



# Compilação de um Cálculo Lambda Estendido para Supercombinadores

Marco Rodrigo Costa

Orientadora: Mariza A. S. Bigonha

Co-orientador: Roberto S. Bigonha

Belo Horizonte, 06 de junho de 2000



# Roteiro da Apresentação

- O Trabalho Proposto
- Contribuições
- Contexto do Trabalho
- Revisão da Literatura
- Compilador *LAMB* → *SUPER*
  - Esquema *LL*
    - Esquema *P*
    - Esquema *L*



# Roteiro da Apresentação...

- Resultados
- Conclusão
- Trabalhos Futuros



# O Trabalho Proposto

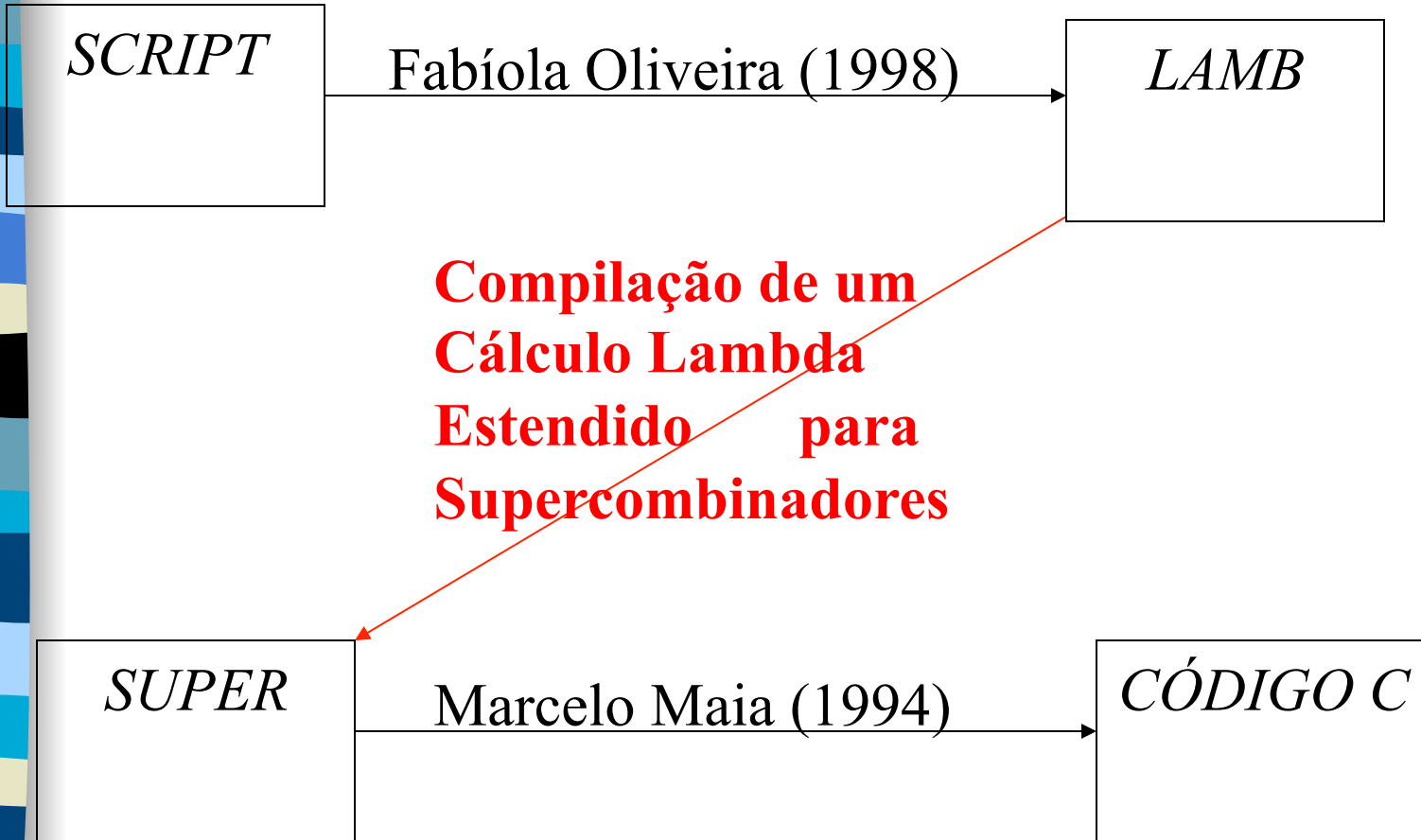
- Problemas levantados em relação a *LAMB*
  - Abstrações lambda apresentam variáveis livres
  - As reduções de funções ocorrem sempre com um único argumento via abstrações lambda
- Objetivo: compilar programas de *LAMB* para *SUPER*



