Introdução a Funções Recursivas

Teoria da Computação

INF05501

Formalismos para Descrever Algoritmos

- Operacional
- Axiomático
- Denotacional ou Funcional

Operacional

- Definição de um máquina abstrata, baseada em estados e instruções primitivas
- Especificação do efeito das instruções na mudança de estado
- Exemplos: Máquina Norma e Máquina de Turing

Axiomático

- Associam-se regras às componentes da linguagem
- Cada regra determina o quê é verdadeiro após cada cláusula, sendo o resultado dependente do quê era verdadeiro antes da aplicação da regra
- Exemplos: Gramáticas

Axiomático (cont.)

- Dependendo das restrições na definição da gramática, é possível estabelecer-se a Hierarquia de Chomsky
 - Autômatos Sem Pilhas ⇔ Gramáticas Regulares
 - Autômatos Não-Determinísticos com Uma Pilha ⇔ Gramáticas Livres de Contexto
 - Máquinas Universais ⇔ Gramáticas Irrestritas

Denotacional ou Funcional

- Construção de uma função a partir de funções elementares de maneira composicional
- Algoritmo representado pela função é determinado por suas funções componentes
- Exemplos: Funções recursivas parciais (Kleene, 1936)

Funções Recursivas Parciais como Formalismo para Algoritmos

- Classe das Funções Turing-Computáveis é igual à Classe das Funções Recursivas Parciais
- Forma compacta e natural de definir funções
- Funções elementares:
 - Constante zero
 - Sucessor
 - Projeção
 - Recursão
 - Minimização

Linguagem Lambda

- Introduzida por Alonzo Church em 1941
- Notação do Cálculo Lambda
- Objetivo de evitar ambiguidades de notação

Linguagem Lambda: Funções

- ullet Função parcial $f\subseteq A\times B$
 - Denotada por $f: A \rightarrow B$
 - Tipo de $f \in A \rightarrow B$
 - $-(a,b) \in f$ é denotado por f(a) = b

$$f(x) = x^3 + 4$$

$$g(x,y) = (x^2, y - x)$$

$$h(f,x) = f(f(x))$$

$$f(x) = x^3 + 4 \Rightarrow f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$$

$$g(x,y) = (x^2, y - x)$$

$$h(f,x) = f(f(x))$$

$$f(x) = x^3 + 4 \Rightarrow f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$$

$$g(x,y) = (x^2, y - x) \Rightarrow g : \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}^2$$

$$h(f,x) = f(f(x))$$

$$f(x) = x^3 + 4 \Rightarrow f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$$

$$g(x,y) = (x^2, y - x) \Rightarrow g : \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}^2$$

$$h(f,x) = f(f(x)) \Rightarrow h : (\mathbb{N} \to \mathbb{N}) \times \mathbb{N} \to \mathbb{N}$$

Linguagem Lambda: Funcional

- Função que possui uma ou mais funções como argumento
- Comum em programas
- **Exemplo:** Dado um arranjo A de naturais e um natural n, calcular o valor máximo entre A(1), A(2), ..., A(n)
 - Arranjo pode ser visto como uma função $A:\mathbb{N}\to\mathbb{N}$
 - Função computada: $f(A, n) = max\{A(i)|1 \le i \le n\}$
 - Tipo: $f:(\mathbb{N}\to\mathbb{N})\times\mathbb{N}\to\mathbb{N}$

Linguagem Lambda: Funcional (cont.)

- Funcionais podem ser usados para substituir funções com mais de um argumento
- **Exemplo:** Considere a função $g'(x)(y) = (x^2, y x)$
 - g' é um funcional onde cada natural x define uma função g'(x), tal que $g'(x): \mathbb{N} \to \mathbb{N}^2$
 - Uma vez fixado o natural x, uma função é definida a qual associa um par de naturais $(x^2, y x)$ a cada natural $y \Rightarrow g' : \mathbb{N} \to (\mathbb{N} \to \mathbb{N}^2)$
 - Note que, embora de tipos diferentes, g e g' têm o mesmo efeito (são isomorfas)

Linguagem Lambda: Motivação

- Considere novamente a função $f(x) = x^3 + 4$, de tipo $f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$
- Não se está propriamente definindo f, mas o **resultado de** f **aplicada ao parâmetro** x
- f(x) não é uma função, mas um polinômio: $x^3 + 4 f(x) = 0$

Linguagem Lambda: Introdução

- Linguagem Lambda permite a definição de funções com mais rigor
- Abstração Lambda: Permite abstrair a definição da função

Para f, temos o seguinte termo lambda: $\lambda x.x^3 + 4$

Interpretação: Função tal que, para um argumento arbitrário x, resulta em x^3+4

• Aplicação Lambda: Determina o valor da função aplicada a um parâmetro

Para f(2), temos o seguinte termo lambda: $(\lambda x.x^3 + 4)(2)$

Interpretação: Aplicação da função $\lambda x.x^3 + 4$ ao valor 2

Linguagem Lambda: Introdução (cont.)

 Termos da Linguagem Lambda são geralmente denotados por letras maiúsculas:

M pode denotar $x^3 + 4$

N pode denotar $\lambda x.x^3 + 4$

P pode denotar 2

Logo, $(\lambda x.x^3 + 4)(2)$ pode ser denotado por

$$(\lambda x.M)(P)$$

Linguagem Lambda: Introdução (cont.)

 Semântica da aplicação da função é determinada pela Regra de Redução Beta

$$(\lambda x.M)(P) = [P/x]M$$
 (Substituição de x por P em M)

$$(\lambda x.x^3 + 4)(2) =$$
 $[2/x]x^3 + 4 =$
 $2^3 + 4 =$
 12

Termo Lambda

Sejam X e C conjuntos contáveis de variáveis e de constantes, respectivamente. Um termo (expressão/palavra) lambda sobre X e C é definido indutivamente:

- Toda variável $x \in X$ é um termo;
- Toda constante $c \in C$ é um termo;
- Se M e N são termos e x é uma variável, então:
 - -(MN) é um termo
 - $-(\lambda x.M)$ é um termo (abstração lambda)

Termo Lambda (cont.)

 Termos lambda não possuem qualquer nomeação, mas podem ser nomeados usando-se o sinal de igualdade:

$$cubo = (\lambda x.x^3)$$

 Parênteses podem ser eliminados seguindo-se a regra de associatividade à esquerda

$$((MN)P) \Rightarrow MNP$$

Termo Lambda (cont.)

 Parênteses também podem ser eliminados respeitando-se o escopo de uma variável em uma abstração

$$(\lambda x.(MNP)) \Rightarrow \lambda x.MNP$$

• Identificadores não são importantes

$$\lambda(x,y).x + y \Leftrightarrow \lambda(r,s).r + s$$

Entretanto, identificadores devem ser diferentes

 $\lambda(x,x).x+x\Rightarrow N$ ão é um termo bem formado!

Linguagem Lambda: Definição

Sejam X e C conjuntos contáveis de variáveis e de constantes, respectivamente. Uma Linguagem Lambda sobre X e C é o conjunto de todos os termos lambda sobre estes conjuntos.

Exemplos de termos lambda:

$$f(x) = x^3 + 4 \implies f = \lambda x.x^3 + 4$$

$$g(x,y) = (x^2, y - x) \implies g = \lambda(x,y).(x^2, y - x)$$

$$g'(x)(y) = (x^2, y - x) \implies g' = \lambda x.\lambda y.(x^2, y - x)$$

$$h(f,x) = f(f(x)) \implies h = \lambda(f,x).f(f(x))$$

$$h'(f)(x) = f(f(x)) \implies h' = \lambda f.\lambda x.f(f(x))$$

Linguagens Tipadas e Não-Tipadas

- Linguagem Lambda inspirou a linguagem de programação LISP
 - Linguagem sem tipos
 - Programas e dados não são distinguíveis
 - Usa exclusivamente funções como estruturas de dados elementares
- Introdução posterior da linguagem Algol, onde variáveis são associadas a tipos, criou discussão entre vantagens e desvantagens do uso de tipos em linguagens de programação

Linguagens Tipadas e Não-Tipadas (cont.)

Associação de tipos a termos lambda:

$$\begin{split} f &= \lambda x.x^3 + 4: \mathbb{N} \to \mathbb{N} \\ g &= \lambda(x,y).(x^2,y-x): \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}^2 \\ g' &= \lambda x.\lambda y.(x^2,y-x): \mathbb{N} \to (\mathbb{N} \to \mathbb{N}^2) \\ h &= \lambda(f,x).f(f(x)): (\mathbb{N} \to \mathbb{N}) \times \mathbb{N} \to \mathbb{N} \\ h' &= \lambda f.\lambda x.f(f(x)): (\mathbb{N} \to \mathbb{N}) \to (\mathbb{N} \to \mathbb{N}) \end{split}$$

Relacionada aos conceitos de variável livre e variável ligada:

Uma variável é **ligada** se estiver **dentro do escopo de uma abstração lambda**. Ela é **livre, caso contrário**.

Exemplos:

 $\lambda x.x^k \Rightarrow x$ é ligada e k é livre

 $\lambda k.\lambda x.x^k \Rightarrow x \in k \text{ são ligadas}$

Substituição de Variável Livre

Sejam x uma variável e M e P termos lambda. A substituição de uma variável livre x por P em M, denotada por:

é simplesmente a substituição de todas as ocorrências de x *em* M *pelo termo* P.

Exemplo:

$$[5/x]\lambda k.x^k = \lambda k.5^k$$

Regra de Redução Beta

Sejam x uma variável e M e P termos lambda. A regra de redução beta de um termo $(\lambda x.M)(P)$ é dada pela substituição de x por P em M. Ou seja:

[P/x]M

Note que x é ligada em $\lambda x.M$, mas é livre em M

- Semântica de um termo lambda, definido por uma função aplicada a parâmetro, é dada pelas possíveis aplicações sucessivas da regra de redução beta
- **Exemplo:** Semântica do termo $(\lambda k.(\lambda x.x^k)(5))(2)$

$$(\lambda k.(\lambda x.x^k)(5))(2) =$$

- Semântica de um termo lambda, definido por uma função aplicada a parâmetro, é dada pelas possíveis aplicações sucessivas da regra de redução beta
- **Exemplo:** Semântica do termo $(\lambda k.(\lambda x.x^k)(5))(2)$

$$(\lambda k.(\lambda x.x^k)(5))(2) =$$
$$[2/k](\lambda x.x^k)(5) =$$

- Semântica de um termo lambda, definido por uma função aplicada a parâmetro, é dada pelas possíveis aplicações sucessivas da regra de redução beta
- **Exemplo:** Semântica do termo $(\lambda k.(\lambda x.x^k)(5))(2)$

$$(\lambda k.(\lambda x.x^k)(5))(2) =$$
$$[2/k](\lambda x.x^k)(5) =$$
$$(\lambda x.x^2)(5) =$$

- Semântica de um termo lambda, definido por uma função aplicada a parâmetro, é dada pelas possíveis aplicações sucessivas da regra de redução beta
- **Exemplo:** Semântica do termo $(\lambda k.(\lambda x.x^k)(5))(2)$

$$(\lambda k.(\lambda x.x^k)(5))(2) =$$
 $[2/k](\lambda x.x^k)(5) =$
 $(\lambda x.x^2)(5) =$
 $[5/x](x^2) =$

- Semântica de um termo lambda, definido por uma função aplicada a parâmetro, é dada pelas possíveis aplicações sucessivas da regra de redução beta
- **Exemplo:** Semântica do termo $(\lambda k.(\lambda x.x^k)(5))(2)$

$$(\lambda k.(\lambda x.x^k)(5))(2) =$$
 $[2/k](\lambda x.x^k)(5) =$
 $(\lambda x.x^2)(5) =$
 $[5/x](x^2) =$
 $5^2 = 25$

Exercícios

1. Dada a função:

$$f(g,x) = g(g(x,x),x)$$

descreva-a usando a Linguagem Lambda, apresentando o seu tipo (considere somente valores em \mathbb{N} e que g é do tipo $\mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}$)

2. Qual é a semântica do termo lambda

$$(\lambda x.(\lambda y.(\lambda z.x - y/z)(1))(2))(4)$$