Carlos Lopes

- A forma como as expressões são calculadas em HASKELL é denominada de avaliação preguiçosa.
- Neste mecanismo de avaliação uma expressão é somente calculada se é certo que o seu valor é necessário para obter o resultado.
- O oposto da avaliação preguiçosa é denominado de avaliação gulosa.
- Numa avaliação gulosa todos os argumentos da função devem ser calculados antes de se calcular o resultado da função.

 Para melhor entender o processo de avaliação gulosa considere a função fun definida a seguir:

```
fun :: Int \rightarrow Int \rightarrow Int fun a b = a+b
```

 Para avaliar a função fun aplicada a argumentos a_{1 e} a₂ é preciso substituir as variáveis correspondentes na definição da função pelas expressões a_i. Isto implica que a avaliação de

fun
$$(1+2)$$
 $(3-4)$

é igual a:

$$(1+2)+(3-4)$$

 As expressões (1+2) e (3-4) não são calculadas antes que sejam passadas para a função fun. Para o exemplo anterior, se desejarmos que a avaliação continue, deve-se avaliar os argumentos de +. Isto irá gerar a seguinte seqüência de cálculo:

```
fun (1+2) (3-4)
```

$$\rightarrow$$
 (1+2) + (3-4)

$$\rightarrow$$
 3 + (3-4)

$$\rightarrow$$
 3 + (-1)

 Neste exemplo, as duas expressões (1+2) e (3+4), que substituem as variáveis a e b, são calculadas. Entretanto, podem existir situações em que isto não acontece. Veja a definição da função fun2 descrita a seguir.

```
fun2 :: Int \rightarrow Int \rightarrow Int fun2 a b = a+1
```

 Portanto, a expressão (3+4) correspondente a variável b não precisará ser calculada, pois ela não aparece na expressão à direita do sinal de =. Esta é a primeira vantagem da avaliação preguiçosa.

Outro exemplo:

Vejamos agora o seguinte exemplo:

```
fun4 :: Int -> Int -> Int
fun4 a b = a*a
```

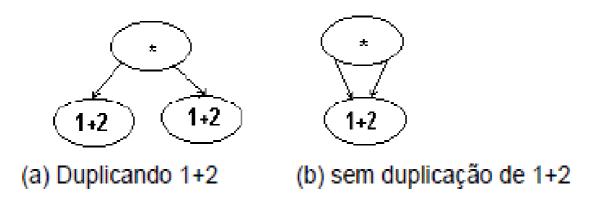
Se avaliarmos fun4 (1+2) (4+3*2) esta expressão será reduzida para:

```
(1+2) * (1+2)
```

- Esta expressão poderia conduzir-nos a acreditar que a expressão (1+2) seria calculada duas vezes.
- Entretanto, isto não acontece. O uso de avaliação faz com que um argumento duplicado seja avaliado uma única vez. A seqüência da avaliação seria a seguinte:

```
fun4 (1+2) (4+3*2)
→ (1+2) * (1+2)
→ 3*3
→ 9
```

- Isto é possível porque a avaliação ocorre usando-se grafos e não árvores.
- Veja o grafo que representa a avaliação da expressão acima e a arvore que acaba por duplicar o calculo de um elemento repetido. Os nós podem conter operadores e expressões.



- Regras de cálculo usadas quando a avaliação se dá de uma forma preguiçosa.
- Considerando funções definidas por padrões.
 Seja a função g definida a seguir:

```
g:: [Int] \rightarrow [Int] \rightarrow Int
g[] y = 0 (1)
g (x:y) [] = 0 (2)
g (x:y) (w:z) = x+w (3)
```

- Para determinar qual das equações (ou casos) deve ser usada, os argumentos devem ser calculados.
- Os argumentos não são avaliados completamente. Eles são avaliados até que se encontre um padrão que se case com eles.
- A busca ocorre de cima para baixo, isto é, da primeira em direção a ultima equação. Considerando a função g definida anteriormente, a avaliação de g [1..5] [1..5] geraria a seqüência de reduções:

```
g [1..5] [1..5]

=> g (1:[2..5]) [1..5] (uso do caso 2)

=> (1:[2..5]) (1:[2..5]) (uso do caso 3)

=> 1+1

=> 2
```

- Regras de cálculo usadas quando a avaliação se dá de uma forma preguiçosa (cont.):
 - 2. Considerando funções definidas por guardas:
 - Recapitulando, temos que os guardas são avaliados um de cada vez, de cima para baixo de acordo com a definição da função, até que um gere um valor True.
 - Uma vez que isto acontece, a expressão do lado direito é avaliada.

 Para entender melhor como o cálculo é feito, a seguir são definidas uma função e uma expressão a ser calculada para ilustrar o processo de cálculo.

 A execução do programa acima geraria um resultado seguindo a ordem de cálculo descrita a seguir.

```
f(11+2)(3*4)(25-6)
=> (11+2) >= (3*4) && (11+2) >= (25-6)
=> 13 >= 12 \&\& 13 >= (25-6) => True \&\& 13 >= (25-6)
=> 13 >= (25-6) => 13 >= 19
=> False -- o primeiro quarda está associado a um valor //
  False. Tenta-se agora o segundo quarda
=> 12 >= 13 \&\& 12 >= 19 => False \&\& 12 >= 19
=> False -- o segunda guarda também está associado a um //
  valor False.
=> otherwise = True
=> 19
```

3.Considerando funções com definições locais: Os valores nas expressões where são calculados quando necessários. Veja o exemplo mostrado a seguir.

```
frente (x:(y:z)) = x+y
frente [x] = x
naoVazia [] = False
naoVazia (x:y) = True
```

```
=> f 3 5
```

 A execução do programa acima implicará na seguinte seqüência de cálculo:

Execução:

```
f 3 5
naoVazia l
 | where
 | 1 = [3..5] \Rightarrow | 1 = (3: [4..5])
naoVazia (3:[4..5])
=>True => frente l
| where
  => 1 = (3:[4..5]) => 1 = (3:(4:[5]))
  => 3+4 => 7
```

 Considerando a ordem quando existe uma escolha de funções a serem avaliadas. Seja o exemplo mostrado a seguir:

```
f:: Int -> Int
f a b = a+b
=> f 1 f 3 4
```

- Qual a ordem de cálculo que será seguida no calculo da expressão?
- Será o cálculo iniciado pela avaliação de f 3 4 ou começará pela avaliação de f 1 (f 3 4)?
- O cálculo da expressão inicia-se pela expressão mais externa. Dizemos que a avaliação da expressão ocorre de fora para dentro.