# Contribuições

- Produção de uma etapa do compilador da linguagem *SCRIPT - lambda lifting*
- Estudo e desenvolvimento de técnicas de compilação para linguagens funcionais

# Contexto do Trabalho





# Revisão da Literatura

- Cálculo Lambda - *LAMB*
- Abordagens para tradução do Cálculo Lambda
  - Máquina SECD e *closures*
  - Proposta de David Wakeling: Máquina-X
  - Combinadores
  - Supercombinadores
  - Proposta de Peyton Jones e David Lester



# Compilador *LAMB* $\rightarrow$ *SUPER*

## ■ Esquemas de Compilação

- Esquema *LL*
  - Esquema *P*
  - Esquema *L*





# Esquema *LL*

- Função que mapeia expressões *LAMB* para *SUPER*:

$$LL : \text{ExpL} \rightarrow \text{ExpS}$$

- Presença de padrões pressupõe esquema intermediário  $\Rightarrow$  composição de funções:
  - esquema *P*
  - esquema *L*



## Esquema $P$

- Transforma os padrões de *LAMB*, estabelecendo nova linguagem: *LAMBASIC*

$$P : \text{ExpL} \rightarrow \text{ExpB}$$

Ocorrência de padrões na linguagem *LAMB*:

- 1- parâmetro de abstrações lambda
- 2- lado esquerdo de definições LET/DEF
- 3- parâmetro do operador IS
- 4- interno a outros padrões

# Esquema $P...$

## 1- Padrões como parâmetro de abstrações lambda

...

Exemplo: Padrão Lista Vazia

$P[\text{LAM} < >.\text{exp}] =$

LET  $v = \text{novoNome}()$

IN  $[(\text{LAM}) v [.\$EMPTY] v [->] P[\text{exp}] [, ?)]$

...

Aplicação:

$LAMB: \text{LAM} < >.\text{7 PLUS } 3$

$LAMBASIC: (\text{LAM } nn1.\$EMPTY \text{ } nn1 \rightarrow 7 \text{ PLUS } 3, ?)$

# Esquema $P...$

## 2- Padrões no lado esquerdo de definições LET/DEF

$$P[\text{defn\_list IN exp}] = P[\text{defn\_list}] P[\text{exp}]$$

$$P[\text{defn\_list}] = P[\text{let\_list}]$$

$$P[\text{let\_list}] = P[\text{LET defn\_a}]$$

$$P[\text{LET defn\_a}] = P[\text{defn\_a}]$$

$$P[\text{defn\_a}] = P[\text{defn}]$$

# Esquema $P...$

2- padrão no lado esquerdo de definições  
LET/DEF...

$P[\text{defn}] =$

LET (left,right) =  $P_{\text{PAIRS}}[\text{defn}]$

IN left NE ?  $\rightarrow$  [LET] left [=] right [IN],  
right  $\rightarrow$  left [,]

$P_{\text{PAIRS}}[\text{defn}] = P_{\text{PAIRS}}[\text{pat} = \text{exp}]$

# Esquema $P...$

## 2- Padrões no lado esquerdo de definições LET/DEF...

...

Exemplos: Constante e Identificador

$$P_{\text{PAIRS}}[k = \text{exp}] = \langle (?, [(k \text{ NE}] P[\text{exp}] []) \rangle$$

$$P_{\text{PAIRS}}[\text{ide} = \text{exp}] = \langle ([\text{ide}], P[\text{exp}]) \rangle$$

...

Aplicações:

*LAMB*: LET 3 = 4 IN LET x = 2 IN x PLUS 1

*LAMBASIC*: (3 NE 4)  $\rightarrow$  ?, LET x = 2 IN x PLUS 1

# Esquema $P...$

## 3- Padrões como parâmetro do operador IS

...

