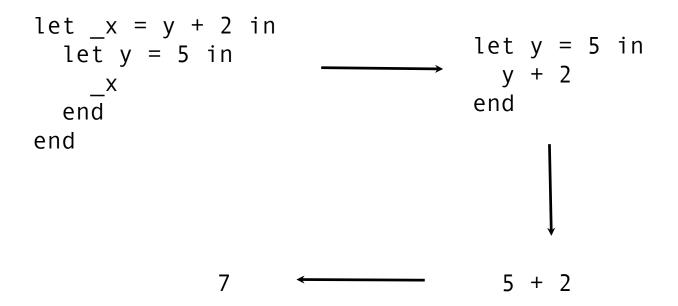
Linguagens de Programação

Fabio Mascarenhas - 2013.1

http://www.dcc.ufrj.br/~fabiom/lp

Substituição CBN

• O passo a passo:



• O termo pelo qual estamos substituindo não pode ter variáveis livres!

Variáveis livres

 Uma variável é livre se ela não é variável de nenhum let que a envolve nem parâmetro da função em que ela aparece

```
def fvs: Set[String] = this match {
   case Num(_) => Set()
   case True() => Set()
   case False() => Set()
   case Var(x) => Set(x)
   case Soma(e1, e2) => e1.fvs ++ e2.fvs
   case Mult(e1, e2) => e1.fvs ++ e2.fvs
   case Div(e1, e2) => e1.fvs ++ e2.fvs
   case Menor(e1, e2) => e1.fvs ++ e2.fvs
   case Menor(e1, e2) => e1.fvs ++ e2.fvs
   case If(c, et, ee) => c.fvs ++ et.fvs ++ ee.fvs
   case Let(x, e, c) => e.fvs ++ (c.fvs - x)
   case Ap1(n, es) => es.foldRight(Set())(
        (e, s) => e.fvs ++ s)
}
```

Açúcar sintático: let múltiplo

• Um let com várias expressões, transformado em um let em cascata:

let
$$_x = y + 2$$
,
 $y = 5$

in

 $_x$
end

let $_x = y + 2$ in

let $y = 5$ in

 $_x$
end

case class LetM(exps: List[(String, Exp)], corpo: Exp) extends Exp

Funções de primeira classe

• Vamos adicionar funções anônimas a *fun*, e uma forma de chamá-las:

```
exp : ...

| FUN '(' params ')' exp END

| FUN '(' ')' exp END

| '(' exp ')' '(' ')'

| '(' exp ')' '(' exps ')'
```

case class Fun(params: List[String], corpo: Exp) extends Exp case class Ap(fun: Exp, args: List[Exp]) extends Exp

 Uma função agora pode ser o valor de uma expressão, então também precisamos de:

case class FunV(params: List[String], corpo: Exp) extends Valor

Funções de primeira classe

- O resultado de avaliar uma Fun é um FunV
 - Mas no momento da avaliação uma Fun não pode ter variáveis livres
 - Ou temos captura indevida na substituição mesmo para variáveis call by value

```
fun soma(a)
  fun (b)
    a + b
  end
end

(soma(2))(3)

fun soma()
  fun (b)
    a + b
  end
  end
end

let a = 2 in (soma())(3)
```

Let é açúcar sintático

- Notem a semelhança no interpretador entre o código de let e o código de aplicar uma função
- Com funções de primeira classe, o let pode virar açúcar sintático:

 Mas já temos toda a infraestrutura do let no lugar, então vamos deixar como está!

Recursão

• Funções anônimas parecem não poder ser recursivas

- Erro, fat está livre dentro da função anônima!
- Precisamos de um novo let:

Letrec em duas partes

 A definição de letrec fica mais simples se ele for açúcar sintático para um let e outro termo, rec:

- O que rec faz? Ele resolve uma equação x = T(x), onde T(x) é um termo usando x (no caso acima, uma fun), e retorna essa solução
- Ou seja, rec acha o ponto fixo de T(x)!

Avaliando rec

- Não se assuste em aparecer o ponto fixo, não vamos ver as implicações matemáticas disso
- "Resolver" o ponto fixo, ou seja, dar uma implementação para rec, é fácil!
 - Basta substituir x por rec x = T(x) em T(x)
 - Ou seja, desenrolamos T(x)
 - Depois avaliamos T(x), ou não, se x é uma variável CBN
 - Isso quer dizer que rec loop = loop entra em loop infinito