gustav (make-filho Fred Eva 'Gustav 1988 'castanhos))
```

# Template para Funções sobre a Árvore Genealógica

#### **Ancestrais de Olhos Azuis**

```
;; ancestral-olhos-azuis? : nó -> boolean
;; Determina se em uma dada árvore de ascendência
;; existe alguma uma estrutura filho com olhos azuis
(define (ancestral-olhos-azuis? nó) ...)
;; Exemplos:
(ancestral-olhos-azuis? Carl) produz false
(ancestral-olhos-azuis? Gustav) produz true
```

#### Ancestrais de Olhos Azuis: versão com cond

```
;; ancestral-olhos-azuis? nó -> boolean
;; Determina se em uma dada árvore de ascendência
;; existe alguma uma estrutura filho com olhos azuis
(define (ancestral-olhos-azuis? nó)
   (cond
     [(empty? nó) false]
     [else
      (cond
       [(symbol=? (filho-olhos nó) 'azuis) true]
       [(ancestral-olhos-azuis? (filho-pai nó)) true]
       [(ancestral-olhos-azuis? (filho-mae nó)) true]
       [else false])
     ]))
```

#### Ancestrais de Olhos Azuis: versão com or

```
;; ancestral-olhos-azuis? nó -> boolean
;; Determina se um nó da árvore possui uma estrutura filho
;; com olhos azuis
(define (ancestral-olhos-azuis? nó)
   (cond
     [(empty? nó) false]
     [else (or (symbol=? (filho-olhos nó) 'azuis)
              (or (ancestral-olhos-azuis? (filho-pai nó))
                  (ancestral-olhos-azuis? (filho-mãe nó))
     ]))
```

# Árvores

- Existe um nó denominado raiz da árvore
- A raiz de uma árvore é chamada de pai de suas sub-árvores
- Nós com o mesmo nó-pai são denominados irmãos
- O número de sub-árvores de um nó é, por definição, o grau do nó
- Grau da árvore é o grau máximo entre todos os nós
- Um nó sem sub-árvores é denominado uma folha da árvore, ou seja, um nó com grau 0

- O comprimento de um caminho desde a raiz R até um nó N denomina-se o nível do nó N
- O maior nível de uma árvore é denominado a altura ou profundidade da árvore

#### **Árvores Binárias**

- Árvores são estruturas bem conhecidas dos programadores
- Possuem a estrutura nó em vez de filho
- Um nó de uma árvore binária tem a seguinte estrutura:

```
(define-struct nó (id\ nome\ esq\ dir))
```

# Árvores Binárias (cont.)

• Exemplos de árvores binárias:

```
(make-nó 15 'd empty (make-nó 24 'i empty empty))
(make-nó 15 'd (make-nó 87 'h empty empty) empty)
(make-nó 24 'd empty empty)
```

# Árvores Binárias de Pesquisa

- Uma árvore binária é:
  - empty (também poderia ser false) ou
  - (make-nó  $v\ n\ e\ d$ ) onde  $v\ \acute{\rm e}\ {\rm um}\ {\rm n\'umero},\ n\ \acute{\rm e}\ {\rm um}\ {\rm s\'umbolo},\ e\ e\ d\ {\rm s\~ao}\ \acute{\rm arvores}\ {\rm bin\'arias}.$
- Uma árvore binária que possui uma sequência ordenada da informação é chamada de árvore binária de pesquisa - ABP
- Uma ABP é usada para armazenar/recuperar informações

# Árvore Binária de Pesquisa

Uma árvore binária de pesquisa é:

- empty é sempre uma AB
- (make-nó  $val\ nome\ esq\ dir$ ) é uma ABP se:
  - 1. esq e dir são ABP
  - 2. Todos val dos nós esq de um nó são menores que o val deste nó
  - 3. Todos val dos nós dir de um nó são maiores que o val deste nó

# **Exemplos de Árvores Binárias**

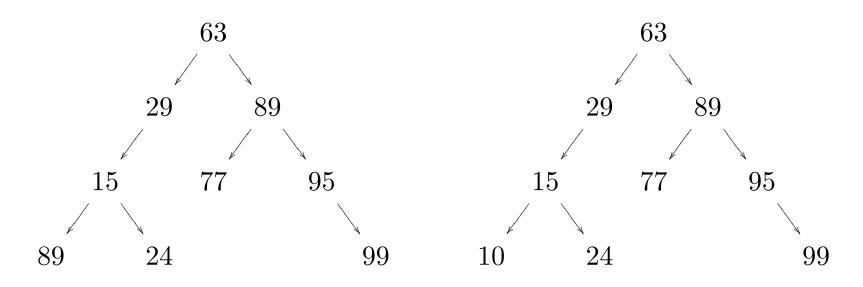


Figura 2: Árvore binária (esq) e árvore binária de pesquisa (dir)

# Recuperação de Informação em uma ABP

- Encontrar um nó em uma ABP é mais fácil que em uma AB
  - Em uma AB, todos os nós devem ser verificados
  - Em uma ABP, apenas parte dos nós devem ser verificados: somente a sub-árvore da esquerda ou da direita de cada nó

# Construção de uma ABP

- Construir uma AB é mais fácil do que construir uma ABP
- A construção de uma ABP pode ser feita com o uso de duas funções:
  - A função insere-nó adiciona um elemento à árvore
  - A função constrói-ABP adiciona à árvore, um a um, os elementos de uma lista

#### Função insere-nó