Exemplos: Lista Vazia e Identificador

$P[\text{exp IS } < >] = [(SIZE) P[\text{exp}] [EQ 0) \rightarrow TT, FF]$

$P[\text{exp IS ide}] = [TT]$

...

Aplicações:

$LAMB: (<3,2> IS < >) AND (7 IS x)$

$LAMBASIC: ((SIZE <3,2> EQ 0) \rightarrow TT, FF) AND (TT)$

# Esquema $L$

- Realiza o *lambda-lifting* efetivo

$L : \text{ExpB} \rightarrow B \rightarrow N \rightarrow \text{ExpS} \times \text{ExpS} \times \text{Free}$

– Exemplos de Esquemas  $L$ :

- 1- Expressão com Operador Binário
- 2- Expressão Condicional
- 3- Abstração Lambda Atipada



# Esquema $L...$

## 1- Expressão com Operador Binário

$L \text{ [exp}_1 \text{ op\_di exp}_2\text{] b n} =$

LET  $(s_1, e_1, f_1) = L \text{ [exp}_1\text{] b n}$

LET  $(s_2, e_2, f_2) = L \text{ [exp}_2\text{] b n}$

IN  $(s_1 \parallel s_2, \text{built\_in}(\text{op\_di}) \parallel e_1 \parallel e_2, f_1 \cup f_2)$

Exemplo:

*LAMBASIC*:  $x \text{ PLUS } y$

*SUPER*:  $( [], \text{PLUS } x \ y, \{x, y\} )$

# Esquema $L...$

## 2- Expressão Condicional

$L [\text{exp}_1 \rightarrow \text{exp}_2, \text{exp}_3] \text{ b } n =$   
     $\text{LET } (s_1, e_1, f_1) = L [\text{exp}_1] \text{ b } n$   
     $\text{LET } (s_2, e_2, f_2) = L [\text{exp}_2] \text{ b } n$   
     $\text{LET } (s_3, e_3, f_3) = L [\text{exp}_3] \text{ b } n$   
     $\text{IN } (s_1 \parallel s_2 \parallel s_3, [\text{IF}] \parallel e_1 \parallel e_2 \parallel e_3, f_1 \cup f_2 \cup f_3)$

Exemplo:

*LAMBASIC*:  $x \text{ EQ } 0 \rightarrow y, z$

*SUPER*:  $( [], \text{IF EQ } x \text{ } 0 \text{ } y \text{ } z, \{x, y, z\} )$

# Esquema $L...$

## 3- Abstração Lambda Atipada

```
L [LAM ide.exp] b n =  
  LET b1 = insert(b,(ide,n+1,?,?))  
  LET (s1,e1,f1) = L [exp] (b1) (n+1)  
  LET f = exclude(f1,(ide,n+1))  
  LET nome = newSuperName( )  
  LET livres = makeList(f)  
  LET s = s1 || genSuper(nome,livres,ide,e1)  
  LET e = nome || livres  
  IN (s,e,f)
```

# Esquema *L*...

## 3- Abstração Lambda Atipada...

Exemplo:

*LAMBASIC*: LAM  $x$ . LAM  $y$ . (  $x$  PLUS  $y$ ) EQ 0  $\rightarrow$  0, 1

*SUPER*: ( [ $\$Y$   $x$   $y$  = IF EQ (PLUS  $x$   $y$ ) 0 0 1

$\$X$   $x$  =  $\$Y$   $x$ ],

[ $\$X$ ],

{ } )

# Resultados

## ■ Exemplo 1

-- SCRIPT

MODULE Teste

DOMAINS Fdom = (N,N) -> N;  
    x:N;  
    f:Fdom

DEFINITIONS

DEF f = LAM (x,7). x PLUS 7

END Teste

# Resultados...

## ■ Exemplo 1...

### -- LAMB

```
LET Teste =  
  LET f = LAM ( x , 7 ) . x PLUS 7  
  IN < >
```

### -- LAMBASIC

```
LET Teste =  
  LET f = ( LAM nn12 . ( nn12 EL 2 ) NE 7 -> ? ,  
    ( LAM x . x PLUS 7 ) ( nn12 EL 1 ) )  
  IN < >
```

### -- SUPER

```
$S26 x = PLUS x 7
```

```
$S27 nn12 = IF NE ( EL nn12 2 ) 7 ? AP ( $S26 ) ( EL  
  nn12 1 )
```

```
$S25 = ( $S27 )
```

```
$MOD_LAMB = ( )
```



