

Dados compostos

Paradigma de Programação Funcional

Marco A L Barbosa



Este trabalho está licenciado com uma Licença Creative Commons - Atribuição-Compartilhual 4.0 Internacional.

Conteúdo

Estruturas

Estruturas com auto-referência

Listas

Listas aninhadas

Árvores binárias

Referências

O estudo utilizando apenas este material **não é suficiente** para o entendimento do conteúdo. Recomendamos a leitura das referências no final deste material e a resolução (por parte do aluno) de todos os exercícios indicados.

Estruturas

Introdução

- ▶ Os tipos de dados que vimos até agora são atômicos, isto é, representam um único valor
- ▶ Estamos interessados em representar dados onde dois ou mais valores devem ficar juntos
 - ▶ Registro de um aluno
 - ▶ Placar de um jogo de futebol
 - ▶ Informações de um produto
- ▶ Chamamos estes tipos de dados de **estruturas**

Estruturas

- ▶ A forma especial utilizada em Racket para definir estruturas é `struct`

Estruturas

- ▶ A forma especial utilizada em Racket para definir estruturas é `struct`
- ▶ Vamos definir uma estrutura para representar um ponto em um plano cartesiano

Estruturas

```
(struct ponto (x y))
```

```
(define p1 (ponto 3 4))
```

```
(define p2 (ponto 8 2))
```

```
> (ponto-x p1)
```

```
3
```

```
> (ponto-y p1)
```

```
4
```

```
> (ponto-x p2)
```

```
8
```

```
> (ponto-y p2)
```

```
2
```

```
> (ponto? p1)
```

```
#t
```

```
> (ponto? "ola")
```

```
#f
```


Estruturas

- ▶ Uma aproximação da sintaxe do struct é

```
(struct <id-estrutura> (<id-campo-1> ...))
```

- ▶ Funções definidas pelo struct

```
;; Construtor
```

```
id-estrutura
```

```
;; Predicado que teste se o valor é do tipo definido
```

```
id-estrutura?
```

```
;; Seletores
```

```
id-estrutura-id-campo
```

Estruturas

- ▶ A estrutura

```
(struct ponto (x y))
```

- ▶ Defini as funções

```
;; Construtor  
ponto
```

```
;; Predicado  
ponto?
```

```
;; Seletores  
ponto-x
```

```
ponto-y
```

Estruturas

- ▶ Estruturas “transparentes”
 - ▶ Por padrão, ao exibir um dado estruturado o interpretador não exibe os campos do dado (para preservar o encapsulamento)

```
(struct ponto (x y))
```

```
> (ponto 3 4)
```

```
#<ponto>
```

Estruturas

- ▶ Estruturas “transparentes”

- ▶ Por padrão, ao exibir um dado estruturado o interpretador não exibe os campos do dado (para preservar o encapsulamento)

```
(struct ponto (x y))
```

```
> (ponto 3 4)  
#<ponto>
```

- ▶ Podemos usar a palavra chave `#:transparent` para tornar a estrutura “transparente”

```
(struct ponto (x y) #:transparent)
```

```
> (ponto 3 4)  
(ponto 3 4)
```

- ▶ Observe que a forma que o ponto é escrito na tela é a mesma forma que ele pode ser definido

Estruturas

- ▶ Além de mudar a forma que o ponto é exibido, a palavra chave `#:transparent` também altera o funcionamento da função `equal`?

Estruturas

;; Por padrão, dois pontos são iguais se eles são o mesmo ponto

```
(struct ponto (x y))  
(define p1 (ponto 3 4))  
(define p2 (ponto 3 4))
```

```
> (equal? p1 p2)
```

```
#f
```

```
> (equal? p1 p1)
```

```
#t
```

*;; Com #:transparent, dois pontos são iguais se os seus
;; campos são iguais*

```
(struct ponto (x y) #:transparent)  
(define p1 (ponto 3 4))  
(define p2 (ponto 3 4))
```

```
> (equal? p1 p2)
```

```
#t
```

Estruturas

- ▶ Junto com a definição de uma estrutura, também faremos
 - ▶ A descrição do propósito e campos da estrutura
 - ▶ Exemplos
 - ▶ Template