```
(define-struct nó (id nome esq dir))
;; empty, ou
;; (make-nó id n e d), onde 'id' é número,
;; 'n' é símbolo e 'e' e 'd' são nós

;; insere-nó : ABP número símbolo -> ABP
;; Cria uma nova árvore ABP igual à ABP passada na entrada,
;; mas com a adição do nó com os valores 'id' e 'n' passados
;; na entrada.

(define (insere-nó abp id n)...)
```

```
(define (insere-nó abp id n)
  (cond
    [(empty? abp) (make-nó id n empty empty)]
    [else
     (cond
       [(< n (n\acute{o}-id abp))]
        (make-nó (nó-id abp)
                  (nó-nome abp)
                  (insere-nó (nó-esq abp) id n)
                  (nó-dir abp))]
       [(> n (n\acute{o}-id abp))]
        (make-nó (nó-id abp)
                  (nó-nome abp)
                  (nó-esq abp)
                  (insere-nó (nó-dir abp) id n))]
       [else (error 'insere-nó "Id já inserido")])))
```

#### Função insere-nó: Testes

# Função constrói-ABP

```
;; constrói-ABP : lista-de-números -> ABP
;; Constrói uma ABP a partir de números informados
;; em uma lista, os quais possuem um símbolo associado
(define (constrói-ABP ldn)
  (cond
    [(empty? ldn) empty]
    [else
       (insere-nó
         (constrói-ABP (rest ldn))
         (first (first ldn))
         (second (first ldn))
    ]))
```

#### **Testes**

```
(equal? (constrói-ABP (list )) empty)
(equal?
(constrói-ABP (list (list 1 'a) (list 18 'b) (list 2 'g)))
 (make-nó 2 'g
          (make-nó 1 'a empty empty)
          (make-nó 18 'b empty empty)
) )
(equal? (constrói-ABP (list (list 4 'a) (list 6 'b)
                             (list 1 'c) (list 8 'h)
                             (list 9 'x) (list 5 'l))
        ??)
```

#### Exercício

• Crie uma função gera-lista, a qual recebe uma ABP e cria uma lista com os id dos nós da árvore.

#### Listas em Listas

- Uma página web possui links a outras páginas web
- Cada página pode conter um número indeterminado de links a outras páginas web
- Grafo das páginas web : cada página é um nó

#### Grafo das Páginas Web

- Uma página web é:
  - 1. empty
  - 2. (cons s wp), onde s é um símbolo e wp é uma página web
  - 3. (cons ewp wp), onde ewp e wp são páginas web
- A definição de dados acima tem:
  - Três cláusulas (em vez de duas)
  - Três auto-referências (em vez de uma)

#### **Exemplos de Páginas Web**

#### Página1:

'(O projeto TeachScheme! objetiva melhorar a habilidade para organização e resolução de problemas de estudantes. O projeto provê software e notas, assim como exercícios e soluções para os professores.)

#### Página2:

```
'(A página web TeachScheme. Aqui você pode encontrar: (Notas para professores)
(Tutorial para (DrScheme: um ambiente de programação))
(Exercícios)
(Soluções para os Exercícios)
(Para informação adicional: escreva para scheme@cs))
```

#### Conta símbolos de uma página web

```
;; conta-símbolos: wp -> número
;; Conta o número de símbolos de uma página web
(define (conta-símbolos a-wp)
   (cond
      [(empty? a-wp)...]
      [(symbol? (first a-wp))
            ... (first a-wp)
            ... (conta-símbolos (rest a-wp)) ...]
      [else ... (conta-símbolos (first a-wp))
            ... (conta-símbolos (rest a-wp)) ...]
```

#### Conta símbolos de uma página web

```
;; conta-símbolos: wp -> número
;; Conta o número de símbolos de uma página web
(define (conta-símbolos a-wp)
   (cond
      [(empty? a-wp) 0]
      [(symbol? (first a-wp))
           (+ 1 (conta-símbolos (rest a-wp)))]
      [else
           (+ (conta-símbolos (first a-wp))
              (conta-símbolos (rest a-wp))
```

# **Avaliando Expressões Scheme**

Para representação das operações de adição e multiplicação:

```
(define-struct soma (dir esq))
(define-struct mult (dir esq))
```

Exemplos: 3 → 3

```
(* 3 10) \rightarrow (make-mult 3 10)

(+ (* x x) (* y y)) \rightarrow (make-add (make-mult 'x 'x) (make-mult 'y 'y))
```

#### Exercício

Apresente uma definição de dados para expressões numéricas. Desenvolva a função avalie-expressão. A função recebe uma expressão numérica e calcula o seu resultado.