# Resultados...

## ■ Exemplo 2

-- **SCRIPT**

MODULE Teste

DOMAINS x:N;  
          f:N

DEFINITIONS

DEF f = LET (x,2) = (1,2) IN x PLUS 1

END Teste

# Resultados...

## ■ Exemplo 2...

### -- LAMB

```
LET Teste =  
  LET f =  
    LET ( x , 2 ) = ( 1 , 2 )  
    IN x PLUS 1  
  IN < >
```

### -- LAMBASIC

```
LET Teste =  
  LET f =  
    LET nn12 = ( 1 , 2 )  
    IN  
    LET x = ( nn12 EL 1 )  
    IN 2 NE ( nn12 EL 2 ) -> ? , x PLUS 1  
  IN < >
```

### -- SUPER

```
$S26 = ( 1 , 2 )
```

```
$S27 = ( EL $S26 1 )
```

```
$S25 = IF NE 2 ( EL $S26 2 ) ? PLUS $S27 1
```

```
$MOD_LAMB = ( )
```



# Resultados...

## ■ Exemplo 3

-- **SCRIPT**

MODULE TesteFive

DOMAINS Fdom = N -> N;  
a,b: Fdom

DEFINITIONS

DEF a = LAM n.3

DEF b = LAM n.4

DEF n = 5

END TesteFive

# Resultados...

## ■ Exemplo 3...

### -- LAMB

```
LET TesteFive =  
LET a = LAM n .3  
ALSO b = LAM n .4  
ALSO n = 5  
IN < >
```

### -- LAMBASIC

```
LET TesteFive =  
LET a = ( LAM n .3 )  
IN  
LET b = ( LAM n .4 )  
IN  
LET n = 5  
IN < >
```

### -- SUPER

```
$S26 n = 3
```

```
$S25 = ( $S26 )
```

```
$S28 n = 4
```

```
$S27 = ( $S28 )
```

```
$S29 = 5
```

```
$MOD_LAMB = ( )
```

# Resultados...

## ■ Exemplo 4

-- SCRIPT

MODULE Teste

DOMAINS Fdom = N -> N;  
    x:N;  
    f:Fdom

DEFINITIONS

DEF f = LAM x. x PLUS 7

END Teste

# Resultados...

## ■ Exemplo 4...

### -- LAMB

```
LET Teste =  
  LET f = LAM x . x PLUS 7  
  IN < >
```

### -- LAMBASIC

```
LET Teste =  
  LET f = ( LAM x . x PLUS 7 )  
  IN < >
```

### -- SUPER

```
$S26 x = PLUS x 7
```

```
$S25 = ( $S26 )
```

```
$MOD_LAMB = ( )
```

### -- CÓDIGO C

```
#include "includes.h"  
#include "globvars.h"  
  
void $s26 (void) {  
  pushbasic(7);  
  push(1);  
  eval();  
  get();  
  plus();  
  up dint(2);  
  pop(1);  
  return g();  
}  
void $s25 (void) {  
  pushglobal(1, $s26);  
  tuple(1);  
  update(1);  
  unwind();  
}  
  
void $mod_lamb (void) {  
  tuple(0);  
  update(1);  
  unwind();  
}
```



# Conclusão

- Tradução de *LAMB* para *SUPER*
  - Casamento de Padrões
  - *Lambda-Lifting*
- Otimização no código gerado
  - Ordenação de variáveis pelo nível léxico



# Conclusão...

- Integração do *Front-End* e *Lambda-Lifting*
- Domínio das técnicas para implementação de linguagens funcionais
  - Casamento de Padrões
  - *Lambda-Lifting*



# Trabalhos Futuros

- Eliminar definições redundantes de supercombinadores
  - $\eta$ -transformações nas definições de supercombinadores
- Incorporar *Garbage Collector*



# Trabalhos Futuros...

- Ambiente integrado de programação: editor de texto, *help on-line*, outros
- Integração do *Back-End*



# Outros Resultados

## ■ Exemplo 5

-- SCRIPT

MODULE Teste

DOMAINS a,b: N;  
    Fdom = N -> N;  
    y:Fdom

DEFINITIONS

DEF y = LAM a. (LET b = 3 IN b) PLUS (LET b = 2 IN b)

END Teste

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 5...