Estruturas

```
(struct ponto (x y))  
;; Ponto representa um ponto no plano cartesiano  
;; x : Número - a coordenada x  
;; y : Número - a coordenada y  
;; Exemplos  
#; (define p1 (ponto 3 4))  
#; (define p2 (ponto 8 2))  
;; Template  
#;  
(define (fun-for-ponto p)  
  (... (ponto-x p)  
        (ponto-y p)))  
  
;; Neste caso, o template apenas indica os valores que podem  
;; ser usados na definição da função  
;;  
;; A sequência #; comenta a próxima s-exp. Nos exemplos do primeiro  
;; ( até o ) correspondente
```


Estruturas

- ▶ Se quisermos mudar um campo de um dado estruturado, temos que criar uma cópia com o campo alterado
- ▶ Vamos criar um ponto p2 que é como p1, mas com o valor 5 para o campo y

```
> (define p1 (ponto 3 4))  
> (define p2 (ponto (ponto-x p1) 5))  
> p2  
(ponto 3 5)
```

Estruturas

- ▶ Se quisermos mudar um campo de um dado estruturado, temos que criar uma cópia com o campo alterado
- ▶ Vamos criar um ponto p2 que é como p1, mas com o valor 5 para o campo y

```
> (define p1 (ponto 3 4))  
> (define p2 (ponto (ponto-x p1) 5))  
> p2  
(ponto 3 5)
```

- ▶ Este método é limitado
 - ▶ Se a estrutura tem muitos campos e desejamos alterar apenas um campo, temos que especificar a cópia de todos os outros
 - ▶ Se a estrutura é alterada, todas as operações de “cópia” devem ser alteradas

Estruturas

- ▶ Racket oferece a forma especial `struct-copy` (referência), que facilita este tipo de operação

```
> (define p2 (struct-copy ponto p1  
                [y 5]))
```

```
> p2  
(ponto 3 5)
```

```
> (define p3 (struct-copy ponto p2  
                [x 4]))
```

```
> p3  
(ponto 4 5)
```

```
> (define p4 (struct-copy ponto p2  
                [y 9]  
                [x 6]))
```

```
> p4  
(ponto 6 9)
```

- ▶ Observe que é possível alterar mais que um campo de uma vez

Exemplo 3.1

Defina uma função que calcule a distância de um ponto a origem.

Exemplo 3.2

Defina uma estrutura para representar um retângulo. Em seguida defina uma função que classifique um retângulo em largo (largura maior que altura), alto (altura maior que largura) ou quadrado (altura igual a largura).

Estruturas com auto-referência

Estruturas com auto-referência

- ▶ Por enquanto, estamos trabalhando com quantidades pré-determinadas de dados
- ▶ Como representar e processar uma quantidade de dados indeterminada?

Estruturas com auto-referência

- ▶ Por enquanto, estamos trabalhando com quantidades pré-determinadas de dados
- ▶ Como representar e processar uma quantidade de dados indeterminada?
 - ▶ Vamos criar estruturas com auto-referência, isto é, estruturas em que pelo menos um campo tem o mesmo tipo da estrutura sendo definida
 - ▶ Vamos usar funções recursivas para processar estruturas com auto-referência

Listas

Listas

- ▶ A estrutura recursiva mais comum nas linguagens funcionais é a lista
- ▶ Vamos tentar criar uma definição para lista

Listas

- ▶ A ideia é criar uma estrutura com dois campos. O primeiro campo representa um valor na lista e o segundo campo representa o resto da lista (que é uma lista)

Listas

- ▶ A ideia é criar uma estrutura com dois campos. O primeiro campo representa um valor na lista e o segundo campo representa o resto da lista (que é uma lista)

```
(struct lista (first rest) #:transparent)
;; Representa uma lista
;; first: Qualquer - é o primeiro elemento da lista
;; rest: Lista - é o resto da lista
```

Listas

- ▶ A ideia é criar uma estrutura com dois campos. O primeiro campo representa um valor na lista e o segundo campo representa o resto da lista (que é uma lista)

```
(struct lista (first rest) #:transparent)
;; Representa uma lista
;; first: Qualquer - é o primeiro elemento da lista
;; rest: Lista - é o resto da lista
```

- ▶ Utilizando esta definição, vamos tentar representar uma lista com os valores 4, 2 e 8

```
(define lst (lista 4 (lista 2 (lista 8 ???))))
```

Listas

- ▶ A ideia é criar uma estrutura com dois campos. O primeiro campo representa um valor na lista e o segundo campo representa o resto da lista (que é uma lista)

```
(struct lista (first rest) #:transparent)
;; Representa uma lista
;; first: Qualquer - é o primeiro elemento da lista
;; rest: Lista - é o resto da lista
```

- ▶ Utilizando esta definição, vamos tentar representar uma lista com os valores 4, 2 e 8

```
(define lst (lista 4 (lista 2 (lista 8 ???))))
```

- ▶ O problema com esta definição é que ela não tem fim. Uma lista é definida em termos de outra lista, que é definida em termos de outra lista, etc

Listas

- ▶ Precisamos de uma maneira de representar uma lista vazia (sem elementos), desta forma podemos usar a lista vazia para terminar uma sequência de elementos. Em outras palavras, para terminar a definição recursiva, precisamos de uma caso base

Listas

- ▶ Uma **Lista** é
 - ▶ `nil`; ou
 - ▶ `(lista first rest)` onde `first` é o primeiro elemento da lista e `rest` é uma **Lista** com o restante dos elementos

Listas

```
(define nil false)

(struct lista (first rest) #:transparent)
;; Uma Lista é
;;   - nil; ou
;;   - (lista first rest) onde first é o primeiro elemento da lista
;;     e rest é uma Lista com o restante dos elementos
;; Exemplos
#; (define lst-vazia nil)
#; (define lst1 (lista 3 nil))
#; (define lst2 (lista 10 (lista 3 nil)))
#; (define lst3 (lista 1 lst2))
;; Template
#;
(define (fun-for-lista lst)
  (cond
    [(equal? lst nil) ...]
    [else ... (lista-first lst)
              ... (fun-for-lista (lista-rest lst)) ... ]))
```

Listas

- ▶ Observe que o template foi escrito baseado na definição de Lista
 - ▶ A definição tem dois casos, o template também
 - ▶ A definição é recursiva, o template também

Listas

```
;; Lista com o elemento 3
> (define lst1 (lista 3 nil))
;; Lista com os elementos 8 e 7
> (define lst2 (lista 8 (lista 7 nil)))
> lst1
(lista 3 #f)
> lst2
(lista 8 (lista 7 #f))
> (lista-first lst2)
8
> (lista-rest lst2)
(lista 7 #f)
> (lista-rest lst1)
#f
> (lista-first (lista-rest lst1))
. . lista-first: contract violation
  expected: lista?
  given: #f
```

*;; Observe que o valor nil foi definido como #f, e por isso
;; na impressão aparece como #f e não nil*

Listas

```
;; Lista com os elementos 8 e 7
> (define lst2 (lista 8 (lista 7 nil)))
;; Defini uma lista a partir de uma lista existente
> (define lst3 (lista 4 lst2))
> lst3
(lista 4 (lista 8 (lista 7 #f)))
> (lista-first lst3)
4
> (lista-rest lst3)
(lista 8 (lista 7 #f))
> (lista-first (lista-rest lst3))
8
```

Exemplo 3.3

Defina uma função que conte a quantidade de elementos de uma lista.

Listas

- ▶ O Racket já vem com listas pré-definidas
 - ▶ `empty` ao invés de `nil`
 - ▶ `cons` ao invés de `lista`
 - ▶ `first` ao invés de `lista-first`
 - ▶ `rest` ao invés de `lista-rest`
- ▶ Outras funções
 - ▶ `empty?` verifica se uma lista é vazia
 - ▶ `list?` verifica se um valor é uma lista

Listas

- ▶ Lista pré-definida em Racket
- ▶ Uma **Lista** é
 - ▶ `empty`; ou
 - ▶ `(cons first rest)` onde `first` é o primeiro elemento da lista e `rest` é uma **Lista** com o restante dos elementos
- ▶ Template baseado na definição

```
(define (fun-for-list lst)
  (cond
    [(empty? lst) ...]
    [else ... (first lst)
              ... (fun-for-list (rest lst)) ... ]))
```

Listas

```
;; Lista com o elemento 3
> (define lst1 (cons 3 empty))
;; Lista com os elementos 8 e 7
> (define lst2 (cons 8 (cons 7 empty)))
> lst1
'(3)
> lst2
'(8 7)
> (first lst2)
8
> (rest lst2)
'(7)
> (rest (rest lst2))
'()
> (rest lst1)
'()
> (first (rest lst1))
. . first: contract violation
  expected: (and/c list? (not/c empty?))
  given: '()
```


Listas

```
;; Lista com os elementos 8 e 7
> (define lst2 (cons 8 (cons 7 empty)))
;; Defini uma lista a partir de uma lista existente
> (define lst3 (cons 4 lst2))
> lst3
'(4 8 7)
> (first lst3)
4
> (rest lst3)
'(8 7)
> (first (rest lst3))
8
```

Listas

- ▶ O Racket oferece uma forma conveniente de criar listas

```
> (list 4 5 6 -2 20)
'(4 5 6 -2 20)
```

- ▶ Em geral

```
(list <a1> <a2> ... <an>)
```

é equivalente a

```
(cons <a1> (cons <a2> (cons ... (cons <an> empty) ...)))
```

Exemplo 3.4

Defina uma função que some os valores de uma lista de números.