-- LAMB

```
LET Teste =  
  LET y = LAM a . (  
    LET b = 3  
    IN b ) PLUS (  
    LET b = 2  
    IN b )  
  IN < >
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 5...

-- LAMBASIC

```
LET Teste =  
LET y = ( LAM a . (  
  LET b = 3  
  IN b ) PLUS (  
    LET b = 2  
    IN b ) )  
IN < >
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 5...

-- SUPER

```
$S26 a = PLUS (  
  LET b = 3  
  IN b ) (  
  LET b = 2  
  IN b )
```

```
$S25 = ( $S26 )
```

```
$MOD_LAMB = ( )
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6

-- SCRIPT

MODULE Teste

DOMAINS Fdom = N -> N;  
f:Fdom

DEFINITIONS

DEF f = LAM ?. 1 PLUS 7

END Teste

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

-- LAMB

LET Teste =

```
DEF -FUNCAO = LAM -FF . LAM -LISTA .  
  LAM -FILTRO . -LISTA EQ < > -> < > ,  
  ( -LISTA IS -XX PRE -XXSS -> (  
    LET -XX PRE -XXSS = -LISTA  
    IN ( -FILTRO -XX ) NE TT -> < > CAT  
      ( -FUNCAO -FF -XXSS -FILTRO ) , ( -FF -XX )  
      CAT ( -FUNCAO -FF -XXSS -FILTRO ) ) , ? )  
IN
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

-- LAMB...

```
DEF -MAX-INDICE = LAM -LP . -LP IS < > -> 0 ,  
-LP IS < -II , -LL > PRE -LP1 ->  
( LAM < -II , -LL > PRE -LP1 .  
LET -I-MAX = -MAX-INDICE ( -LP1 )  
IN -II GR -I-MAX -> -II , -I-MAX ) ( -LP ) , ?  
IN
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

-- LAMB...

```
DEF -COPY-LIST = LAM -LORIGEM . LAM -LPARES .
```

```
  LAM -II . LAM -IMAX .
```

```
DEF -GET-PAIRS = LAM -LP1 . LAM -KK .
```

```
  -LP1 IS < > -> < 0 , 0 > , -LP1 IS < -KK1 , -VV1 > PRE -LP2 ->
```

```
  ( LAM < -KK1 , -VV1 > PRE -LP2 . -KK EQ -KK1 -> < -KK1 , -VV1 > ,
```

```
  -GET-PAIRS ( -LP2 , -KK ) ) ( -LP1 ) , ?
```

```
IN -II GR -IMAX -> -LORIGEM , -LORIGEM IS < > ->
```

```
  < > , -LORIGEM IS -AA PRE -LO1 ->
```

```
  ( LAM -AA PRE -LO1 .
```

```
LET -VV =
```

```
  LET < -KK2 , -VV2 > = -GET-PAIRS ( -LPARES , -II )
```

```
  IN -KK2 EQ -II -> -VV2 , -AA
```

```
IN -VV PRE -COPY-LIST ( -LO1 , -LPARES , -II PLUS 1 , -IMAX ) ) ( -LORIGEM ) , ?
```

```
IN
```





# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

-- LAMB...

```
LET f = LAM ? .1 PLUS 7  
IN < >
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

-- LAMBASIC

LET Teste =

```
DEF -FUNCAO = ( LAM -FF . ( LAM -LISTA . ( LAM -FILTRO .  
-LISTA EQ < > -> < > ,  
( $EMPTY -LISTA -> FF , TT AND TT -> (  
LET nn1 = -LISTA  
IN  
LET -XX = ( $HEAD nn1 )  
IN  
LET -XXSS = ( $TAIL nn1 )  
IN ( -FILTRO -XX ) NE TT -> < > CAT  
( -FUNCAO -FF -XXSS -FILTRO ) ,  
( -FF -XX ) CAT ( -FUNCAO -FF -XXSS -FILTRO ) ) ,  
? ) ) ) )  
IN
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

```
DEF -MAX-INDICE = ( LAM -LP .  
  ( SIZE -LP EQ 0 ) -> TT , FF -> 0 ,  
  $EMPTY -LP -> FF , SIZE $HEAD -LP NE 2 ->  
  FF , TT AND TT AND TT ->  
  ( ( LAM nn4 . ( LAM -II . ( LAM -LL . ( LAM -LP1 .  
  LET -I-MAX = -MAX-INDICE ( -LP1 )  
  IN -II GR -I-MAX -> -II , -I-MAX ) ) )  
  ( ( $HEAD nn4 ) EL 1 ) ( ( $HEAD nn4 ) EL 2 )  
  ( $TAIL nn4 ) ) ) ( -LP ) , ? )  
IN
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

```
DEF -COPY-LIST = ( LAM -LORIGEM .  
  ( LAM -LPARES . ( LAM -II . ( LAM -IMAX .  
DEF -GET-PAIRS = ( LAM -LP1 . ( LAM -KK .  
  ( SIZE -LP1 EQ 0 ) -> TT , FF ->  
  < 0 , 0 > , $EMPTY -LP1 -> FF ,  
  SIZE $HEAD -LP1 NE 2 -> FF , TT AND TT AND  
  TT -> ( ( LAM nn6 . ( LAM -KK1 . ( LAM -VV1 .  
  ( LAM -LP2 . -KK EQ -KK1 -> < -KK1 , -VV1 > ,  
  -GET-PAIRS ( -LP2 , -KK ) ) ) )  
  ( ( $HEAD nn6 ) EL 1 ) ( ( $HEAD nn6 ) EL 2 )  
  ( $TAIL nn6 ) ) ) ( -LP1 ) , ? ) )  
IN -II GR -IMAX -> -LORIGEM , ( SIZE -LORIGEM EQ 0 ) ->  
  TT , FF -> < > , $EMPTY -LORIGEM -> FF ,  
  TT AND TT -> ( ( LAM nn10 . ( LAM -AA . ( LAM -LO1 .
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

```
LET -VV =  
  LET nn8 = -GET-PAIRS ( -LPARES , -II )  
  IN  
  LET -KK2 = ( nn8 EL 1 )  
  IN  
  LET -VV2 = ( nn8 EL 2 )  
  IN -KK2 EQ -II -> -VV2 , -AA  
  IN -VV PRE -COPY-LIST ( -LO1 , -LPARES ,  
    -II PLUS 1 , -IMAX ) ) ( $HEAD nn10 )  
    ( $TAIL nn10 ) ) ( -LORIGEM ) , ? ) ) )  
  IN  
  LET f = ( LAM nn12 . 1 PLUS 7 )  
  IN < >
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

-- SUPER

```
$S2-LISTA -FILTRO = IF EQ -LISTA ( ) ( )  
  ( IF AP $EMPTY -LISTA FF IF AND TT TT (   
    LET nn1 = -LISTA  
    IN  
    LET -XX = ( AP $HEAD nn1 )  
    IN  
    LET -XXSS = ( AP $TAIL nn1 )  
    IN IF NE ( AP -FILTRO -XX ) TT CAT ( )  
      ( AP AP AP -FUNCAO -FF -XXSS -FILTRO )  
      CAT ( AP -FF -XX )  
      ( AP AP AP -FUNCAO -FF -XXSS -FILTRO ) ) ? )  
  
$S3 -LISTA = ( AP $S2 -LISTA )
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

$\$S4 -FF = ( \$S3 )$

$\$S1 = ( \$S4 )$

$\$S6 -MAX-INDICE -LP1 =$   
LET -I-MAX = AP -MAX-INDICE ( -LP1 )  
IN IF GR -II -I-MAX -II -I-MAX

$\$S7 -MAX-INDICE -LL = ( AP \$S6 -MAX-INDICE )$

$\$S8 -MAX-INDICE -II = ( AP \$S7 -MAX-INDICE )$

$\$S9 -MAX-INDICE \text{ nn4} = AP \text{ AP AP}$   
( AP  $\$S8 -MAX-INDICE$  ) ( EL ( AP \$HEAD nn4 ) 1 )  
( EL ( AP \$HEAD nn4 ) 2 ) ( AP \$TAIL nn4 )

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

```
$S10 -MAX-INDICE -LP = IF ( EQ SIZE -LP 0 ) TT  
IF FF 0 IF AP $EMPTY -LP FF IF NE  
SIZE AP $HEAD -LP 2 FF IF AND AND TT TT TT  
AP ( ( AP $S9 -MAX-INDICE ) ) ( -LP ) ?
```