Exemplo 3.5

Defina uma função que receba dois parâmetros, um valor a e uma lista lst e crie uma nova lista a partir de lst sem a primeira ocorrência de a .

Listas aninhadas

Listas aninhadas

- ▶ As vezes é necessário criar uma lista, que contenha outras listas, e estas listas contenham outras listas, etc

- ▶ Exemplo

```
> (list 1 4 (list 5 empty (list 2) 9) 10)
'(1 4 (5 () (2) 9) 10)
```

- ▶ Chamamos este tipo de lista de lista aninhada
- ▶ Como podemos definir uma lista aninhada?

Listas aninhadas

- ▶ Uma **Lista aninhada** é
 - ▶ `empty`; ou
 - ▶ `(cons lst1 lst2)`, onde `lst1` e `lst2` são **Listas aninhadas**;
ou
 - ▶ `(cons a lst)`, onde `a` é um valor que não seja uma Lista aninhada e `lst` é uma **Lista aninhada**

Listas aninhadas

- ▶ Uma **Lista aninhada** é
 - ▶ `empty`; ou
 - ▶ `(cons lst1 lst2)`, onde `lst1` e `lst2` são **Listas aninhadas**;
ou
 - ▶ `(cons a lst)`, onde `a` é um valor que não seja uma Lista aninhada e `lst` é uma **Lista aninhada**
- ▶ Template baseado na definição

```
(define (fun-for-lista-aninhada lst)
  (cond
    [(empty? lst) ...]
    [(list? (first lst))
     ... (fun-for-lista-aninhada (first lst))
     ... (fun-for-lista-aninhada (rest lst)) ...]
    [else ... (first lst)
     ... (fun-for-lista-aninhada (rest lst)) ... ]))
```


Exemplo 3.6

Defina uma função que some todos os números de uma lista aninhada de números.

Exemplo 3.7

Defina uma função que aplaine uma lista aninhada, isto é, transforme uma lista aninhada em uma lista sem listas aninhadas com os mesmo elementos e na mesma ordem da lista aninhada.

Árvores binárias

Árvores binárias

- ▶ Como podemos definir uma árvore binária?

Árvores binárias

- ▶ Como podemos definir uma árvore binária?
- ▶ Uma **Árvore binária** é
 - ▶ empty; ou
 - ▶ (arvore-bin v esq dir), onde v é o valor armazenado no nó e esq e dir são **Árvores binárias**

Árvores binárias

- ▶ Como podemos definir uma árvore binária?
- ▶ Uma **Árvore binária** é
 - ▶ empty; ou
 - ▶ (arvore-bin v esq dir), onde v é o valor armazenado no nó e esq e dir são **Árvores binárias**
- ▶ Template baseado na definição

```
(define (fun-for-arvore-bin t)
  (cond
    [(empty? t) ...]
    [else ... (arvore-bin-v t)
              ... (fun-for-arvore-bin (arvore-bin-dir t))
              ... (fun-for-arvore-bin (arvore-bin-esq t)) ...]))
```

Exemplo 3.8

Defina uma função que calcule a altura de uma árvore binária. A altura de uma árvore binária é a distância entre a raiz e o seu descendente mais afastado. Uma árvore com um único nó tem altura 0.

Referências

Referências

- ▶ Vídeos Compound Data
- ▶ Vídeos Self-Reference
- ▶ Vídeos Reference
- ▶ Seções 9 e 10 do livro HTDP
- ▶ Seções 2.3, 2.4, 3.8 e 5.1 do Guia Racket

Referências complementares

- ▶ Seções 2.1 (2.1.1 - 2.1.3) e 2.2 (2.2.1) do livro SICP
- ▶ Seções 3.9 e 4.1 da Referência Racket
- ▶ Seção 6.3 do livro TSPL4