```
$S5 = ( AP $S10 -MAX-INDICE )
```

```
$S12 -GET-PAIRS -KK -KK1 -VV1 -LP2 =  
IF EQ -KK -KK1 ( -KK1 , -VV1 ) AP -GET-PAIRS ( -LP2 , -KK )
```

```
$S13 -GET-PAIRS -KK -KK1 -VV1 =  
( AP AP AP AP $S12 -GET-PAIRS -KK -KK1 -VV1 )
```

```
$S14 -GET-PAIRS -KK -KK1 =  
( AP AP AP $S13 -GET-PAIRS -KK -KK1 )
```



# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

\$S15 -GET-PAIRS -KK nn6 =

AP AP AP ( AP AP \$S14 -GET-PAIRS -KK )  
( EL ( AP \$HEAD nn6 ) 1 )  
( EL ( AP \$HEAD nn6 ) 2 ) ( AP \$TAIL nn6 )

\$S16 -GET-PAIRS -LP1 -KK =

IF ( EQ SIZE -LP1 0 ) TT IF FF ( 0 , 0 )  
IF AP \$EMPTY -LP1 FF IF NE SIZE AP \$HEAD -LP1 2 FF  
IF AND AND TT TT TT  
AP ( ( AP AP \$S15 -GET-PAIRS -KK ) ) ( -LP1 ) ?

\$S17 -GET-PAIRS -LP1 = ( AP AP \$S16 -GET-PAIRS -LP1 )

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

```
$S18 -LPARES -II -GET-PAIRS -LO1 =  
LET -VV =  
  LET nn8 = AP -GET-PAIRS ( -LPARES , -II )  
  IN  
  LET -KK2 = ( EL nn8 1 )  
  IN  
  LET -VV2 = ( EL nn8 2 )  
  IN IF EQ -KK2 -II -VV2 -AA  
  IN PRE -VV AP -COPY-LIST ( -LO1 , -LPARES , PLUS -II 1 , -IMAX )
```

```
$S19 -LPARES -II -GET-PAIRS -AA =  
  ( AP AP AP $S18 -LPARES -II -GET-PAIRS )
```

```
$S20 -LPARES -II -GET-PAIRS nn10 =  
  AP AP ( AP AP AP $S19 -LPARES -II -GET-PAIRS )  
  ( AP $HEAD nn10 ) ( AP $TAIL nn10 )
```

# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

```
$S21 -LORIGEM -LPARES -II -IMAX =  
DEF -GET-PAIRS = ( AP $S17 -GET-PAIRS )  
IN IF GR -II -IMAX -LORIGEM  
IF ( EQ SIZE -LORIGEM 0 ) TT IF FF ( )  
IF AP $EMPTY -LORIGEM FF IF AND TT TT  
AP ( ( AP AP AP $S20 -LPARES -II -GET-PAIRS ) ) ( -LORIGEM ) ?
```

```
$S22 -LORIGEM -LPARES -II =  
( AP AP AP $S21 -LORIGEM -LPARES -II )
```

```
$S23 -LORIGEM -LPARES =  
( AP AP $S22 -LORIGEM -LPARES )
```

```
$S24 -LORIGEM = ( AP $S23 -LORIGEM )
```

```
$S11 = ( $S24 )
```



# Outros Resultados...

## ■ Exemplo 6...

\$S26 nn12 = PLUS 1 7

\$S25 = ( \$S26 )

\$MOD\_LAMB = ( )

# Supercombinador

## ■ Definição

Um supercombinador,  $\$S$ , de aridade  $n$  é uma abstração lambda da forma

$$\text{LAM } x_1. \text{LAM } x_2. \dots \text{LAM } x_n. E$$

onde:

- 1-  $E$  não é uma abstração lambda;
- 2-  $\$S$  não tem variáveis livres;
- 3- qualquer abstração lambda em  $E$  é um supercombinador;
- 4-  $n \geq 0$ .



# Dados Técnicos

- Ferramentas utilizadas:
  - YACC - gerador de analisador sintático;
  - gcc - compilador C padrão.
- Número de linhas de código
  - 1ª etapa:
  - 2ª etapa:
- Tamanho do executável
  - 1ª etapa:
  - 2ª etapa: