

P R O J E T O       E       I M P L E M E N T A Ç Ã O

D E       U M       I N T E R P R E T A D O R

P R O L O G       B A S I C O



ER ALDO CRUZ LACET

PROJETO E IMPLEMENTAÇÃO  
DE UM INTERPRETADOR  
PROLOG BÁSICO

Dissertação apresentada ao curso  
de POS-GRADUAÇÃO EM SISTEMAS E  
COMPUTAÇÃO da Universidade Federal  
da Paraíba, em cumprimento às  
exigências para obtenção do Grau  
de Mestre.

AREA DE CONCENTRAÇÃO: CIENCIA DA COMPUTAÇÃO

HELIO DE MENEZES SILVA  
Orientador

CAMPINA GRANDE  
JUNHO - 1985

A minha esposa Lúcia  
e aos meus pais  
dedico esta obra.

**DIGITALIZAÇÃO:**  
**SISTEMOTECA - UFCG**

PROJETO E IMPLEMENTAÇÃO DE UM INTERPRETADOR PROLOG BÁSICO

E R A L D O   C R U Z   L A C E T

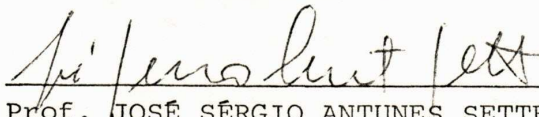
TESE SUBMETIDA AO CORPO DOCENTE DO PROGRAMA DE PÓS-GRADUAÇÃO EM SISTEMAS E COMPUTAÇÃO - OPÇÃO CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO, DO CENTRO DE CIÊNCIAS E TECNOLOGIA DA UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA, COMO PARTE DOS REQUISITOS NECESSÁRIOS PARA A OBTENÇÃO DO GRAU DE MESTRE EM CIÊNCIAS (M.Sc.).

Aprovada por:

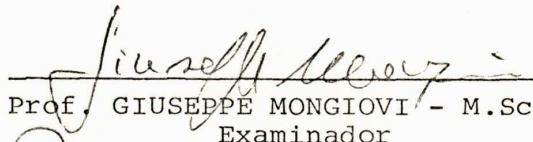
COMISSÃO EXAMINADORA



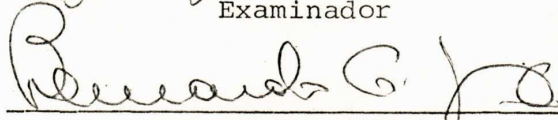
Prof. HÉLIO DE MENEZES SILVA - M.Sc.  
Presidente



Prof. JOSÉ SÉRGIO ANTUNES SETTE - Doutor  
Examinador



Prof. GIUSEPPE MONGIOVI - M.Sc.  
Examinador



Prof. BERNARDO LULA JÚNIOR - M.Sc.  
Examinador

CAMPINA GRANDE - Pb

JUNHO/1985

## S U M A R I O

|          |   |    |
|----------|---|----|
| 1.       | INTRODUÇÃO                              | 1  |
| 2.       | UMA RÁPIDA VISÃO DA LINGUAGEM PROLOG    | 3  |
| 3.       | PREDICADOS E FUNÇÕES EMBUTIDAS          | 6  |
| 3.1.     | Introdução                              | 6  |
| 3.2.     | O Predicado Corte                       | 6  |
| 3.3.     | O Predicado Inpr e ImperFalha           | 7  |
| 3.4.     | Funções Embutidas                       | 8  |
| 4.       | CONCEITOS TEÓRICOS FUNDAMENTAIS         | 10 |
| 5.       | IDEIA INFORMAL DO INTERPRETADOR         | 11 |
| 6.       | IMPLEMENTAÇÃO                           | 19 |
| 6.1.     | Introdução                              | 19 |
| 6.2.     | Estrutura de Armazenamento de Cláusulas | 20 |
| 6.3.     | O Programa e sua Estruturação           | 24 |
| 6.4.     | A Resolução de Cláusulas Meta           | 26 |
| 6.4.1.   | Introdução                              | 26 |
| 6.4.2.   | O Processo Resolutivo                   | 28 |
| 6.4.2.1. | O módulo ResolveClausMeta               | 28 |
| 6.4.2.2. | O módulo AcheSMDeIrab                   | 30 |
| 6.4.2.3. | O módulo BuscInstancNoGpo               | 31 |
| 6.4.2.4. | O módulo AcheSMNaoInstanc               | 32 |
| 6.4.2.5. | O módulo Retroceda                      | 33 |
| 6.4.2.6. | O Módulo IenteClausDef                  | 34 |
| 6.4.2.7. | A criação de nós na Árvore de Prova     | 35 |
| 6.4.3.   | O Processo de Unificação e Instanciação | 36 |

7. CONCLUSÕES E FUTUROS TRABALHOS 43

8. REFERÊNCIAS BIBLIOGRÁFICAS 46

APÊNDICE I: SINTAXE DA GRAMÁTICA ADOPTADA EM BNF MODIFICADA

APÊNDICE II: FUNÇÕES USADAS NA MANIPULAÇÃO DE ARVPROVA

APÊNDICE III: PROGRAMA FONTE COMPLETO

APÊNDICE IV: PROCEDURE EXEC USADA NA ATIVAÇÃO DO INTERPRETADOR

APÊNDICE V: UTILIZAÇÃO DO INTERPRETADOR

APÊNDICE VI: ALGUMAS CONSIDERAÇÕES ACERCA DA EFICIÊNCIA

## RESUMO

Esta dissertação consiste no projeto e implementação de um interpretador PROLOG básico (isto é, sem uma ampla biblioteca de predicados e funções, e sem otimizações elaboradas, tais como aquela para recursão a direita). Seu objetivo é não apenas prover uma ferramenta para programação em lógica, como também servir como ponto de partida para futuras pesquisas na área de desenvolvimento de interpretadores PROLOG.

No projeto do interpretador utilizou-se a metodologia de Constantine (ver, por exemplo, Stevens - 1981) para obter-se um programa de fácil entendimento, manutenção e ampliação. Implementado no PASCALVS do IBM-4341, evitou-se utilizar as extensões da linguagem PASCAL disponíveis naquele compilador, favorecendo-se a portabilidade do interpretador. No processo resolutivo, seguindo-se van Emden (1981) e Ferguson (1981), usa-se o modelo de "árvore de prova com estruturas compartilhadas" como uma boa maneira de implementar a resolução LUSH.

## 1. INTRODUÇÃO

Tem se verificado atualmente que os maiores custos associados à área de processamento de dados prendem-se ao desenvolvimento e manutenção de software, e que os custos com hardware têm caído notavelmente. Em face disto, torna-se cada vez mais necessário se dispor de linguagens como PROLOG (PROgramming in LOGic), consideradas de altíssimo nível (very high level programming languages) e que tentam reduzir em muito o trabalho do programador.

A linguagem PROLOG foi implementada originalmente na Universidade de Marseille (Rousseal - 1972) como uma ferramenta prática para Programação em Lógica (Logic Programming) (Kowalsky - 1974). Desde então, outras implementações vêm surgindo, inclusive compiladas (Warren - 1977), corrotinadas (Clark et alii - 1982), concorrentes (Hogger - 1982), etc. A linguagem vem se popularizando em todo o mundo, e tudo parece indicar que a tendência é uma popularização cada vez maior, notadamente sabendo-se que já se anuncia o "Computador de Quinta Geração", em fase de desenvolvimento no Japão, tendo PROLOG como linguagem básica.

Existe, porém ainda muito a pesquisar em PROLOG. Até quanto às maneiras de implementar PROLOG, cada implementação é algo diferente da outra, como diz Mellish (1981):

"...no two Prolog systems are completely alike. This situation is unlikely to change very quickly, because new ideas and improvements for Prolog implementation are constantly being thought up."

No Brasil já várias universidades pesquisam a linguagem PROLOG. O interesse pela linguagem tem crescido enormemente nos últimos tempos, notadamente naqueles segmentos ligados à Inteligência Artificial e áreas afins.

Quando se trata de implementar PROLOG, a principal dificuldade é a pouca profundidade com a qual é tratado o assunto nas obras disponíveis. Em geral tais obras prendem-se quase que apenas em detalhar a linguagem, suas vantagens e aplicações.

No presente trabalho é dado ênfase à implementação, pois uma de suas principais metas é de servir de base para futuras pesquisas na área de desenvolvimento de interpretadores PROLOG. Este fato justifica ter-se despendido a maior parte do tempo na fase de projeto do interpretador, buscando torná-lo de fácil entendimento, manutenção e ampliação. Foi com este intuito que em maio de



1984, após mais de quatro meses de trabalho, decidiu-se abandonar quase que totalmente o trabalho realizado até ali e adotar a metodologia de Constantine.

Outra meta a que se propõe o presente trabalho é a de servir como ferramenta para Programação em Lógica. Foi esta meta que levou a uma nova mudança: O interpretador estava sendo implementado na linguagem C, no PDP-11/UNIX. No segundo semestre de 1984 passou a funcionar o IBM 4341 adquirido pela UFPb. Como grande parte das aplicações da linguagem PROLOG consome uma boa quantidade de memória, não disponíveis no PDP-11, decidiu-se, em novembro de 1984, abandonar a versão C, e passar a implementar em Pascal, no IBM 4341. Isto exigiu entre outras coisas desenvolver novos analisadores léxico e sintático, já que os anteriores estavam sendo desenvolvidos com o uso do LEX e do YACC disponíveis apenas no UNIX.

Devido ao fato de já existirem várias obras sobre programação PROLOG (vide, por exemplo Mellish - 1981), a linguagem será apresentada superficialmente. Assim, no capítulo 2 é dada uma rápida visão da linguagem, mostrando-se ali, através de um exemplo, a sintaxe adotada. E, no capítulo 3, são apresentados os predicados e funções embutidas.

No capítulo 4 são apresentados os conceitos teóricos fundamentais. No 5 é mostrado informalmente o funcionamento do interpretador, introduzindo-se o conceito de "Árvore de Prova com estruturas compartilhadas". No 6 apresenta-se a implementação onde buscou-se um nível de detalhamento e clareza tal, que permita a futuros pesquisadores modificar e ampliar o interpretador sem grandes dificuldades. Finalmente, no capítulo 7, são dados, como exemplos, alguns programas que serviram de teste para o interpretador.

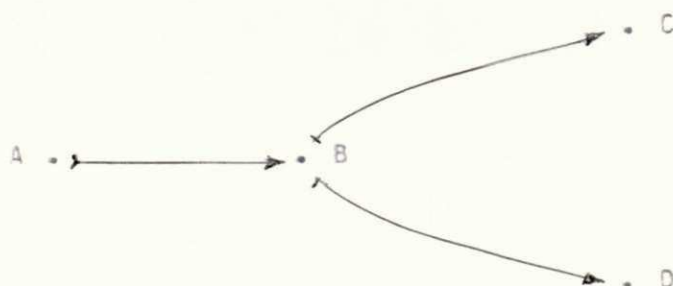
## 2. UMA RÁPIDA VISÃO DA LINGUAGEM PROLOG

Programar em PROLOG significa introduzir uma sequência de fatos, regras e perguntas na forma de cláusulas. Tome-se o problema de achar o caminho entre dois vértices de um grafo:

Serão consideradas como regras:

- a) Um caminho entre os vértices  $v_i$  e  $v_j$  de um grafo, será o Arco  $(v_i, v_j)$ , se este arco existir.
- b) Um caminho entre os vértices  $v_i$  e  $v_j$  de um grafo, será uma sequência de arcos, iniciada pelo Arco  $(v_i, v_k)$  e continuada pelo caminho  $(v_k, v_j)$  se existirem estes arco e caminho.

Será considerado, como exemplo, o grafo:



Passaremos agora ao programa PROLOG, onde a cada regra ou fato, corresponderá uma cláusula.

Uma cláusula, indica a existência de uma relação entre zero ou mais termos. Assim:

`ExisteArco(A,B).`

indica que entre "A" e "B" a relação "ExisteArco" é verdadeira. A relação dá-se o nome de predicado, e aos termos entre parênteses, de argumentos.

O nome de um predicado é um conjunto de caracteres iniciado por letra maiúscula, ou um conjunto de caracteres qualquer entre apóstrofes, ou ainda um símbolo especial (ver

apêndice I). Um argumento pode ser uma variável, uma função ou uma constante (isto é, um número inteiro, um número real, ou um string. Ver argumento tipo string no item 3.3).

Uma variável é um conjunto de caracteres iniciado por letra minúscula ou "underscore". Uma função, por sua vez é um termo sintaticamente semelhante a um predicado, isto é, constituído pelo nome da função, com as mesmas características sintáticas que um predicado, seguido por zero ou mais argumentos entre parênteses e separados por vírgulas.

Na cláusula acima, "A" e "B" são funções de zero argumentos.

As cláusulas:

```
ExisteArco (A, B).  
ExisteArco (B, C).  
ExisteArco (B, D).
```

representam os fatos que descrevem o grafo dado.

Notemos que toda cláusula termina com um ponto (seguido por espaço branco, ou nova linha).

As regras podem ser representadas pelas cláusulas:

```
Caminho (vi, vj, Arco(vi, vj)) <- ExisteArco (vi, vj).  
Caminho (vi, vj, Seq (Arco (vi, vk), camRest))  
  <- ExisteArco (vi, vk) & Caminho (vk, vj, camRest).
```

onde o símbolo "<-" (ler "SE") indica que o predicado à esquerda deste símbolo será verdade se a conjunção de todos os predicados que se encontram à direita deste símbolo, separadas pelo símbolo "&" (ler "E"), for verdade.

O predicado situado à esquerda do símbolo "<-" é denominado "cabeça da cláusula", enquanto que a conjunção de predicados que ficam à direita deste símbolo é chamada de "corpo da cláusula". Cada predicado que constitui o corpo da cláusula é dito ser uma "subneta da cláusula".

Devemos notar que cláusulas tais como aquelas com as quais representamos os fatos de nosso problema não têm

corpo, ou seja, são compostas apenas pelas suas cabeças. É ainda, que vi, vj, vk e camRest são variáveis, pois iniciam por letra minúscula.

O escopo de uma variável está limitado à cláusula onde a variável aparece. Assim, por exemplo, a variável vi aparece nas duas cláusulas com as quais representamos as regras de nosso problema, porém o vi de uma cláusula nada tem a ver com o vi da outra cláusula.

Todas as cláusulas mostradas até agora são "cláusulas definidas". Cláusulas deste tipo ao serem reconhecidas pelo interpretador PROLOG são armazenadas na estrutura de dados que forma o programa PROLOG propriamente dito. Falta-nos agora formular perguntas, tais como:

"Existe um caminho entre os vértices (A) e (D) do grafo dado? Qual"?

Esta pergunta poderá ser formulada através da cláusula:

? Caminho (A, D, caminhoProcurado).

que é denominada de "cláusula meta".

Uma cláusula meta é uma cláusula que não tem cabeça, ou seja é constituída apenas pelo corpo. Ao ser reconhecida, o interpretador ativa o resolutor de cláusulas metas, que, fazendo uso da estrutura de dados na qual estão todas as cláusulas definidas reconhecidas até o momento, busca uma solução através de uma resolução LUSH (ver capítulo 4).

### 3. PREDICADOS E FUNÇÕES EMBUTIDAS

#### 3.1. Introdução

Predicados e funções embutidas são fornecidas para que se consiga obter certos resultados que seriam difíceis ou até mesmo impossíveis de serem obtidos com cláusulas e funções definidas pelo usuário. Na versão atual, por se tratar de um interpretador básico, foram colocados apenas aqueles considerados indispensáveis. Assim, os predicados embutidos resumiram-se ao predicado corte (!) (indispensável, entre outras coisas, para definição do "Nao") e dos predicados "Imor" e "ImprFalha", de fundamental importância, já que nenhum resultado será retornado para o usuário a não ser através destes dois predicados.

No que se refere às funções embutidas, foram implementadas apenas as funções aritméticas de soma (+), subtração (-), multiplicação (\*), divisão inteira (:), divisão real (/), resto da divisão (Mod), a função sinal (Sinal), e a função cálculo (?). Esta última servindo para ativar as demais. Se qualquer das funções acima não figurar como argumento de uma função cálculo, será tratada como uma função definida pelo usuário, portanto não calculada.

#### 3.2. O Predicado Corte (!)

O predicado corte é usado como uma submeta de uma cláusula que será verdade na primeira tentativa. Porém se ocorrer um retrocesso para esta submeta ela falhará e provocará a falha imediata da cláusula e da submeta que foi instanciada como esta cláusula, mesmo que existam outras cláusulas capazes de instanciar esta submeta.

Um dos principais usos do corte é na definição do predicado "Nao", através das cláusulas:

Nao(x) ← x & ! & Falha.  
Nao(x).

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
58.100 - Campina Grande - Paraíba

Onde "Falha" é uma submeta que não deve ser definida como cláusula para que falhe sempre.

Deve-se notar que, se ao ser tentada a primeira cláusula, a submeta "x" falhar, a submeta "!" não terá sido tentada. Portanto, no retrocesso, será tentada a segunda cláusula, que será verdade de imediato. Se, ao contrário, x for verdade, corte será verdade, porém como a próxima submeta falha incondicionalmente o retrocesso para "!" provocará a falha imediata de "Nao(x)".

### 3.3. Os predicados Impr e ImprFalha

O predicado "Impr" é usado como uma submeta que escreve o valor de seus argumentos e é verdade na primeira tentativa, porém falha e nada escreve no retrocesso. Enquanto que o predicado "ImprFalha" é verdade na primeira tentativa, mas nada escreve. Porém, no retrocesso, escreve o valor de seus argumentos e falha. Estes predicados aceitam qualquer número de argumentos. Tais argumentos podem ser de qualquer tipo, incluindo o tipo string, só aceito por estes dois predicados. Um argumento tipo string é um conjunto de caracteres quaisquer, delimitado por aspas. Quando algum destes dois predicados encontram um contra-barras em um string, passa a escrever os caracteres seguintes na próxima linha.

O programa do caminho entre dois vértices de um grafo, apresentado no capítulo anterior, embora correto, está incompleto. Da forma como está escrito, nenhum resultado será retornado para o usuário. Um programa completo para aquele problema poderia ser escrito como:

```
ExisteArco(A, B).
ExisteArco(B, C).
ExisteArco(C, D).
Caminho(vi, vj, Arco(vi, vj)) <- ExisteArco(vi, vj).
Caminho(vi, vj, Seq(Arco(vi, vk), camRest))
    <- ExisteArco(vi, vk)
        & Caminho(vk, vj, camRest).
AchaCaminho(vi, vj) <- ImprFalha (
    "\Nao encontrado caminho ", vi, vj)
    & Caminho(vi, vj, camProcur)
    & Impr("\Caminho encontrado = ",
        camProcur).
?AcheCaminho(A, D).
```

?AcheCaminho(C, D).

A resposta produzida por este programa será:

Caminho encontrado = Seq(Arco(A, B), Arco(B, D))  
Nao encontrado caminho CD.

### 3.4. FUNÇÕES EMBUIDAS

A tabela abaixo descreve as funções embutidas disponíveis:

| FUNÇÃO | TIPOS                      | ARGS                       | TIPO DA FUNÇÃO               | VALOR DA FUNÇÃO            |
|--------|----------------------------|----------------------------|------------------------------|----------------------------|
| +(x,y) | int<br>int<br>real<br>real | int<br>real<br>int<br>real | int<br>real<br>real<br>real  | Soma de x com y            |
| -(x,y) | int<br>int<br>real<br>real | int<br>real<br>int<br>real | int<br>real<br>real<br>real  | Diferença entre x e y      |
| -(x)   | int<br>real                | -<br>-                     | int<br>real                  | Complemento de 10 de x     |
| *(x,y) | int<br>int<br>real<br>real | int<br>real<br>int<br>real | int<br>real<br>real<br>real  | Produto de x com y         |
| :(x,y) | int<br>int                 | int                        | int                          | Divisão inteira de x por y |
| /(x,y) | int<br>int<br>real<br>real | int<br>real<br>int<br>real | real<br>real<br>real<br>real | Divisão real de x por y    |

```
.....  
Mod . int . int . int . Resto da divisão de x por y  
.....  
Sinal . int . - . int . -1, 0 ou 1 para x negativo,  
(x) . real . - . real . zero ou positivo, respect.  
.....  
.....
```

Para que qualquer das funções acima assuma o valor especificado na tabela acima, é necessário que seja o, ou faça parte do, argumento de uma função cálculo (?). Assim, por exemplo, se as variáveis x, y, z assumirem os valores de -2, 3 e 8 respectivamente, então o valor de ?(\*x,+(y,z)) será -22.

Com a ajuda destas funções pode-se definir predicados tais como os mostrados abaixo:

```
Igual(x,x).  
Menor(x,y) <- Igual(?Sinal(-(x,y))),-1).  
Maior(x,y) <- Igual(?Sinal(-(x,y))),1).  
Diferente(x,y) <- Nao(Igual(x,y)).  
MenorIgual(x,y) <- Diferente(?Sinal(-(x,y))),1).  
MaiorIgual(x,y) <- Diferente(?Sinal(-(x,y))),-1).  
Abs(x,?( -(x))) <- Diferente(?Sinal(x)),-1).  
Abs(x,y).
```

As cláusulas que definem os predicados "Nao", "Menor", "Maior", "MaiorIgual", "Diferente", "MenorIgual", "Igual" e "Abs", apresentadas neste capítulo, podem ser acrescentadas ao início de cada programa como um dos arquivos a serem analisados (vide apêndice V).

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
58.100 - Campina Grande - Paraíba



#### 4. CONCEITOS TEÓRICOS FUNDAMENTAIS

Um programa PROLOG é um conjunto de cláusulas definidas. Para um programa P e uma meta M, uma derivação LUSH é uma sequência  $M(0), M(1), \dots$  de metas, tais que,  $M(0) = M$  e  $M(i+1)$  é obtida de  $M(i)$  através de um processo de substituição e unificação. Dependendo das cláusulas definidas em P, é possível obter zero ou mais derivações  $M(i+1)$  a partir de  $M(i)$ . Assim, se considerarmos todas as derivações possíveis de cada meta  $M(i)$ , formaremos o que chamamos de "árvore de pesquisa".

Encontrar uma solução para a meta M, significa encontrar um ramo desta "árvore" em que a meta  $M(n)$  seja vazia. Por outro lado, se, percorrida toda árvore de pesquisa, não for encontrada uma meta vazia, diz-se que M não tem solução, ou seja, a meta falhou.

Uma substituição é um conjunto :

$$s = \{x_1/t_1, \dots, x_n/t_n\}$$

de pares "variável/termo", onde as variáveis  $x_1, \dots, x_n$  são todas distintas, e " $t_i$ " é o "termo associado" à variável " $x_i$ ".

Uma "instância" de uma expressão E é qualquer expressão, designada por  $[E]_s$  ou  $E_s$ , que pode ser obtida de E, pela substituição simultânea de cada ocorrência de cada variável em E, pelo respectivo termo associado de uma substituição "s". Se nenhuma variável ocorrer em  $E_s$ , então  $E_s$  é chamada "instância aterrada" de E.

Uma "variante" de uma expressão E, é uma instância  $E_s$  de E, onde:

$$s = \{x_1/y_1, \dots, x_n/y_n\}$$

onde  $x_1, \dots, x_n$  são todas as variáveis de E, e  $y_1, \dots, y_n$  são quaisquer variáveis distintas uma das outras e de  $x_1, \dots, x_n$ .

Uma substituição  $u$  unifica duas expressões  $E_1$  e  $E_2$ , se, e somente se,  $[E_1]_u = [E_2]_u$  (ou  $[E_2]_u$ ) é a instância comum de  $E_1$  e  $E_2$  determinada por  $u$ .

Se  $E_1$  e  $E_2$  podem ser unificadas, então há um "unificador mais geral" (umg) de  $E_1$  e  $E_2$  se, e somente se, todos os outros unificadores  $u$  de  $E_1$  e  $E_2$  são tais que  $[E_1]_u = [[E_2]_{umg}]_s$  para alguma substituição s.

## 5. IDÉIA INFORMAL DO INTERPRETADOR

O interpretador funciona de modo que, a cada cláusula reconhecida, se ela for uma cláusula definida, armazena-a em uma estrutura de dados adequada de forma a permitir facilmente o posterior acesso à mesma, como um todo, ou a qualquer dos elementos que a constituem; ou, se for uma cláusula meta, busca uma solução construindo uma árvore de prova com estruturas compartilhadas.

Uma "árvore de prova" é uma estrutura de dados que armazena, de uma maneira não redundante, o caminho, em uma árvore de pesquisa, entre a raiz e o nó atual.

O compartilhamento de estruturas baseia-se no fato de que as variáveis são as únicas partes de uma cláusula que mudam nas diferentes instâncias da mesma, o que torna possível armazenar a parte não variável da cláusula uma única vez. Desta forma, cada instância consistirá de um vetor, representando as variáveis, denominado de contexto, e um apontador para o código da cláusula.

Chama-se de "código da cláusula" a estrutura de dados que armazena uma cláusula, onde as variáveis são substituídas por índices que identificarão sua posição no contexto de cada instância.

O contexto é, por sua vez, também formado por apontadores, cada um deles apontando para o termo associado à variável correspondente, ou para uma sequência de apontadores para aquele termo.

Esta idéia será melhor esclarecida a seguir, quando utilizaremos os diagramas de Ferguson (1981) para ilustrar as várias fases por que passa a árvore de prova na resolução do programa-exemplo que encontra, se existir, um caminho entre dois vértices de um grafo. O código das cláusulas definidas pode ser escrito como:

- (1) ExisteArco (A, B).
- (2) ExisteArco (B, C).
- (3) ExisteArco (B, D).
- (4) Caminho (\_1, \_2, Arco (\_1, \_2)) <- ExisteArco (\_1, \_2).
- (5) Caminho (\_1, \_2, Seq (Arco (\_1, \_3), \_4))  
<- ExisteArco (\_1, \_3) & Caminho (\_3, \_2, \_4).

e o código da cláusula-meta pode-se escrever como:

? Caminho (A, D, \_1).

onde \_1, \_2, ... indicam os índices das variáveis no contexto de cada instância, não importando os nomes com os quais o usuário introduziu tais variáveis.

No diagrama de Ferguson, semi-círculos superiores representam as submetas; semi-círculos inferiores, as cabeças das cláusulas; e, cada conjunto de um semi-círculo inferior ligado a zero ou mais semi-círculos superiores, uma cláusula. Uma unificação é representada pela união de um semi-círculo superior com um semi-círculo inferior, formando um círculo completo. Este círculo completo é um nó da árvore de prova. Nos semi-círculos inferiores representamos também, quando existe, cada variável do contexto por um par de colchetes, do qual parte um arco (em linha tracejada), representando o apontador para o termo associado àquela variável. Um par de colchetes sem este arco, indica que a variável ainda não foi instanciada.

A construção do diagrama é iniciada pela criação do nó raiz (círculo completo), contendo o contexto da cláusula-meta, e ao qual estarão ligadas as submetas (semi-círculos superiores) da cláusula-meta. Esta fase do diagrama, para o exemplo considerado, é mostrado na figura 1, onde podemos notar que, como a cláusula-meta só contém uma variável, apenas um par de colchetes aparece no nó raiz.

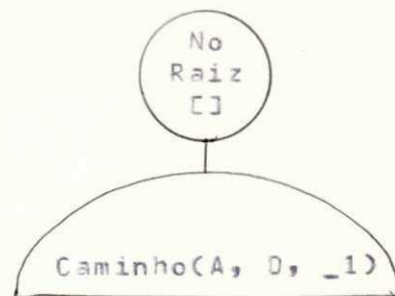


Figura 1: Fase inicial da árvore de prova:

A submeta no semi-círculo superior pode ser instanciada com a cláusula (4), obtendo-se a árvore da figura 2.

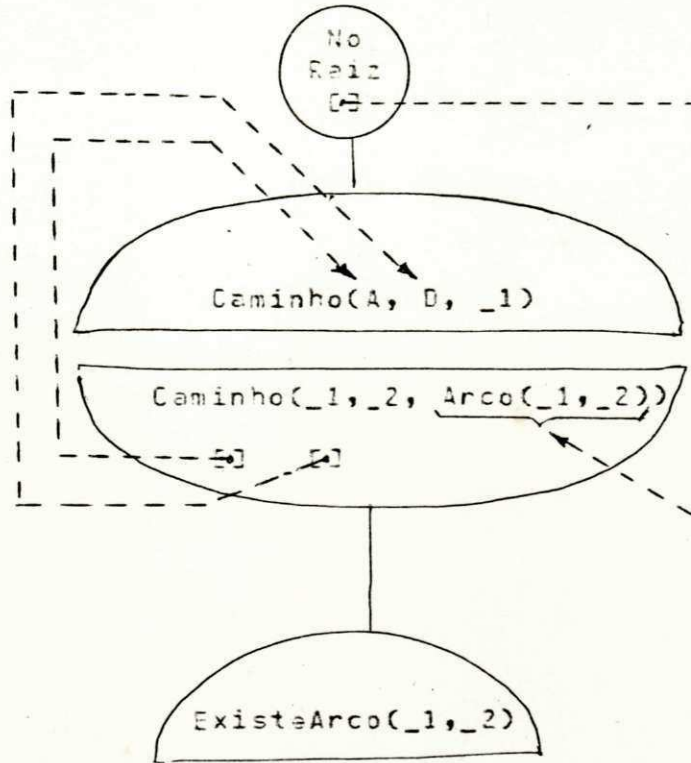


Figura 2: Árvore de prova após instanciação com a cláusula (4).

Tenta-se agora instanciar a submeta não instanciada com as cláusulas do programa. Falha-se, e retrocede-se para o estado mostrado na figura 1. Então, instancia-se a submeta com a cláusula (5), obtendo-se a árvore da figura (3).

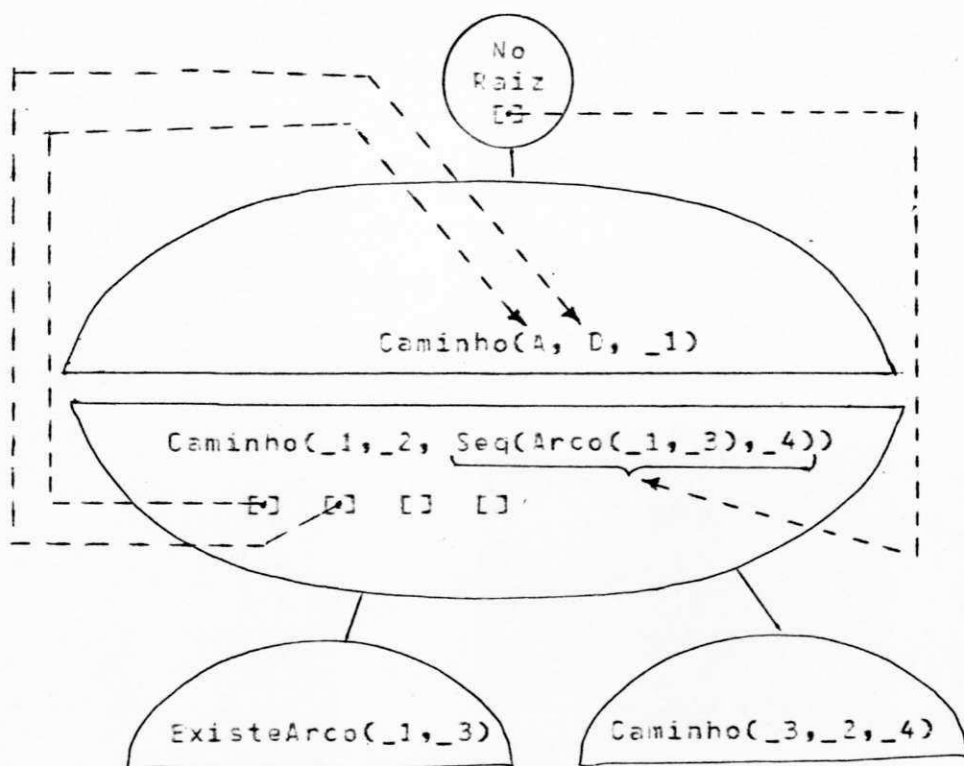


Figura 3: Árvore de prova após retrocesso para o estado da figura 1 e instanciação com a cláusula (5).

Das duas submetas não instanciadas toma-se a mais à esquerda e instancia-se com a cláusula (1), resultando na árvore de prova ilustrada na figura 4. Como a cláusula (1) não tem corpo, diz-se que a submeta foi resolvida.

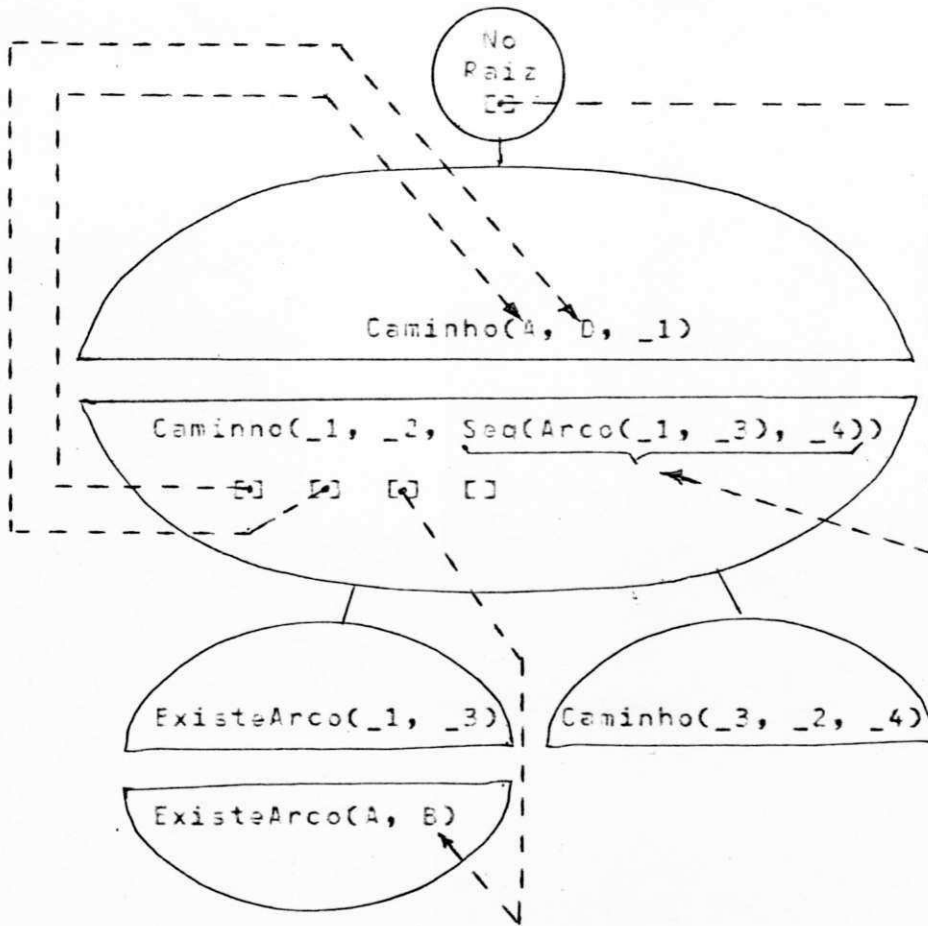


Figura 4: Árvore de prova após instanciação com a cláusula (1).

Retorna-se ao nó pai e encontra-se uma submeta não resolvida. Esta submeta é instanciada com a cláusula (4), como mostrado na figura 5.

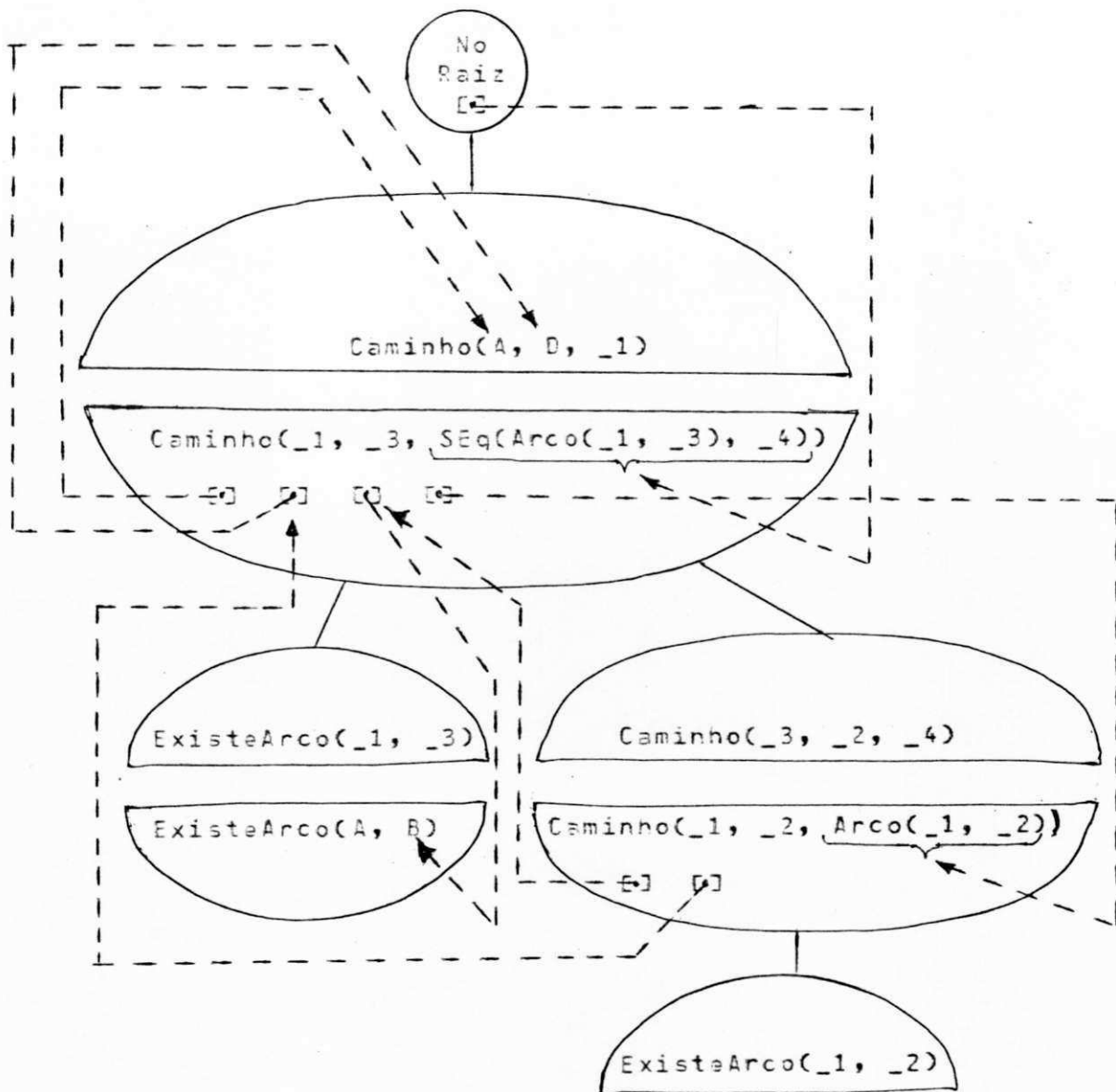


Figura 5: Árvore de prova após instanciação com a cláusula (4).

A nova submeta a ser instanciada não o pode ser com as cláusulas (1) e (2), mas o pode com a (3), como é visto na figura 6.

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-N 355  
58.100 - Campina Grande - Paraíba

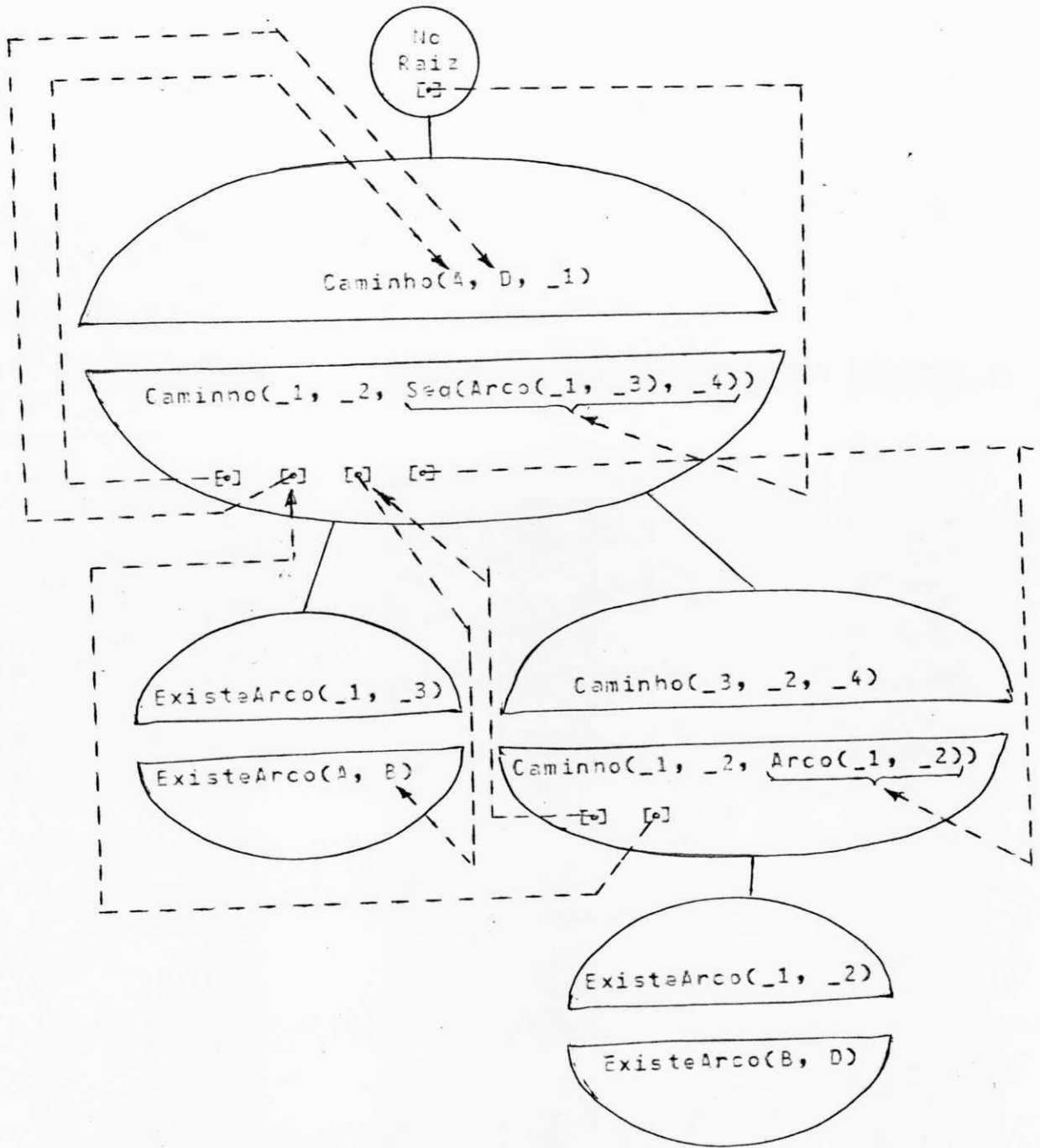


Figura 5: Árvore de prova completa, com todas as subnets resolvidas.



Retornando-se ao nó pai, não se encontram submetas a instanciar. Diz-se então que também esta submeta foi resolvida. Vai-se subindo na árvore de prova em busca de uma submeta não resolvida até chegar ao nó raiz. Chegando-se ao nó raiz e não existindo nenhuma submeta a resolver, como é o caso, diz-se que a meta foi resolvida.

## 6. IMPLEMENTAÇÃO

### 6.1. INTRODUÇÃO

O Interpretador foi implementado em PASCAL, no IBM 4341, funcionando sob o sistema operacional VM/CMS. Embora compilado pelo PASCAL/VS, não foram utilizadas as extensões disponíveis naquele compilador, favorecendo-se assim a portabilidade do interpretador.

Os mecanismos descritos informalmente no capítulo 5, passam, a partir de agora, a ser descritos detalhadamente.

A estrutura de dados que permite acessar facilmente o código das cláusulas como um todo ou a qualquer das partes que a constituem, como citado no capítulo 5, será detalhada em 6.2.

Um "gráfico estruturado", constituído segundo a metodologia de Constantine (ver, por exemplo, Stevens - 1981) contendo os principais módulos do interpretador, assim como o código, em Pascal, de seu programa principal, são dados em 6.3.

Finalmente, em 6.4, é mostrado como se processa a resolução de uma cláusula meta. Ali foi usada, seguindo Bruynooghe(1980) e Ferguson(1981) a técnica de se distinguir nós determinísticos de não determinísticos. Diz-se que um nó é não determinístico quando existem cláusulas não tentadas, com mesmo nome no predicado da cabeça que a submeta instanciada no nó. Desta forma em cada retrocesso busca-se logo o nó não determinístico mais recentemente instanciado, eliminando-se de imediato, todos os nós determinísticos instanciados após o mesmo. Decorre daí não apenas uma maior eficiência, como também uma redução na área de memória utilizada pela árvore de prova, já que nos nós determinísticos não são armazenadas as informações necessárias ao retrocesso.

## 6.2. ESTRUTURAS DE ARMAZENAMENTO DE CLAUSULAS

As informações referentes a cada símbolo (isto é, nome de predicado ou função) do programa são armazenados em uma tabela de símbolos (TabSimb). Os elementos dessa tabela podem ser acessados através de apontadores contidos em uma tabela Hash (TabHash). Cada elemento da tabela de símbolos contém informações referentes a um nome de predicado ou função em estruturas:

```
;type TElemTabSimb = record ComprNome : TComprNome
                        ;Nome : TSimbolo
                        ;GpoCls : TApGpoCls
                        ;ApNomeColisor : TApElemTabSimb
                    ;end
```

onde ApNomeColisor é um apontador para uma estrutura TElemTabSimb de um símbolo que tem o mesmo índice Hash e GpoCls é um apontador para o grupo de cláusulas (estrutura TGpoCls mostrada a seguir).

Cláusulas que têm mesmo nome como predicado das cabeças são agrupadas em estruturas definidas em Pascal como:

```
;type TGpoCls = record Tipo : (Definida, Embutida)
                    ;NArgsCabec : TNArgsCabec
                    ;PrimClaus : TApClaus
                ;end
```

onde o segundo e terceiro campos referenciam o número de argumentos da cabeça e um apontador para a primeira cláusula do grupo, respectivamente.

Cada cláusula é representada numa estrutura:

```
;type TClaus = record NVars : TIndVar
                    ;Cabeca : TApPredOuFunc
                    ;PrimSMeta : TApSMOuArg
                    ;ProxClaus : TApClaus
                ;end
```

sendo "NVars" o número de variáveis da cláusula e "Cabeça", "PrimSMeta", "ProxClaus" apontadores para a cabeça, primeira submeta da cláusula e próxima cláusula do grupo, respectivamente.

Submeta ou Argumento são representados por estruturas:

```
;type TSMOuArg = record ProxMOuArg : TApSMOuArg
;case Tipo:TTipoSMOuArg
of NInt:(ValorInteiro:
integer)
;NReal:(ValorReal:
real)
;Variavel:(IndDaVariavel:
TIndVar)
;PredOuFunc:(ApPredOuFunc:
TApPredOuFunc)
;CaracStr:(ValorCarac:
char)
;end
```

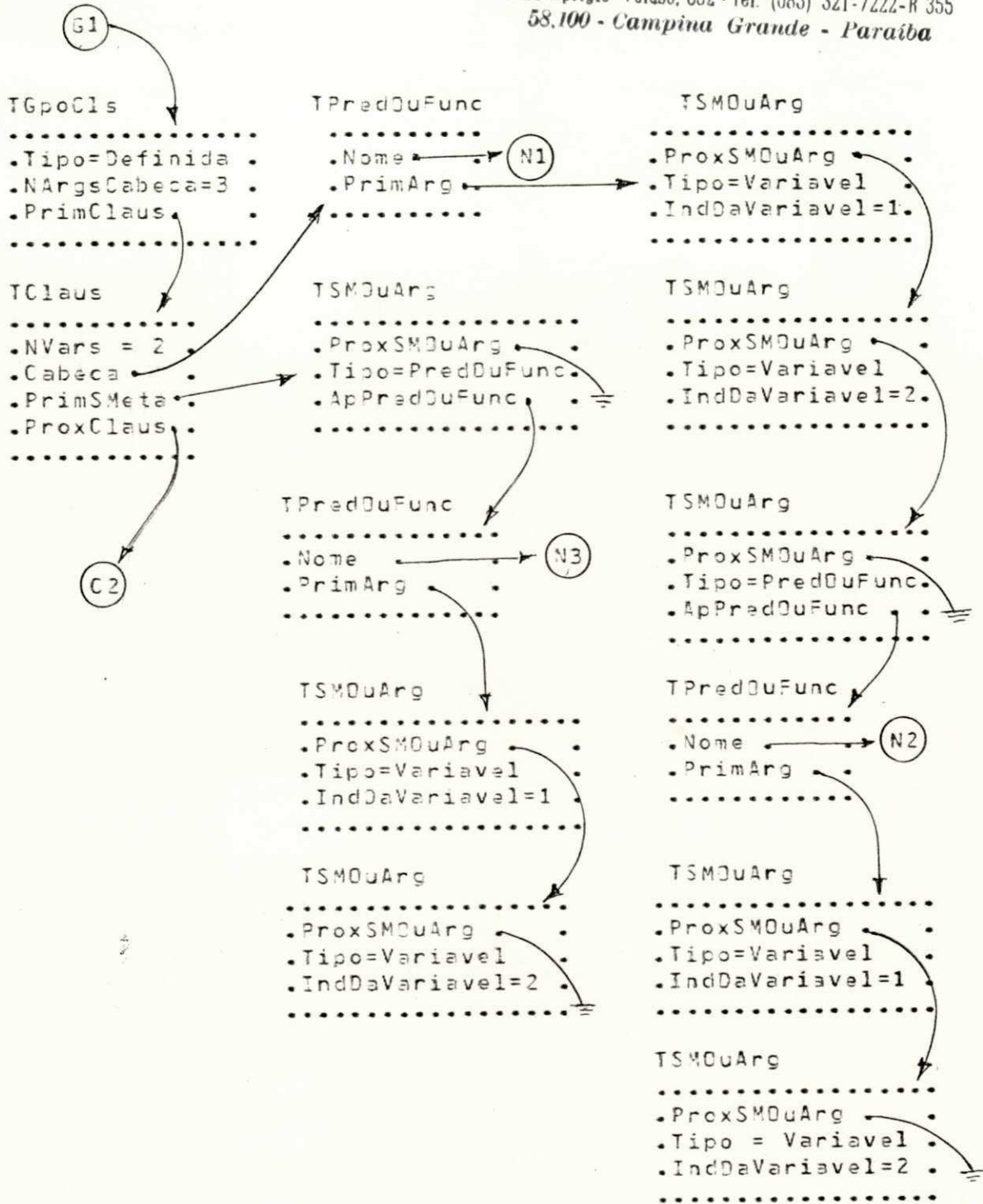
onde "IndDaVariavel" é o índice da variável do contexto e ApPredOuFunc um apontador para uma estrutura TPredOuFunc descrita a seguir.

Finalmente estruturas:

```
; type TPredOuFunc = record Nome : TApElemTabSimb
;PrimArg : TApSMOuArg
;end
```

representam cada predicado ou função. Nome e PrimArg são, respectivamente apontadores para um elemento da tabela de símbolos e para o primeiro argumento do predicado ou função.

As estruturas descritas serão ilustradas utilizando o programa do capítulo 5. As cláusulas (1) e (2) constituirão o grupo G1 ilustrado na figura 7. As cláusulas (3), (4) e (5) um outro grupo G2, não mostrado. A estrutura da cláusula (6), por se tratar de cláusula meta, não constituirá um grupo, sendo eliminada após o processo resolutivo. Por fim, na figura 8 é ilustrada a tabela TabHash e as estruturas TElemTabSimb contendo os nomes de todos os predicados e funções do citado programa.



onde C2 aponta para a estrutura TClaus da cláusula 2 (não ilustrada) e N1, N2 e N3 para estruturas TElemTabSymb ilustrada na fig. 8.

Figura 7: Estruturas de um grupo de cláusulas (grupo G1 do programa-exemplo).

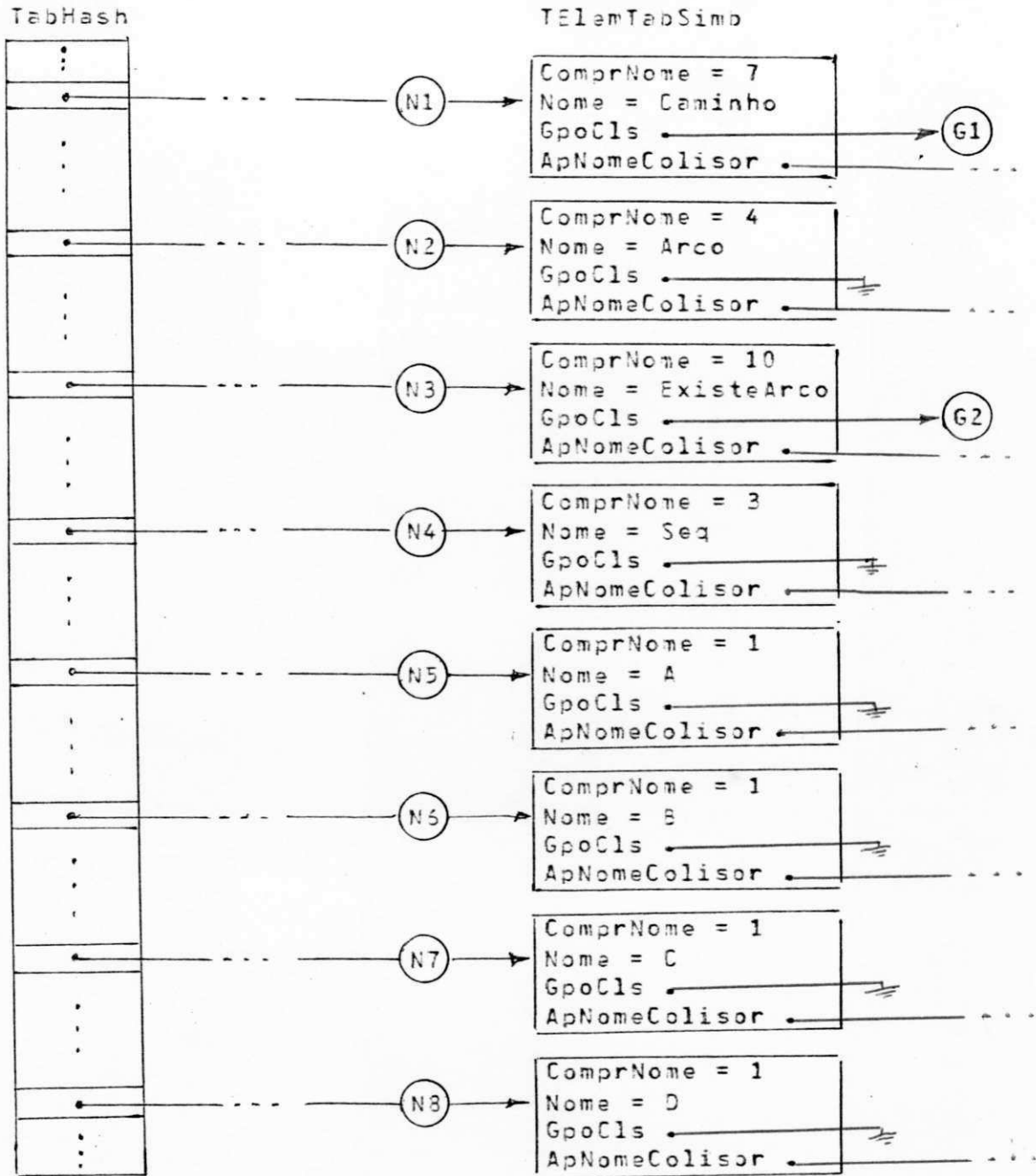


Figura 8: Tabela hash e estruturas TElemTabSimp do programa-exemplo.

### 6.3. O PROGRAMA E SUA ESTRUTURA

O programa foi desenvolvido seguindo, embora de um maneira não rigorosa, a metodologia de Constantine. Foram admitidos, por exemplo, o uso de algumas variáveis globais, devido a características próprias da natureza do programa, onde tais variáveis são utilizadas em quase todos os módulos. Os principais módulos do gráfico estruturado resultante é dado na figura 9.

Segue-se o código do programa principal, em Pascal:

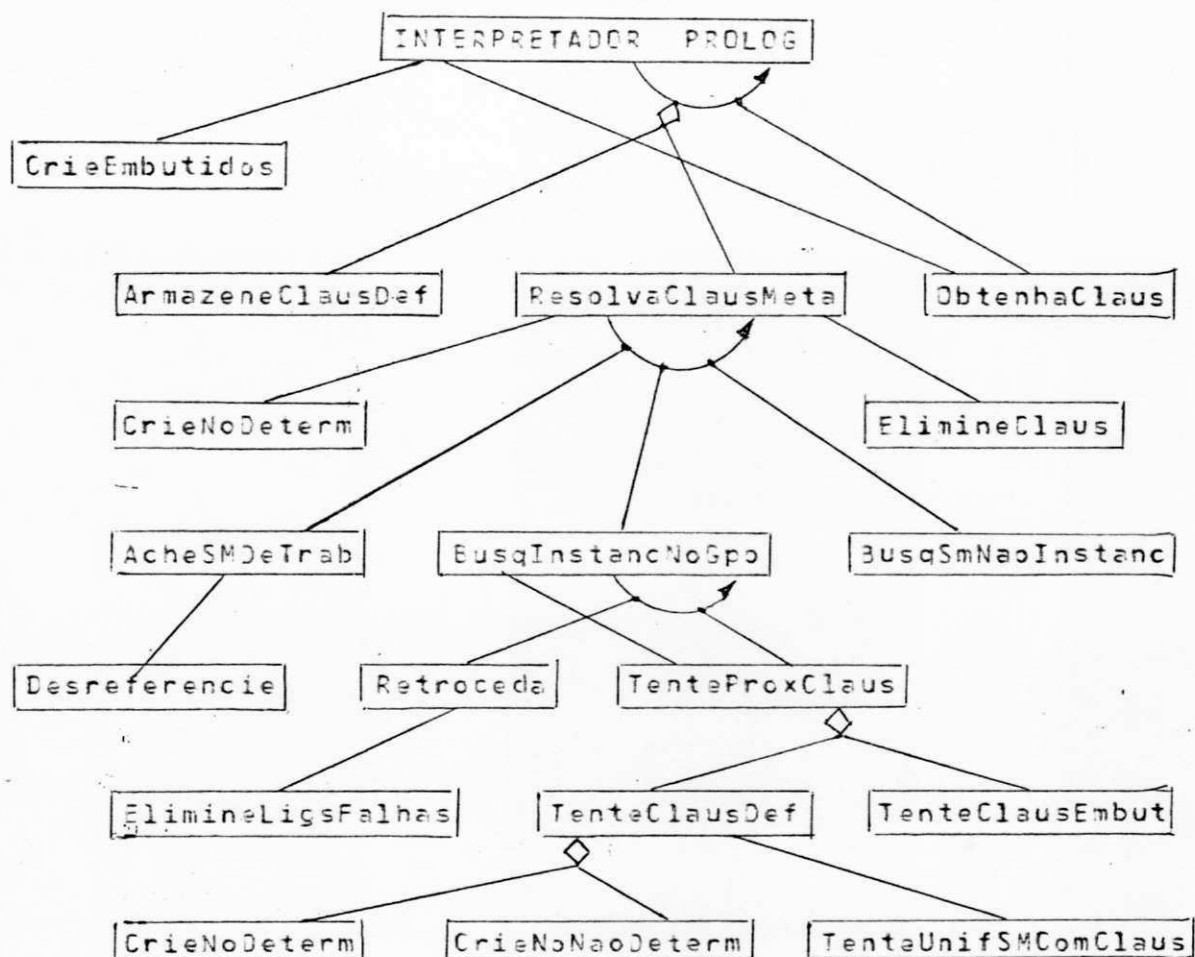
```
;begin for IndTabHash := 0 to IndMaxTabHash
do TabHash [IndTabHash] := nil
;CrieEmbutidos
;ObtenhaClaus (Claus)
;while Claus <> nil
do begin if Claus -> .Cabeca <> nil
then ArmazeneClausDef (Claus)
else ResolvaClausMeta (Claus)
;ObtenhaClaus (Claus)
;end
;end
```

O módulo "CrieEmbutidos" cria na tabela de símbolos as estruturas contendo os nomes dos predicados e funções embutidas.

"ObtenhaClaus" analisa sintaticamente o arquivo fonte formando a estrutura da cláusula reconhecida já na memória do computador. Por facilidade, a análise utiliza a técnica "descendente recursiva" (Ver, por exemplo, GRIES - 1971). Por se tratar de uma técnica amplamente conhecida, não serão detalhados estes módulos. Porém poderão ser vistos na listagem do programa fonte, dada no apêndice III. No apêndice I é dada, em BNF modificada, a gramática utilizada.

"ArmazeneClausDef" toma a estrutura de uma cláusula definida, obtida por "ObtenhaClaus", e a armazena numa estrutura "TGpoCls".

Finalmente, "ResolvaClausMeta" toma a estrutura de uma cláusula meta obtida por "ObtenhaClaus" e executa o processo resolutivo. Ao final deste processo, elimina essa estrutura.



CONVENÇÕES

|  |  |
|--|--|
|  | <p>Ativação dos módulos M1, M2, ..., Mn, mesma ordem, pelo módulo M.</p> |
|  | <p>Ativação de módulos em loop.</p>                                      |
|  | <p>Ativação de módulos condicionalmente.</p>                             |

FIGURA 9. Gráfico Estruturado com os principais módulos do programa.



## 6.4. A RESOLUÇÃO DE CLAUSULAS METAS

### 6.4.1. INTRODUÇÃO

O processo de resolução de Cláusula Meta, como foi dito, utiliza o conceito de árvore de prova com estruturas compartilhadas. Por questão de eficiência e facilidade de implementação, todos os elementos constituintes da árvore de prova são armazenados no array "ArvProva" definido como:

```
;var ArvProva: array [0..ComprArvProva] of TElemArv
```

onde TElemArv poderá ser um inteiro representativo de uma posição de ArvProva, um apontador para uma submeta ou argumento, ou um apontador para uma cláusula, conforme definido abaixo:

```
;type TElemArv = record case TTipoElemArv
    of TipoPosicaoArv:(PosicaoArv:
                        TPosicaoArv)
    ;TipoApSMOuArg:(ApSMOuArg:
                    TApSMOuArg)
    ;TipoApClaus:(ApClaus:
                  TApClaus)
    ;end
```

Fisicamente um nó da árvore de prova é uma posição de ArvProva a partir da qual, através de funções (vide "Funções de ArvProva" no Apêndice II) que são usadas como índices do array, são calculadas posições de elementos que contêm informações referentes ao nó. Na figura 10 são mostradas como e quais são estas informações referentes a um nó determinístico e não determinístico.

NÓ DETERMINÍSTICO

|           |              |            |
|-----------|--------------|------------|
| PaiDoNo   |              |            |
| SMetaDoNo |              |            |
| C         | InstDoContex | CodInst    |
| D         | (Var 1)      | ContexInst |
| N         | InstDoContex | CodInst    |
| T         | (Var 2)      | ContexInst |
| E         | .            |            |
| X         | .            |            |
| D         | .            |            |
| D         | .            |            |
| N         | InstDoContex | CodInst    |
| D         | (Var n)      | ContexInst |

NÓ NÃO DETERMINÍSTICO

|              |              |            |
|--------------|--------------|------------|
| PtoRetornoNo |              |            |
| ProxClausNo  |              |            |
| BaseLgElinNo |              |            |
| PaiDoNo      |              |            |
| SMetaDoNo    |              |            |
| C            | InstDoContex | CodInst    |
| D            | (Var 1)      | ContexInst |
| N            | InstDoContex | CodInst    |
| T            | (Var 2)      | ContexInst |
| E            | .            |            |
| X            | .            |            |
| D            | .            |            |
| D            | .            |            |
| N            | InstDoContex | CodInst    |
| D            | (Var n)      | ContexInst |

FIGURA 10 : Estruturas dos nós determinísticos e não determinísticos.

Cada nó da árvore de prova corresponde a uma instanciãção de uma submeta com uma cláusula. Esta instanciãção será falha (e, consequentemente, o nó) se não for possível unificar cada argumento da submeta com o correspondente da cabeça da cláusula, ou quando alguma submeta da cláusula falhar.

Uma submeta falharã se não houver um grupo de cláusulas com o qual se possa instanciar a submeta (o campo "GpoCls" da estrutura "TElemTabSimb" apontada por "Nome" da estrutura de predicado da submeta for nulo) ou se a instanciãção falhar e o nó for "determinístico".

Os nós são armazenados em ArvProva sequencialmente, em ordem de criação, a partir da posição de menor índice do array. Isto facilita a eliminação de nós no retrocesso, já que todos os nós a serem eliminados estarão em posições posteriores ao nó de retrocesso. Assim, para eliminar estes nós, basta atribuir à variável "PosicaoLivre" (que armazena a próxima posição livre para armazenamento de nós) o índice da posição ocupada pelo nó de retrocesso, tendo dele sido extraídas as informações úteis.

Retroceder, porém não significa apenas eliminar nós a partir do nó retrocesso. É necessário também eliminar as instâncias resultantes da criação destes nós mesmo que estas instâncias tenham sido sobre variáveis em contexto de outros nós.

As posições das instâncias passíveis de serem eliminadas, sem que o nó aonde estão o sejam, estão registradas numa pilha (pilha de ligações elimináveis) armazenada em ArvProva, com início na posição mais elevada do array.

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA

Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior

Coordenação Setorial de Pós-Graduação

Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel. (083) 321-7222 - R 355

58.100 - Campina Grande - Paraíba

#### 6.4.2. O PROCESSO RESOLUTIVO

O processo resolutivo tem início quando o programa principal ativa o módulo "ResolvaClausMeta", passando como parâmetro "ClausMeta".

"ClausMeta" é um apontador para a estrutura "TClaus" da cláusula Meta. Todas as outras estruturas necessárias ao processo resolutivo são acessadas seguindo-se apontadores a partir desta estrutura.

##### 6.4.2.1. O Módulo ResolvaClausMeta

O módulo "ResolvaClausMeta" inicia pela criação do Nó Raiz. Este é um nó determinístico com os campos "PaiDoNo" e "SubmetaDoNo" nulos. Contém porém o contexto das variáveis que constituem a cláusula meta. A primeira submeta (a mais à esquerda) da cláusula meta é tomada como submeta atual.

A submeta atual, apesar de ser sempre a submeta que se armazena em "ArvProva" como "SubmetaDoNo", nem sempre é a submeta de trabalho (submeta sobre a qual se passará a trabalhar para encontrar uma instância). Se a submeta atual for uma "meta-variável, a submeta de trabalho será a submeta resultante da desreferenciação da submeta atual. Desreferenciar uma variável significa buscar um apontador para termo associado (se houver) seguindo o contexto da instância. Mais detalhes sobre o processo de desreferenciação serão vistos posteriormente.

A seguir tenta-se resolver a cláusula meta. Isto implica em buscar iterativamente uma submeta (atual) vazia, significando a inexistência de submetas a resolver. Se todas as possibilidades de instanciação e retrocesso de uma submeta forem esgotadas conclui-se que não é possível encontrar uma solução.

O código do programa é dado abaixo:

```
;procedure ResolvaClausMeta (var ClausMeta : TApClaus)
;var ArvProva : array (.D..ComprArvProva.) of TElemArv
;PosicaoLivre
;TopoPilhaLigsElim
;ContexSMAtual
;ContexSMTrab
;ContexClsSendoTent
;PaiSMAtual
;NoRetrocesso      : TPosicaoArv
;ClausSendoTentada
;ProxClausATentar : TApClaus
;SMAtual
;SMDeTrab          : TApSMDuArg
;UnifPossivel      : boolean

;begin PaiSMAtual := 0
;SMAtual := nil
;PosicaoLivre := 1
;TopoPilhaLigsElim := ComprArvProva
;ClausSendoTentada := ClausMeta
;ProxClausATentar := nil
;CrieNoDeterm /* Crie No Raiz, retornando
               * em PaiSMAtual */
;SMAtual := ClausMeta -> . PrimSMeta
;ContexSMAtual := ContexDoNo(PaiSMAtual)
;NoRetrocesso := 0
;UnifPossivel := true
;while (SMAtual <> nil ) and UnifPossivel
do begin AcheSMDeTrab
;BusqInstancNoGpo
;BusqSMNaoInstanc
```

```
          ;end
999: /* Ponto se Recuperacao de Erros: Sempre que
    * for detectado um erro durante a resolucao
    * de uma clausula meta, o processamento sera
    * desviado para este ponto.
    */
    ;ElimineClaus (ClausMeta)
;end
```

#### 6.4.2.2. O módulo AcheSMDeTrab

Este módulo acha a submeta de trabalho. A submeta de trabalho é a própria submeta atual quando esta não é uma meta-variável. Caso contrário é a submeta do processo de desreferenciacao da submeta atual.

O código deste módulo é dado abaixo:

```
;procedure AcheSMDeTrab

;begin SMDeTrab := SMAtual
;ContexSMTrab := ContexSMAtual
;Desreferencie (SMDeTrab, ContexSMTrab)
;case SMDeTrab -> .Tipo
of NInt, NReal: begin writeln
                    ;writeln (
"ERRO NA RESOLUCAO DE CLAUSULA META: Submeta nao pode
                    ser um numero" )
                    ;goto 999
/* Desvio para o ponto de recuperacao de erros
* na rotina ResolvaClausMeta
*/
                    ;end
;Variavel: begin writeln
                    ;writeln (
"ERRO NA RESOLUCAO DA CLAUSULA META: Meta-Variavel nao
                    instanciada foi obtida na clausula meta ou em
                    alguma clausula utilizada na resolucao da mesma." )
                    ;goto 999
/* Desvio para o ponto de recuperacao de erros
* na rotina ResolvaClausMeta
*/
                    ;end
;PredOuFunc:
```

```
    ;end  
;end
```

#### 6.4.2.3. O Módulo BusqInstancNoGpo

Este módulo busca uma instância para a submeta de trabalho, dentre as cláusulas do grupo de cláusulas da submeta.

O código deste módulo é mostrado abaixo:

```
;procedure BusqInstancNoGpo  
  
;var GpoAtual  
  
;procedure TenteProxClaus  
;begin if SMDeTrab ->. ApPredOuFunc ->. Nome ->. GpoCls  
        ->. TipoPredCabec <> PredDef  
        then TenteClausEmbut  
        else TenteClausDef  
;end  
  
;begin GpoAtual := SMDeTrab -> .ApPredOuFunc -> .Nome ->. GpoCls  
  
;if GpoAtual = nil  
    then UnifPossivel := false  
    else begin ProxClausATentar := GpoAtual ->. PrimClaus  
            ;TenteProxClaus  
            ;end  
;while (not UnifPossivel) and (NoRetrocesso <> 0)  
    do begin Retroceda  
            ;TenteProxClaus  
            ;end  
;end  
;end
```

Deve-se notar que a submeta atual e, conseqüentemente a de trabalho, pode ser modificada no retrocesso. Porém, conforme veremos no item 6.4.2.5, o módulo retroceda também atualiza estas variáveis. O módulo TenteClausDef é detalhado no item 6.4.2.6.

#### 6.4.2.4. O Módulo BusqSMNaoInstanc

Este módulo pesquisa a árvore de prova, a partir do nó atual, em busca de uma submeta não instanciada.

O código deste módulo é dado abaixo:

```
;procedure BusqSMNaoInstanc  
  
;begin while(SMAtual = nil) and (PaiSMAtual <> 1)  
do begin SMAtual := ArvProva [SMetaDoNo (  
    PaiSMAtual)]. ApSMOduArg ->. ProxSMOduArg  
;PaiSMAtual := ArvProva [PaiDoNo (  
    PaiSMAtual)]. PosicaoArv  
;ContexSMAtual := ContexDoNo (  
    PaiSMAtual)  
;end  
;end
```

Neste módulo, o fato da submeta atual ser vazia (SMAtual = nil) indica que o nó pai não possui mais nenhuma submeta a instanciar. Ocorrendo isto, a submeta atual é atualizada para corresponder à próxima submeta do pai do nó pai. Se esta submeta ainda for vazia, todo o processo se repete até que seja encontrada uma submeta não vazia ou o nó pai seja o nó raiz (PaiSMAtual = 1).

#### 6.4.2.5. O Módulo Retroceda

Neste módulo é feito o retrocesso para o nº retrocesso. Todos os nós e instâncias feitas após o nº retrocesso, inclusive, são eliminados.

O código deste módulo é dado abaixo:

```
;procedure Retroceda

;procedure ElimineLigsFalhas (No : TPosicaoArv)

;var BaseElim
    ,InstAAanular : TPosicaoArv

;begin BaseElim := ArvProva [BaseLgElimNo(No)].PosicaoArv
;while TopoPilhaLigsElim < BaseElim
do begin TopoPilhaLigsElim := TopoPilhaLigsElim+1
;InstAAanular := ArvProva [
    TopoPilhaLigsElim]
    .PosicaoArv
;ArvProva [CodInst (InstAAanular)]
    .ApSMOuArg := nil
;ArvProva [ContexInst (InstAAanular)]
    .PosicaoArv := 0
;end
;end

;begin SMAtual := ArvProva [SMetaDoNo (NoRetrocesso)].
    ApSMOuArg
;PaiSMAtual := ArvProva [PaiDoNo (NoRetrocesso)].
    PosicaoArv
;ContexSMAtual := ArvProva [ContexDoNo (
    NoRetrocesso)]
    .PosicaoArv
;AcheSMDeTrab
;ProxClausATentar := ArvProva [ProxClausNo (
    NoRetrocesso)]
    .ApClaus
;ElimineLigsFalhas (NoRetrocesso)
;PosicaoLivres := PosicaoLibRetroc
    (No Retrocesso)
;NoRetorno := ArvProva [PtoRetornoNo (
    NoRetocesso)].PosicaoArv
;end
```



#### 6.4.2.6. O Módulo TenteClausDef

Este módulo tenta instanciar a submeta de trabalho com a próxima cláusula (definida) a tentar. Se esta cláusula for a última do grupo, é criado um nó determinístico, caso contrário, não determinístico, para tentar a unificação. Se for possível unificar a submeta atual passa a ser a primeira submeta da cláusula sendo tentada.

O código deste módulo é dado abaixo:

```
;procedure TenteClausDef

  ;begin if ProxClausATentar = nil
    then UnifPossivel := False
    else begin ClausSendoTentada :=
              ProxClausATentar
            ;ProxClausATentar :=
              ProxClausATentar ->.
              ProxClaus

            ;if ProxClausATentar = nil
              then CrieNoDeterm
              else CrieNoNaoDeterm
            ;if PosicaoLivre >=
              TopoPilhaLigsElim
            then begin writeln
                      ;writeln(
"ERRO NA RESOLUCAO DE CLAUS META : A area de
memoria reservada para a arvore de prova esgotou"
                      )
                      ;goto 999

/* Desvio para o ponto de recuperacao de erros
 * na rotina ResolvaClausMeta
 */

                      ;end
            ;ContexClsSendoTent :=
              ContexDoNo (PaiSMAAtual)
            ;TenteUnifSMComCls
            ;if UnifPossivel
              then begin SMAAtual :=
                      ClausSendoTentada
                      ->. PrimSMeta
                    ;ContexSMAAtual :=
                      ContexClsSendoTent

                      ;end

            ;end

  ;end
```

#### 6.4.2.7. A criação de nós na árvore de prova

O nó raiz da árvore de prova é criado quando o módulo `ResolvaClausMeta` ativa `CrieNoDeterm` com `SMAtual = nil` e `PaiSMAtual = 0`. Todos os outros nós, seus descendentes, são criados quando `TenteClausDef` ou algum dos módulos de `TenteClausEmbut` ativa, conforme o caso, `CrieNoDeterm` ou `CrieNoNaoDeterm`.

Os códigos de `CrieNoDeterm` e `CrieNoNaoDeterm` são dados abaixo:

```
;procedure CrieNoDeterm
  ;var NoEmCriacao : TPosicaoArv
  ;begin NoEmCriacao := NovoNoDeterm (PosicaoLivre)
        ;CompleteCriacaoNo (NoEmCriacao)
        ;PaiSMAtual := NoEmCriacao
  ;end

;procedure CrieNoNaoDeterm
  ;var NoEmCriacao : TPosicaoArv
  ;begin NoEmCriacao := NovoNoNaoDeterm (PosicaoLivre)
        ;ArvProva [PtoRetorno(NoEmCriacao)]
            .PosicaoArv := NoRetrocesso
        ;ArvProva [ProxClausNo(NoEmCriacao)]
            .ApClaus := ProxClausATentar
        ;ArvProva [BaseLgElimNo(NoEmCriacao)]
            .PosicaoArv := TopoPilhaLigsElim
        ;CompleteCriacaoNo (NoEmCriacao)
        ;PaiSMAtual := NoEmCriacao
        ;NoRetrocesso := NoEmCriacao
  ;end
```

Estes dois módulos ativam `CompleteCriacaoNo` que lida com os campos comuns a estes dois tipos de nós, e cujo o código é dado abaixo:

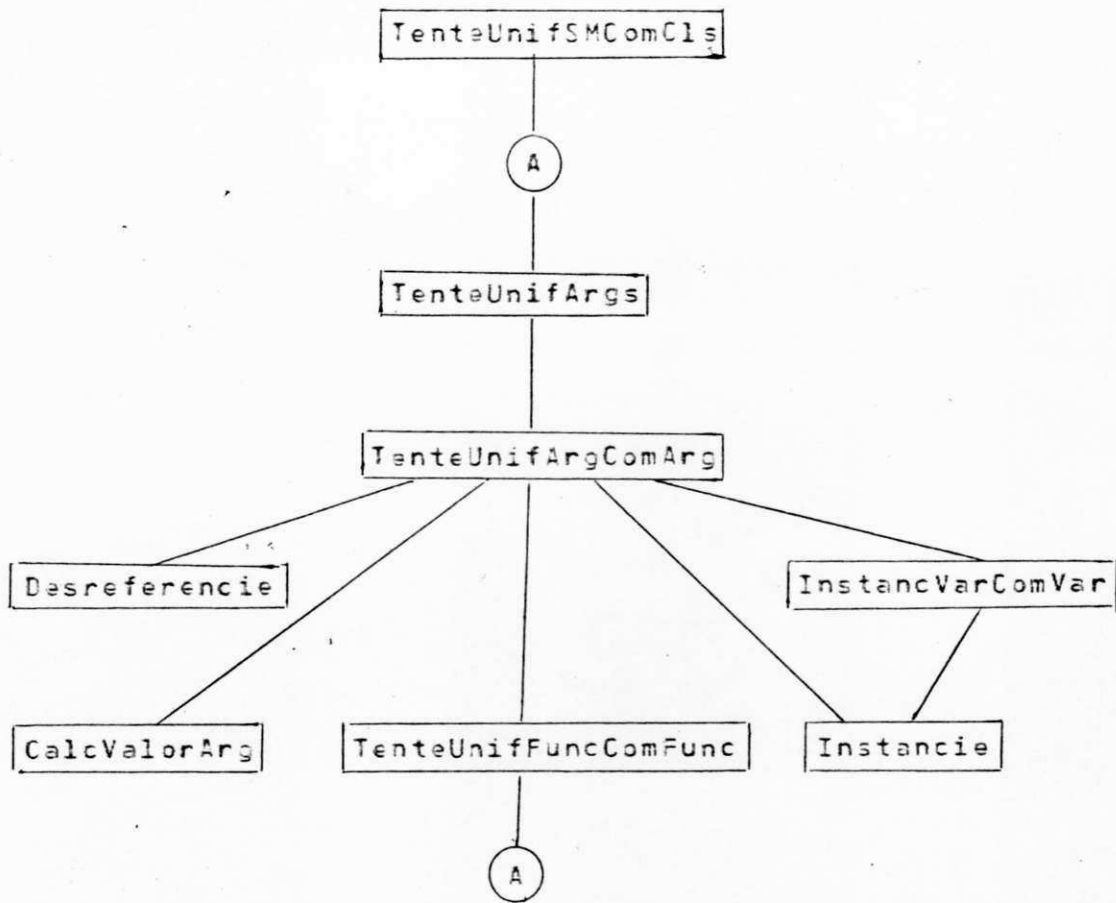
```
;procedure CompleteCriacaoNo (var NoEmCriacao :  
                                TPosicaoArv )  
  
;var IndVar : TIndVar  
    ;Instanc : TPosicaoArv  
  
;begin ArvProva [PaiDoNo(NoEmCriacao)]  
    .PosicaoArv := PaiSMAAtual  
;ArvProva [SMetaDoNo(NoEmCriacao)]  
    .ApSMOArg := SMAAtual  
;Instanc := InstDoContex(ContexDoNo(  
                                NoEmCriaco),1)  
;for IndVar := 1 to ClausSendoTentada  
    ->. NVars  
do begin ArvProva [CodInst(Instanc)]  
    .ApSMOArg := nil  
    ;ArvProva [ContexInst(Instanc)]  
        .PosicaoArv := 0  
    ;Instanc := ProxInst (Instanc)  
;end  
;PosicaoLivre := PosicaoSegAoNo(NoEmCriacao,  
                                ClausSendoTentada ->. NVars)  
;end
```

Note que em todas as instâncias do contexto os campos CodInst e ContexInst são inicializados com "nil" e zero respectivamente, pois a instanciação se dará em etapas posteriores.

#### 6.4.3. O Processo de Unificação e Instanciação

O processo de unificação e instanciação é iniciado com a ativação do módulo TenteUnifSMComCls. A parte do gráfico estruturado correspondente a este processo é dado abaixo :

**UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA**  
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
58.100 - Campina Grande - Paraíba



Segue-se o código destes módulos:

```
/*  
 * Procedure que tenta unificar submeta com clausula.  
 */  
;procedure TenteUnifSMComCls  
/*  
 * Procedure em que, dados os argumentos de dois predicados,  
 * tenta unificar os argumentos correspondentes.  
 */  
;procedure TenteUnifArgs ( PrimArg1 : TApSMQuArg  
                          ;Contex1  : TPosicaoArv  
                          ;PrimArg2 : TApSMQuArg  
                          ;Contex2  : TPosicaoArv)  
  
;forward  
  
/*  
 * Procedure que tenta unificar funcao com funcao.  
 */  
;procedure TenteUnifFuncComFunc (Func1, Func2 :  
                                TApPredDuFunc
```

```
                ;var Contex1, Contex2 :
                TPosicaoArv)

;begin if Func1 ->. Nome <> Func2 ->. Nome
    then UnifPossivel := false
    else if (Func1 ->. PrimArg = nil) and
        (Func2 ->. PrimArg = nil)
    then UnifPossivel := true
    else TentaUnifArgs (Func1 ->. PrimArg
        ,Contex1
        ,Func2 ->. PrimArg
        ,Contex2
        )

;end

/*
* Definicao da procedure TenteUnifArgs, (definida
* anteriormente com forward).
*/
;procedure TenteUnifArgs

;var Arg1, Arg2 : TApSMOUArg

/*
* Procedure que tenta unificar dois argumentos.
*/
;procedure TenteUnifArgComArg (Arg1, Arg2 : TApSMOUArg
    ;Contex1, Contex2 :
                                TPosicaoArv)
    ;var TipoCalc1, TipoCalc2 : TARitmet
        ;IntCalc1, IntCalc2 : integer
        ;RealCalc1, RealCalc2 : real

/*
* Procedure que instancia uma variavel ou seja, cria
* uma ligacao entre a variavel e seu terno associado.
*/
;procedure Instancie (var Variav : TApSMOUArg
    ;var ContexVar : TPosicaoArv
    ;TermoAssoc : TApSMOUArg
    ;ContexTAssoc : TPosicaoArv)

;var Indice : TIndVar
    ;Instanc : TPosicaoArv

;begin Indice := Variav ->. IndDaVariavel
    ;if Indice <> 0 /* Se nao for variavel anonima */
    then begin Instanc := InstancDoContex (
        ContexVar, Indice)
        ;ArvProva [CodInst (Instanc)].
            ApSMOUArg
        ;ArvProva [ContexInst(Instanc)].
            PosicaoArv := ContexTAssoc
        ;if Instanc < NoRetrocesso
```

```
then /* A posicao desta instancia
      * precisa ser guardada na
      * pilha de ligacao a
      * eliminar
      */
begin ArvProva [
      TopoPilhaLigsElim].
      PosicaoArv :=
      Instanc
;TopoPilhaLigsElim:=
      TopoPilhaLigsElim - 1
;if TopoPilhaLigsElim < =
      PosicaoLivre
      then begin writeln
              ;writeln(
"Erro na resolucao de Claus Meta a area de memoria"
"reservada para a arvore de prova esgotou" )
              ;goto 999
/* Desvio para o ponto de recuperacao de erros
      * na rotina ResolvaClausMeta
      */
              ;end
      ;end
;end
;UnifPossivel := true
;end

/*
* Procedure que instancia uma variavel com outra
* variavel nao inatanciada.
*/

;procedure InstancVarConVar(var Variav1, Variav2 :
      TApSMOuArg
      ;var Context1, Context2 :
      TPosicaoArv)
;begin if(Variav1 ->. IndDaVariavel <> 0) and
      (Variav2 ->. IndDaVariavel <> 0)
      /* Se uma das variaveis for anonima,
      * nao e' necessario instanciar.
      */
      then if Context1 < context2
      then Instancie(Variav2, Context2
              ,Variav1, Context1)
      else if Context1 > Context2
      then Instancie(Variav1, Context1
              ,Variav2, Context2)
      else if Variav1 <> Variav2
      then Instancie(Variav1
              ,Context1
              ,Variav2
              ,Context2)

      ;UnifPossivel := true
;end
```

```
/*
 * TenteUnifArgComArg - Corpo da procedure
 */

:begin Disreferencie(Arg1, Contex1)
  :Disreferencie(Arg2, Contex2)
  :case Arg1 ->. Tipo
    of NInt : case Arg2 ->. Tipo
      of NInt : UnifPossivel := (Arg1 ->.
        ValorInteiro =
          Arg2 ->. ValorInteiro )
      :Variavel : Instancie(Arg2, Contex2
        ,Arg1, Contex1)
      :NReal : UnifPossivel := false
      :PredOuFunc:
        if TipoDeFunc(Arg2 ->. ApPredOuFunc)
          = FuncCalc
        then begin CalcValorArg(Arg2, Contex2
          ,TipoCalc2, IntCalc2
          ,RealCalc2)
          ;if TipoCalc2 = NCInt
            then UnifPossivel :=
              (Arg1 ->.
                ValorInteiro
                = IntCalc2 )
            else UnifPossivel :=
              false
          ;end
        else UnifPossivel := false
      ;end
    ;end
  :NReal : case Arg2 ->. tipo
    of NReal : UnifPossivel := (Arg1 ->. ValorReal
      = Arg2 ->. ValorReal)
    ;variavel : Instancie(Arg2, Contex2
      ,Arg1, Contex1)
    ;NInt : UnifPossivel := false
    ;PredOuFunc :
      if TipoDeFunc(Arg2 ->. ApPredOuFunc) =
        FuncCalc
      then begin CalcValorArg(Arg2, Contex2
        ,TipoCalc2, IntCalc2
        ,RealCalc2)
        if TipoCalc2 =NReal
          then UnifPossivel := (
            Arg1 ->. ValorReal =
            RealCalc2)
          else UnifPossivel := false
        ;end
      else UnifPossivel := false
    ;end
  ;Variavel : case Arg2 ->. Tipo
    of NInt, NReal, PredOuFunc :
      Instancie(Arg1, Contex1
        ,Arg2, Contex2)
```

```
      ;Variavel : InstancVarComVar(Arg1, Arg2
                                ,Contex1, Contex2)
    ;end
;PredOuFunc :
  if TipoDeFunc(Arg1 ->. ApPredOuFunc <> FuncCalc
  then case Arg2 ->. Tipo
    of PredOuFunc : TenteUnifFuncComFunc
      (Arg1 ->. ApPredOuFunc
      ,Arg2 ->. ApPredOuFunc
      ,Contex1, Contex2  )
      ;Variavel : Instancie(Arg2, Contex2
                          ,Arg1, Contex1)
      ;NInt, NReal : UnifPossivel = false
    ;end
  else begin CalcValorArg(Arg1, Contex1, TipoCalc1
                        ,IntCalc1, RealCalc2)
    ;case Arg2 ->. Tipo
      of NInt : if TipoCalc1 := NCInt
        then UnifPossivel := (Arg2
          ->. ValorInteiro =
            IntCalc1  )
        else UnifPossivel := false
      ;NReal : if TipoCalc1 = NCREal
        then UnifPossivel := (Arg2
          ->. ValorReal =
            RealCalc1  )
        else UnifPossivel := false
      ;Variavel : Instancie(Arg2, Contex2
                          ,Arg1, Contex1)
      ;PredOuFunc :
        if TipoDeFunc(Arg2 ->. ApPredOuFunc)
          = FuncCalc
        then begin CalcValorArg(Arg2
          ,Contex2, TipoCalc2
          ,IntCalc2, RealCalc2)
          ;if TipoCalc1 = TipoCalc2
            then if TipoCalc1 = NCInt
              then UnifPossivel
                := (IntCalc1
                  = IntCalc2  )
              else UnifPossivel
                := (RealCalc1
                  = RealCalc2  )
            else UnifPossivel := false
          ;end
        else UnifPossivel := false
      ;end
    ;end
  ;end
;end
;end
;end
/*
* TentUnifArgs - Corpo da procedure
*/
```

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAIBA  
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
Rua Aprigio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
58.100 - Campina Grande - Paraíba



```
;begin Arg1 := PrimArg1
      Arg2 := PrimArg2
      UnifPossivel := true
      while (Arg1 <> nil) and (Arg2 <> nil) and
            UnifPossivel
      do begin TenteUnifArgComArg(Arg1, Arg2
                                ,Contex1
                                ,Contex2  )
              ;Arg1 := Arg1 ->. ProxSMOArg
              ;Arg2 := Arg2 ->. ProxSMOArg
            ;end
      ;if UnifPossivel
      then UnifPossivel := (Arg1 = Arg2)
;end

/*
* TenteUnifSMComClaus - Corpo da procedure
*/

;begin if (SMDeTrab ->. ApPredOuFunc ->. PrimArg = nil)
      and (ClausSendoTentada ->. Cabeca ->. PrimArg
          = nil  )
      then UnifPossivel := true
      else TenteUnifArgs (SMDeTrab ->. ApPredOuFunc
                        ->. PrimArg, ContexSMDeTrab
                        ,ClausSendoTentada ->.
                        Cabeca ->. PrimArg
                        ,ContexClsSendoTent)
;end
```

## 7. CONCLUSÕES E FUTUROS TRABALHOS

O interpretador desenvolvido, apesar de já poder ser utilizado como uma ferramenta para programação em lógica, é ainda uma versão básica. É, portanto, despida de algumas facilidades disponíveis em outros interpretadores. Muitas destas facilidades poderiam ser adicionadas facilmente, porém devido ao fato de ter-se dedicado uma parcela significativa do tempo disponível para este trabalho nas fases de projeto e implementação de seus elementos básicos, visando-se as metas estabelecidas, decidiu-se implementar apenas aquelas facilidades consideradas indispensáveis. Deixa-se, assim a tarefa de implementar outras facilidades para futuros trabalhos.

O programa fonte, em Pascal, contém 2960 linhas (incluindo-se comentários), enquanto que o objeto contém 35468 bytes (não incluindo a biblioteca Pascal necessária à sua execução, e tendo o array ArvProva 10000 posições, ocupando assim, aproximadamente 20k bytes). No apêndice VI são feitas algumas considerações acerca da eficiência.

Dentre as facilidades que poderiam ser acrescentadas, podemos citar:

### a) Declaração de operadores:

Várias implementações PROLOG permitem ao usuário declarar operadores. Isto significa que o usuário pode definir os predicados ou funções que desejar como operadores infixos, prefixos ou sufixos, com a prioridade que desejar. Por exemplo:

Op(Eh,LR,200).

poderia definir o predicado "Eh" como operador infixo de associatividade LR (esquerda para direita) e de prioridade 200. Desta forma poder-se-iam definir cláusulas do tipo:

Joao Eh Estudioso.

equivalente a cláusula:

Eh(Joao,Estudioso).

Da mesma forma poder-se-ia definir as funções aritméticas como operadores, e usá-las nas formas:

Prefixa: (exemplo: Log 3.750);

Infixa: (exemplo: x + y \* z);

Sufixa: (exemplo: 3 Fatorial).

Esta facilidade pode ser implementada fazendo-se algumas alterações nos módulos de ObtenhaCláusula (p/ex: Criar módulos para lidar com precedência de operadores) e acrescentar nas estruturas TElemTabSimb mais um campo, apontando para uma estrutura que armazene as características do operador.

b) Outros predicados e funções embutidos:

Existe uma variedade de predicados e funções embutidas que poderiam ser acrescentadas ao interpretador.

Para acrescentar um novo predicado ou função embutida basta adicionar ao interpretador uma procedure de criação, ativada por CrieEmbutidos, e uma procedure de execução, ativada por TenteCláusEmbut, no caso de predicado, ou por CalcFuncEmbut, no caso de função.

Além destas facilidades, seria interessante acrescentar otimizações, tais como aquelas conhecidas por "popping on deterministic success" e "tail end recursion", ver Bruynooghe (1980) e Warren (1980). Como separamos bem os tratamentos dos nós determinísticos daqueles dos nós não determinísticos, esperamos que estas otimizações sejam relativamente fáceis de fazer.

Acrescentadas estas facilidades e otimizações o passo seguinte seria partir em busca de novas fronteiras de pesquisa, tais como:

a) Incluir em PROLOG tipos abstratos de dados e mecanismos de encapsulação; ver LACET et alii (1984).

- b) Investigar outros mecanismos de controle para PROLOG, tais como corrotinamento, data-flow, paralelismo, etc; ver Clark et alii (1982) e Hogger(1982).
- c) Adaptar PROLOG para aplicações que exijam uma manipulação maciça de dados numéricos, dotando-o de estruturas que permitam manipular eficientemente grandes massas de números, tais como as do tipo array.
- d) Investigar a possibilidade de otimizações, tais como a redução do espaço de memória da árvore de prova utilizado pelo processo resolutivo.
- e) Criar um ambiente integrado e amigavel para programação em PROLOG; um exemplo disto é o "front-end SIMPLE" de micro-PROLOG; ver Clark e McCABE (1984).

Entretanto tais fronteiras são tão vastas que não caberiam em uma única dissertação de mestrado. Este trabalho propõe-se apenas a servir de acesso a estas fronteiras.

B. REFERÊNCIAS BIBLIOGRÁFICAS

BRUYNOOGHE, M. "The Memory Management of PROLOG Implementations". Workshop on Logic Programming, Debrecen, Hungary, 1980.

CLARK, K. L., McCABE F. e GREGORY, S. "IC - PROLOG Language Features". In: "Logic Programming". Clark e Tarnlund, Academic Press, 1982

CLARK, K. L. E McCABE. F "micro-PROLOG: PROGRAMMING IN LOGIC". Prentice - Hall, 1984

FERGUSON, R. J. "A PROLOG Interpreter for the UNIX Operating System". Tese de Mestrado, University of Waterloo, 1981.

GRIES, David. "Compiler Construction of Digital Computers". John Wiley & Sons Inc, 1971.

HOGGER, C. J. "Concurrent Logic Programming" Em "Logic Programming". Clark e Tarnlund, Academic Press, 1982.

KOWALSKY, R. A. "Predicate Logic as a Programming Language". IFIP 74, North-Holland 1974, p. 569-574.

KOWALSKY, R. A. "Algoritms = Logic + Control". Comm. of ACM, vol. 22, july 1979, p. 424-436.

LACET, Eraldo C. e SILVA, Helio de M. e CAVALCANTI, J. A. "Abstract Data Type and Logic Programing". In: Anais da Decima Conferência Latinoamericana de Informática. Centro Latinoamericano de Informaística, Viña Del Mar, Chile, 1984, p. 149-151.

LACET, Eraldo C. & SILVA, Hélio de M. "Projeto de um Interpretador PROLOG". II Simpósio Fluminense de Lógica, Filosofia e Teoria da Ciência. Instituto de Lógica, Filosofia e Teoria da Ciência NITERÓI -1984.

MELLISH, C. S. and CLOCKSIN, W. F. "Programming in PROLOG". Springer-Verlag Berlin Heidelberg, 1981.

ROBERTS, Grant. "An Implementation of PROLOG". Waterloo, 1977.

ROUSSEL, P. "Definition et Traitement de l'Egalite Formelle in Demonstration Automatique". Tese de 3o. ciclo, UER de Lumainy, Marseille, 1972.

STEVENS, Wayne P. "Using Structure Design". Willey Intercience, 1981.

VAN ENDEN, M. H. "An Algorithm for Implementing PROLOG".  
Research Report CS-81-28, University of Waterloo, 1981.

WARREN, D. N. D. "Implementing PROLOG - Compiling Predicate  
Logic Programs". D. A. I. Research Report No. 39,  
University of Edimburg, 1977.

WARREN, D. N. D. "An Improved PROLOG Implementation Which  
Optimises Tail Recursion". Workshop on Logic Programming,  
Debrecen, Hungary, 1980.

APENDICE I

SINTAXE DA GRAMÁTICA EM BNF MODIFICADA:

```
<Sessao Prolog> ::= {<clausula>}*
<Clausula> ::= <Calsula Definida> | <Clausula Meta>
<Clausula Definida> ::= <Cabeca> [<- <Corpo>] <FimCls>
<Clausula Meta> ::= ? <Corpo> <FimCls>
<Cabeca> ::= <PredOuFunc>
<Corpo> ::= <Submeta> { & <Submeta>}*
<FimCls> ::= . <Branco>
<PredOuFunc> ::= <NomePredOuFunc> [ ( <Argumento>
    { , <Argumento>}* ) ]
<Submeta> ::= <PredOuFunc> | <Variavel>
<NomePredOuFunc> ::= <Maiuscula> {<Alfanum>}* |
    <SimEspecial> | "{<Caracter>}"
<Argumento> ::= <Inteiro> | <Real> | <String> | <Variavel>
    | <Variavel Anonima> | <PredOuFunc>
<Inteiro> ::= [-] <Numero>
<Real> ::= [-] <Numero> . <Numero> [<Expoente>]
<Variavel> ::= <Minuscula> {<Alpanum>}* |
    <Undescore> {<Alpanum>}+
<Variavel Anonima> ::= <Undescore>
<String> ::= "{<Caracter>}*"
<Caracter> ::= qualquer caracter EBCDIC
<Maiuscula> ::= aA | B | ... | Z
<Minuscula> ::= a | b | ... | z
<Numero> ::= {<Digito>}+
```

<Expoente> ::= ( E | e ) [-] <Digito> [[<Digito>]]

<Underscore> ::= \_

<Digito> ::= 0 | 1 | 2 | ... | 9

<Alfanum > ::= <Maiuscula> | <Minuscula> | <Digito>

<Simb Especial> ::= + | - | \* | : | \ | / | # | = |  
; | ^ | ~ | \$ | < | > | ! | ?



APENDICE II

FUNÇÕES USADAS NA MANIPULAÇÃO DE ARVPROVA

/\* FUNÇÕES QUE, DADA A POSIÇÃO DE UMA ESTRUTURA  
CONCEITUAL, ARMAZENADA EM ARVPROV, CALCULAM A  
POSIÇÃO DE ELEMENTOS QUE, CONCEITUALMENTE,  
FAZEM PARTE DA ESTRUTURA \*/

```
;Function PtoRetorno (No : TPosicaoArv ) : TPosicaoArv
;begin PtoRetorno := -3
;end

;Function ProxClausNo (No : TPosicaoArv ) : TPosicaoArv
;begin ProxClausNo := -2
;end

;Function BaseLgElimNo (No : TPosicaoArv ) : TPosicaoArv
;begin BaseLgElimNo := -1
;end

;Function PaiDoNo (No : TPosicaoArv ) : TPosicaoArv
;begin PaiDoNo := No
;end

;Function SMetaDoNo (No : TPosicaoArv ) : TPosicaoArv
;begin SMetaDoNo := No + 1
;end

;Function ContexDoNo (No : TPosicaoArv ) : TPosicaoArv
;begin ContexDoNo := No
;end

;Function InstDoContex (Contex : TPosicaoArv
;IndVar : TIndVar) : TPosicaoArv
;begin InsDoContex := Contex + 2 * IndVar
;end

;Function ProxInst (Inst : TPosicaoArv) : TPosicaoArv
;begin ProxInst := Inst + 2
;end

;Function CodInst (Inst : TPosicaoArv) : TPosicaoArv
;begin CodInst := Inst
;end

;Function ContexInst (Inst : TPosicaoArv) : TPosicaoArv
```

```
;begin ContexInst := Inst + 1
;end

;Function PosicaoSegAoNo (No : TPosicaoArv
                        NVars : TIndVar) : TPosicaoArv
;begin PosicaoSegAoNo := NO + 2 * NVars + 2
;end

;Function PosicaoLibRetroc (No : TPosicaoArv) : TPosicaoArv
;begin PosicaoLibRetroc := -3
;end

;Function NovoNoDeterm (PosicaoLivre : TPosicaoArv)
                      : TPosicaoArv
;begin NovoNoDeterm := PosicaoLivre
;end

;Function NovoNoNaoDeterm (PosicaoLivre : TPosicaoArv)
                          : TPosicaoArv
;begin NovoNoNaoDeterm := PosicaoLivre + 3
;end
```

APENDICE III

PROGRAMA FONTE COMPLETO

Segue-se a listagem do programa fonte. Devido ao fato da impressora disponível no sistema IBM da UFPb não ser capaz de imprimir letras minúsculas e vários caracteres especiais, todas as letras são impressas em maiúsculas e alguns caracteres não são impressos ou são impressos caracteres diferentes dos reais.

/\* \*\*\*\* \*/

.....

I N T E R P R E T A D O R      P R O L O G

DESENVOLVIDO POR ERALDO CRUZ LACET COMO TESE DE MESTRADO

.....

/\* \*\*\*\* \*/

PROGRAM PROLOG(INPUT, OUTPUT)

/\* \*\*\*\* \*/

\*      PROGRAMA PRINCIPAL - CONSTANTES      \*

/\* \*\*\*\* \*/

|       |               |   |       |
|-------|---------------|---|-------|
| CCNST | NMAXARGSCABEC | = | 15    |
|       | COMPRMAXSIMB  | = | 32    |
|       | NMAXVARSCLAUS | = | 31    |
|       | COMPRARVPROVA | = | 10000 |
|       | INDMAXTABHASH | = | 127   |
|       | NMAXDIGITOS   | = | 9     |

/\* \*\*\*\* \*/

\*      PROGRAMA PRINCIPAL - DEFINIÇÃO DE TIPOS      \*

/\* \*\*\*\* \*/

|      |                |   |                  |
|------|----------------|---|------------------|
| TYPE | TCOMPRSIMB     | = | 0..COMPRMAXSIMB  |
|      | TNARGSCABEC    | = | 0..NMAXARGSCABEC |
|      | TAPCLAUS       | = | - TCLAUS         |
|      | TAPSMOUARG     | = | - TSMOUARG       |
|      | TAPREDOUFUNC   | = | - TPREDUUFUNC    |
|      | TAPGPOCLS      | = | - TGPOCLS        |
|      | TINDVAR        | = | 0..NMAXVARSCLAUS |
|      | TINDTABHASH    | = | 0..INDMAXTABHASH |
|      | TAPELEMTABSIMB | = | - TELEMTABSIMB   |

```

TTIPOSOUARG      = (NINT, NREAL, VARIABEL, PREDCUFUNC, CARACSTR)
TTIPOPRED        = (PREDWRITE, PREDWRITEFALHA, PREDCORTE, PREDDEF)
TTIPOFUNC        = (FUNCSOMA, FUNCSUBT, FUNCMULT, FUNCDIVINT
                    ,FUNCSINAL
                    ,FUNCDIVREAL, FUNCMOD, FUNCCALC, FUNCDEF)
TSIMBOLO         = ARRAY (.1..COMPRMAXSIMB.) OF CHAR
TELEMTABSIMB    = RECORD COMPRNOME TCOMPRSIMB
                  NOME TSIMBOLO
                  GPOCLS TAPGPOCLS
                  APNOMECOLISOR TAPELEMTABSIMB
                  END
TGPOCLS          = RECORD TIPOPREDCABEC TTIPOPRED
                  NARGSCABEC TNARGSCABEC
                  PRIMCLAUS TAPCLAUS
                  END
TCLAUS           = RECORD NVAR S TINDVAR
                  CABECA TAPPREDOUFUNC
                  PRIMSMETA TAPSMOUARG
                  PROXCLAUS TAPCLAUS
                  END
TSMOUARG         = RECORD PROXSMOUARG TAPSMOUARG
                  CASE TIPO TTIPOSMOUARG
                  OF NINT (VALORINTEIRO INTEGER)
                  NREAL (VALORREAL REAL)
                  VARIABEL (INDDAVARIABEL
                              TINDVAR)
                  PREDOUFUNC (APPREDOUFUNC
                              TAPPREDOUFUNC)
                  CARACSTR (VALCRCARAC CHAR)
                  END
TPREDOUFUNC     = RECORD NOME TAPELEMTABSIMB
                  PRIMARG TAPSMOUARG
                  END

```

```

/*****
* PROGRAMA PRINCIPAL - DECLARA O DE VARIAVEIS
*****/

```

```

VAR TABHASH      ARRAY (.0..INDMAXTABHASH.) OF TAPELEMTABSIMB
CLAUS            TAPCLAUS
ARQUIVO          TEXT
PREDSEMBUT      ARRAY (.PREDWRITE..PREDCORTE.) OF TAPELEMTABSIMB
FUNCSEMBUT      ARRAY (.FUNCSOMA..FUNCCALC.) OF TAPELEMTABSIMB
VAR INDTABHASH  TINDTABHASH

```

```

/*****
* PROGRAMA PRINCIPAL - FUN O QUE RETORNA O TIPO DO PREDICADO.
*****/

```

```

FUNCTION TIPODPRED ( PREDICADO TAPPREDOUFUNC) TTIPOPRED

```

```

VAR NOME Pred TTIPOPRED

```

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
 Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
 Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
 Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel. (083) 321-7222-R 355  
 58.100 - Campina Grande - Paraíba

```

BEGIN NOMEPRD = PREDWRITE
  WHILE (NOMEPRD ) PREDDEF) AND
    (PREDICADO - . NCME ) PREDSEMBUT (.NOMEPRD.))
  DO NOMEPRD = SUCC (NOMEPRD)
TIPODOPRED = NOMEPRD
END

```

```

/*****
* PROGRAMA PRINCIPAL - FUN O QUE RETORNA O TIPO DA FUN O
*****/

```

```

FUNCTION TIPODEFUNC (FUNC TAPPREDOUFUNC) TTIPOFUNC
  VAR NOMEFUNC TTIPOFUNC
  BEGIN NOMEFUNC = FUNCSOMA
    WHILE (NOMEFUNC ) FUNCDEF) AND
      (FUNC - . NOME ) FUNCSEMBUT(.NOMEFUNC.))
    DO NOMEFUNC = SUCC (NOMEFUNC)
  TIPODEFUNC = NOMEFUNC
END

```

```

/*****
* PROGRAMA PRINCIPAL - PROCEDURES QUE ELIMINAM CLAUSULAS E SUAS
* SUBESTRUTURAS
*****/

```

```

PROCEDURE ELIMINEPREDOUFUNC (VAR APPREDOUFUNC TAPPREDOUFUNC)
  FORWARD

```

```

PROCEDURE ELIMINESMOUARG (VAR SMOUARG TAPSMOUARG)

```

```

  BEGIN IF SMOUARG - . PROXSMOUARG ) NIL
    THEN ELIMINESMOUARG (SMOUARG - . PROXSMOUARG)
  IF SMOUARG - . TIPO = PREDOUFUNC
    THEN ELIMINEPREDOUFUNC (SMOUARG - . APPREDCUFUNC)
  DISPOSE (SMOUARG)
END

```

```

PROCEDURE ELIMINEPREDOUFUNC

```

```

  BEGIN IF APPREDOUFUNC - . PRIMARG ) NIL
    THEN ELIMINESMOUARG (APPREDOUFUNC - . PRIMARG)
  DISPOSE (APPREDOUFUNC)
END

```

```

PROCEDURE ELIMINECLAUS (VAR CLAUS TAPCLAUS)

```

```

/* ELIMINA UMA CLAUSULA ASSUMINDO QUE, OU ELA UMA CLAUSULA META, OU
* UMA CLAUSULA DEFINIDA QUE N O ESTA LIGADA A UM GRUPO DE CLAUSULAS
*/

```

```

  BEGIN IF CLAUS - . CABECA ) NIL
    THEN ELIMINEPREDOUFUNC (CLAUS - . CABECA)
  IF CLAUS - . PRIMSMETA ) NIL

```

4  
THEN ELIMINESMOUARG (CLAUS - . PRIMSMETA)  
DISPOSE (CLAUS)

END

```
*****  
* PROGRAMA PRINCIPAL - FUN  O QUE ACHA O NUMERO DE ARGUMENTOS DE UM *  
* PREDICADO OU FUNCAO *  
*****/
```

FUNCTION ACHENARGS (PF TAPPREDOUFUNC) TNARGSCABEC

VAR PROXARG TAPSMOUARG  
NARGS TNARGSCABEC

BEGIN NARGS = 0  
PROXARG = PF - . PRIMARG  
WHILE PROXARG ) NIL  
DO BEGIN NARGS = NARGS + 1  
PROXARG = PROXARG - . PROXSMOUARG  
END  
ACHENARGS = NARGS

END

```
*****  
* PROGRAMA PRINCIPAL - FUN  O QUE CALCULA O INDICE HASH DE UM NOME. *  
*****/
```

FUNCTION CALCULEINDHASH (COMPRNOME TCOMPRSIMB  
NOME TSIMBOLO) TINDTABHASH

VAR INDNOME TCOMPRSIMB  
SOMACARAC INTEGER

BEGIN SOMACARAC = 0  
FOR INDNOME = 1 TO COMPRNOME  
DO SOMACARAC = SOMACARAC + ORD (NOME(.INDNOME.))  
CALCULEINDHASH = SOMACARAC MOD INDMAXTABHASH

END

```
*****  
* PROGRAMA PRINCIPAL - PROCEDURE QUE, ANALIZANDO O ARQUIVO DE ENTRADA, *  
* RECONHECE E FORMA AS ESTRUTURAS DE UMA CLAUSULA, *  
*****/
```

PFOCEDURE OBTENHACLAUS (VAR CLAUS TAPCLAUS)

LABEL 888 /\* PONTO DE RECUPERA O PARA ERROS SINTATICOS  
\*/

```
*****  
* OBTENHACLAUS - CONSTANTES *  
*****
```

\*\*\*\*\*/

```
CCNST MAXREPINT = 18
RIERRO = 0
RIFIMARQ = 1
RIBRANCO = 2
RICOMENTARIO = 3
RIABREPAR = 4
RIFECHAPAR = 5
RIVIRGULA = 6
RIFIMCLS = 7
RINUMERO = 8
RIDECREAL = 9
RIVARANCNIMA = 10
RIVARIAVEL = 11
RIPREDFUNC = 12
RIVAZIO = 13
RISBESPECIAL = 14
RICARACDESTRING = 15
RISIMBSE = 16
RIINTEIRO = 17
RIREAL = 18
```

```
*****
* CBTENHACLAUS - DEFINI O DE TIPO *
*****/
```

```
TYPE REPRESINTERNA = 0..MAXREPINT
```

```
*****
* CBTENHACLAUS - DECLARA O DE VARIAVEIS *
*****/
```

```
VAR COMPRSIMB , CCOMPRSBSALVO TCOMPRSIMB
SIMB, SIMBSALVO TSIMBOLO
REPINT, REPINTSALVA REPRESINTERNA
CARACT CHAR
TABCOMPRVAR ARRAY (.1..NMAXVARSCLAUS.) OF TCOMPRSIMB
TABVAR ARRAY (.1..NMAXVARSCLAUS.) OF TSIMBOLO
```

```
*****
***** PROCEDURE USADA NA DEPURA AO *****/
```

```
PROCEDURE DEPURA
```

```
BEGIN CASE REPINT
  OF RIERRO WRITELN ('DETECTADO ERRO')
  RIFIMARQ WRITELN ('ENCONTRADO O FINAL DO ARQUIVO')
  RIBRANCO WRITELN ('BRANCOS')
  RICOMENTARIO WRITELN ('COMENTARIO')
  RIABREPAR WRITELN ('ABRE PARENTESIS')
  RIFECHAPAR WRITELN ('FECHAPARENTESIS')
  RIVIRGULA WRITELN ('VIRGULA')
```



```

RIFIMCLS WRITELN ('FIM DA CLAUSULA')
RINUMERO WRITELN ('NUMERO')
RIDECREAL WRITELN ('PARTE DECIMAL DE UM NUMERO REAL')
RIVARANCNIMA WRITELN ('VARIABEL ANCNIMA')
RIVARIAVEL WRITELN ('VARIABEL')
RIPREDFUNC WRITELN ('NOME DE PREDICADO OU FUNCAO')
RIVAZIO WRITELN ('FINAL DE STRING')
RISBSPECIAL WRITELN ('SIMBOLO ESPECIAL')
RICARACDESTRING WRITELN ('CARACTER DE STRING')
RISIMBSE WRITELN ('SIMBOLO SE')
END

```

END

```

/*****
* CBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE IMPRIME O ULTIMO SIMBOLO RECONHECIDO
*****/

```

```

PROCEDURE ESCREVASIMB

```

```

  VAR I   TCOMPRSIMB

  BEGIN FOR I = 1 TO COMPRSIMB
    DO WRITE (SIMB(.I.))
    WRITELN
  END

```

```

/*****
* CBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE OBTEM UM CARACTER DO ARQUIVO DE ENTRADA
*****/

```

```

PROCEDURE GC ( VAR ARQUIVO TEXT
               VAR CARACT CHAR)

```

```

  BEGIN IF NOT EOF (ARQUIVO)
    THEN READ (ARQUIVO,CARACT)
    ELSE GOTO 888 /* DESVIO PARA O PONTO DE RECUPERA O
                 * DE ERROS SINTATICOS.
                 */
  END

```

```

/*****
* CBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE MANIPULA UM ERRO, OU SEJA, DESCARTA O
* RESTANTE DO STRING QUE FORMA UMA CLAUSULA COM ERRO.
*****/

```

```

PROCEDURE ERRO ( VAR ARQUIVO TEXT
                 VAR CARACT CHAR)

```

```

  BEGIN WRITELN (
'PARA RECUPERAR DO ERRO FOI DESCARTADO O STRING '
)
  REPEAT WHILE CARACT ) '.'
  DO BEGIN IF EOF (ARQUIVO)

```

```

THEN GOTO 888 /* DESVIO PARA O PONTO DE
               * RECUPERA O DE ERROS
               * SINTATICOS
               */

```

```

WRITE ( CARACT)
GC (ARQUIVO, CARACT)

```

END

```

GC (ARQUIVO, CARACT)

```

```

UNTIL EOF (ARQUIVO) OR EOLN (ARQUIVO) OR (CARACT ) ' ' )

```

```

WRITELN

```

```

WRITELN (

```

```

'FINAL DA RECUPERAS' O DE ERRO'
)

```

END

```

/*****
* OBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE OBTEN SIMBOLOS LEXICAMENTE VALIDOS DA
* LINGUAGEM PROLOG
*****/

```

```

PROCEDURE OBTENHASIMBVALIDO

```

```

VAR I TCOMPRSIMB

```

```

/*****
* OBTENHACLAUS/OBTENHASIMBVALIDO - PROCEDURE QUE ACRESCENTA O ULTIMO
* CARACTER LIDO AO SIMBOLO EM RECONHECIMENTO.
*****/

```

```

PROCEDURE ADD ( CARACT CHAR
               VAR SIMB TSIMBOLO
               VAR COMPRSIMB TCOMPRSIMB)

```

```

BEGIN COMPRSIMB = COMPRSIMB + 1
      SIMB (.COMPRSIMB.) = CARACT

```

END

```

/*****
* OBTENHACLAUS/OBTENHASIMBVALIDO - PROCEDURE QUE OBTEN OS SIMBOLOS QUE
* MANIPULADOS POR OBTENHASIMBVALIDO
*****/

```

```

PROCEDURE OBTENHASIMBOLO (VAR ARQUIVO TEXT
                          VAR REPINT REPRESINTERNA
                          VAR COMPRSIMB TCOMPRSIMB
                          VAR SIMB TSIMBOLO
                          VAR CARACT CHAR )

```

```

/*****
* OBTENHACLAUS/OBTENHASIMBVALIDO/OBTENHASIMBOLO - CONSTANTES
*****/

```

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
 Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
 Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
 Rua Aprigio Veloso, 882 - Tel. (083) 321-7222-R 355  
 58.100 - Campina Grande - Paraíba

```

CONST DIGITO = (.'0'..'9'.)
MAIUSCULA = (.'A'..'Z', '$', '=', ' ', ',')
MINUSCULA = (.'a'..'z', ' ', ',')
ALFANUM = (.'A'..'Z', 'A'..'Z', '0'..'9', ' ', '$', '=', ' ', ',')
DELIMITADOR = (.'(' , ')')
ESPECIAL = (.'*', '+', '-', ' ', '(', '&', '/', '=', ' ', ',')

```

```

/*****
* OBTENHA CLAUS/OBTENHA SIMBVALIDO/OBTENHA SIMBOLO - DECLARA O DE
* VARIÁVEL
*****/

```

```
VAR I INTEGER
```

```

/*****
* OBTENHA CLAUS/OBTENHA SIMBVALIDO/OBTENHA SIMBOLO - PROCEDURE QUE RECO-
* NHECE UM COMENTARIO
*****/

```

```

PROCEDURE COMENTARIO ( VAR ARQUIVO TEXT
                      VAR REPINT REPRESINTERNA
                      VAR CARACT CHAR)

```

```

BEGIN GC (ARQUIVO, CARACT)
  REPEAT WHILE CARACT ) '*'
    DO GC (ARQUIVO, CARACT)
      GC (ARQUIVO, CARACT)
  UNTIL CARACT = '/'
  GC (ARQUIVO, CARACT)
  REPINT = RICOMENTARIO

```

```
END
```

```

/*****
* OBTENHA CLAUS/OBTENHA SIMBVALIDO/OBTENHA SIMBOLO - PROCEDURE QUE RECO-
* NHECE UM STRING ENTRE APOSTROFOS COMO PREDICADO OU FUN O
*****/

```

```

PROCEDURE RECENTREAPOSTROFOS ( VAR ARQUIVO TEXT
                               VAR CARACT CHAR
                               VAR COMPRSIMB TCOMPRSIMB
                               VAR SIMB TSIMBOLO)

```

```
VAR FECHAPOSTROFO BOOLEAN
```

```

BEGIN FECHAPOSTROFO = FALSE
  GC (ARQUIVO, CARACT)
  REPEAT WHILE CARACT ) '***'
    DO BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
      GC (ARQUIVO, CARACT)

```

```

      END
      GC (ARQUIVO, CARACT)
      IF CARACT = ' '
        THEN BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
                GC (ARQUIVO, CARACT)
            END
      ELSE FECHAPOSTROFO = TRUE
UNTIL FECHAPOSTROFO
END

```

```

/*****
* OBTENHA CLAUS/OBTENHA SIMB VALIDO/OBTENHA SIMBOLO - PROCEDURE QUE RECO-
* NHECE A PARTE DECIMAL DE UM NUMERO REAL
** */

```

```

PROCEDURE RECDECREAL ( VAR ARQUIVO TEXT
                      VAR CARACT CHAR
                      VAR SIMB T SIMBOLO
                      VAR COMPRSIMB T COMPRSIMB
                      VAR REPINT REPRESINTERNA )

BEGIN WHILE (CARACT IN DIGITO)
  DO BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
          GC (ARQUIVO, CARACT)
      END
  IF (CARACT = 'E') OR (CARACT = 'E')
    THEN BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
            GC (ARQUIVO, CARACT)
            IF CARACT = '-'
              THEN BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
                      GC (ARQUIVO, CARACT)
                  END
            IF CARACT IN NOT DIGITO
              THEN BEGIN WRITELN
                        WRITELN (
ERROR LEXICO ESPOENTE N C NUMERICO '
                                )
                        ERRO (ARQUIVO, CARACT)
                        REPINT = RIERRO
                    END
            ELSE BEGIN WHILE CARACT IN DIGITO
                    DO BEGIN ADD (CARACT, SIMB
                                , COMPRSIMB )
                            GC (ARQUIVO, CARACT)
                        END
                    REPINT = RIDECREAL
                END
            END
    ELSE REPINT = RIDECREAL
END

```

```

/*****
* OBTENHA CLAUS/OBTENHA SIMB VALIDO/OBTENHA SIMBOLO - PROCEDURE QUE RE-

```

\* CONHECE UMA VARIAVEL

\*\*\*\*\*

```

PROCEDURE RECVARIAVEL ( VAR ARQUIVO TEXT
                       VAR CARACT CHAR
                       VAR COMPRSIMB TCOMPRSIMB
                       VAR SIMB TSIMBOLO
                       VAR REPINT REPRESINTERNA )

```

```

BEGIN WHILE CARACT IN ALFANUM
  DO BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
          GC (ARQUIVO, CARACT)

```

```

    END
    REPINT = RIVARIAVEL

```

END

\*\*\*\*\*

\* OBTENHA CLAUS/OBTENHA SIMB VALIDO/OBTENHA SIMBOLO - PROCEDURE QUE RECO-  
 \* NHECE UM STRING DE CARACTERES, ENTRE ASPAS, TCMANDO UM CARACTER  
 \* DE CADA VEZ.

\*\*\*\*\*

```

PROCEDURE RECCARACDESTRING ( VAR ARQUIVO TEXT
                              VAR CARACT CHAR
                              VAR COMPRSIMB TCOMPRIME
                              VAR SIMB TSIMBOLO
                              VAR REPINT REPRESINTERNA)

```

VAR I INTEGER

BEGIN GC (ARQUIVO, CARACT)

IF CARACT = ' '

THEN BEGIN GC (ARQUIVO, CARACT)

IF CARACT = ' '

THEN BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)

GC (ARQUIVO, CARACT)

REPINT = RICARACDESTRING

END

ELSE REPINT = RIVAZIO

END

ELSE BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)

CARACT = ' '

REPINT = RICARACDESTRING

END

END

\*\*\*\*\*

\* OBTENHA CLAUSULA/OBTENHA SIMB VALIDO/OBTENHA SIMBOLO - CORPO DA PROCEDURE

\*\*\*\*\*

BEGIN

IF REPINTSALVA ) RIBRANCO

THEN BEGIN REPINT = REPINTSALVA

```

COMPRSIMB = COMPRSBSALVO
FOR I = 1 TO COMPRSIMB
  DO SIMB(.I.) = SIMBSALVO(.I.)
REPINTSALVA = RIBRANCO

```

```

END
ELSE BEGIN COMPRSIMB = 0
  IF EOF (ARQUIVO)
    THEN REPINT = RIFIMARQ
    ELSE CASE CARACT
      OF ' ' BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
        WHILE CARACT = ' '
          DO GC (ARQUIVO, CARACT)
        REPINT = RIBRANCO
      END
      '(' BEGIN ADD (CARACT, SIMB, REPINT)
        GC (ARQUIVO, CARACT)
        REPINT = RIABREPAR
      END
      ')' BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
        GC (ARQUIVO, CARACT)
        REPINT = RIFECHAPAR
      END
      ',' BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
        GC (ARQUIVO, CARACT)
        REPINT = RIVIRGULA
      END
      '0'..'9' BEGIN WHILE CARACT IN DIGITO
        DO BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
          GC (ARQUIVO, CARACT)
        END
        REPINT = RINUMERO
      END
      '.' BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
        GC (ARQUIVO, CARACT)
        IF CARACT = '.'
          THEN REPINT = RIFIMCLS
          ELSE IF CARACT IN DIGITO
            THEN RECDECREAL (ARQUIVO, CARACT
              , SIMB, COMPRSIMB, REPINT)
            ELSE REPINT = RISBESPECIAL
          END
      ' ' BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
        GC (ARQUIVO, CARACT)
        IF CARACT IN NOT ALFANUM
          THEN REPINT = RIVARANCNIMA
          ELSE RECVARIAVEL (ARQUIVO, CARACT
            , COMPRSIMB, SIMB, REPINT)
        END
      'A'..'Z'
        BEGIN WHILE CARACT IN ALFANUM
          DO BEGIN ADD (CARACT, SIMB
            , COMPRSIMB )
          GC (ARQUIVO, CARACT)
        END
        REPINT = RIPREDFUNC

```

END

'A'..'Z'

BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
GC (ARQUIVO, CARACT)
RECVARIAVEL (ARQUIVO, CARACT
,COMPRSIMB,SIMB,REPINT)

END

'''' BEGIN RECENTREAPOSTROFOS (ARQUIVO, CARACT
, COMPRSIMB, SIMB)
REPINT = RIPREDFUNC

END

' ' RECCARACDESTING (ARQUIVO, CARACT, COMPRSIMB
, SIMB, REPINT)

'/' BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
GC (ARQUIVO, CARACT)
IF CARACT = '\*'

THEN COMENTARIO (ARQUIVO, REPINT, CARACT)
ELSE REPINT = RISBESPECIAL

END

' ', '(', '&', '=', ' ', ' ', ' ', ' ', '\*', '+', '-', ' ',
', ', ' ', ')'' BEGIN ADD (CARACT, SIMB, COMPRSIMB)
GC (ARQUIVO, CARACT)
REPINT = RISBESPECIAL

END

OTHERWISE BEGIN WRITELN
WRITELN (

'ERRO LEXICO SIMBOLO INVALIDO'

)

ERRO (ARQUIVO, CARACT)

END

END

END

END

/\*
\* OBTENHACLAUS/OBTENHASIMBVALIDO - CORPO DA PROCEDURE
\*/

BEGIN OBTENHASIMBOLO (INPUT,REPINT, COMPRSIMB, SIMB, CARACT)
WHILE (REPINT = RIBRANCO) OR (REPINT = RICOMENTARIO)
DO OBTENHASIMBOLO (INPUT,REPINT,COMPRSIMB,SIMB,CARACT)
IF (REPINT = RISBESPECIAL) AND (SIMB(.1.) = ' ')
THEN BEGIN OBTENHASIMBOLO (INPUT,REPINTSALVA,COMPRSBSALVO
,SIMBSALVO, CARACT)
IF (REPINT = RISBESPECIAL) AND
(SIMBSALVO (.1.) = '-')
THEN BEGIN REPINT = RISIMBSE
COMPRSIMB = 2
SIMB(.2.) = SIMBSALVO(.1.)
REPINTSALVA = RIBRANCO

END

END

ELSE IF (REPINT = RISBESPECIAL) AND (SIMB(.1.) = '-')
THEN BEGIN OBTENHASIMBOLO(INPUT, REPINTSALVA

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAIBA
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior
Coordenação Setorial de Pós-Graduação
Rua Aprigio Veloso, 882 - Tel. (083) 321-7222-R 355
58.100 - Campina Grande - Paraíba

```

,COMPRBSALVO,SIMBSALVO
,CARACT)
IF REPINTSALVA = RINUMERO
  THEN BEGIN COMPRSIMB = COMPRBSALVO + 1

  FOR I = 1 TO COMPRBSALVO
    DO SIMB(.I+1.) = SIMBSALVO
      (.I.)

  REPINT = RINUMERO
  REPINTSALVA = RIBRANCO

  END

```

```

  END
IF REPINT = RINUMERO
  THEN BEGIN OBTENHASIMBOLO (INPUT, REPINTSALVA
    ,COMPRBSALVO, SIMBSALVO
    ,CARACT )
    IF REPINTSALVA = RIDECREAL
      THEN BEGIN REPINT = RIREAL
        FOR I = 1 TO COMPRBSALVO
          DO ADD (SIMBSALVO(.I.),SIMB
            , COMPRSIMB )
          REPINTSALVA = RIBRANCO

        END
      ELSE REPINT = RIINTEIRO
    END
  END

```

END

```

/*****
* OBTENHA CLAUS - PROCEDURE QUE VERIFICA SE O SIMBOLO RECONHECIDO
* DIFERENTE DO NOME INTRODUZIDO NOS PARAMETROS.
*****/

```

```

FUNCTION NOME SDIFERENTES (COMPRNOME TCOMPRSIMB
  NOME TSIMBOLO ) BOOLEAN

```

```

VAR I TCOMPRSIMB
  MESMONOME BOOLEAN

```

```

BEGIN I = 1
  MESMONOME = TRUE
  WHILE (I) = COMPRSIMB) AND MESMONOME
    DO BEGIN IF NOME(.I.) ) SIMB(.I.)
      THEN MESMONOME = FALSE
      I = I + 1
    END
  NOME SDIFERENTES = NOT MESMONOME

```

END

```

/*****
* OBTENHA CLAUS - FUN O QUE BUSCA, NA TABELA DE VARIAVEIS, A VARIAVEL
* REPRESENTADA PELO ULTIMO SIMBOLO RECONHECIDO. SE N O
* ENCONTRAR, RETORNA O INDICE DO PROXIMO ELEMENTO A AR-
* MAZENAR NA TABELA.
*****/

```



FUNCTION BUSQVARNATABELA (NVAR\$ TINDVAR) TINDVAR

VAR IND TINDVAR

```
BEGIN IND = 1
  WHILE (IND )= NVAR$) AND ((CGMPRSIMB ) TABCGMPRVAR (.IND.))
    OR NOMESDIFERENTES (TABCOMPRVAR (.IND.)
      ,TABVAR (.IND.)))
    DO IND = IND + 1
  BUSQVARNATABELA = IND
END
```

```
/*
* OBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE OBTEN E ARMAZENA NA MEMORIA A ESTRUTURA
* DE UM PREDICADO OU FUN O.
*/
```

```
PROCEDURE OBTENFAPREDOUFUNC (VAR PREDOUFUNC TAPPREDOUFUNC
  VAR NVAR$ TINDVAR)
```

FORWARD

```
/*
* OBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE OBTEN E ARMAZENA NA MEMORIA A ESTRUTURA
* DE UMA LISTA DE ARGUMENTOS.
*/
```

```
PROCEDURE OBTENHAARGUMENTOS (VAR ARGUMENTO TAPSMCUARG
  VAR NVAR$ TINDVAR)
```

```
/*
* OBTENHACLAUS/OBTENHAARGUMENTOS - PROCEDURE QUE OBTEN E ARMAZENA NA
* MEMORIA UM ARGUMENTO INTEIRO.
*/
```

```
PROCEDURE OBTENHAINTEIRO (VAR ARGINT TAPSMOUARG)
```

```
/*
* OBTENHACLAUS/OBTENHAARGUMENTOS/OBTENHAINTEIRO - FUN O QUE CALCULA
* O VALOR INTEIRO CORRESPONDENTE AOS CARACTERES NUMERICOS CONTIDOS
* EM SIMB.
*/
```

```
FUNCTION CALCVALINTEIRO (COMPRSIMB TCOMPRSIMB
  SIMB TSIMBOLO ) INTEGER
```

```
VAR I TCOMPRSIMB
  NUMERO INTEGER
  SINAL -1..1
```

```

BEGIN IF COMPRSIMB )= NMAXDIGITOS
  THEN BEGIN NUMERO = 0
    IF SIMB(.1.) = '-'
      THEN BEGIN SINAL = -1
        I = 2
      END
    ELSE BEGIN SINAL = 1
      I = 1
    END
    WHILE I )= COMPRSIMB
      DO BEGIN NUMERO = NUMERO * 10 + (ORD(SIMB(.I.)
        ) - ORD('0'))
        I = I + 1
      END
    CALCVALINTEIRO = SINAL * NUMERO
  END
ELSE BEGIN WRITELN
  WRITELN (
'ERRO SINTATICO NUMERO INTEIRO CCM MAIS QUE ',NMAXDIGITOS,' DIGITOS'
)
  ERRO (ARQUIVO,CARACT)
  ELIMINECLAUS (CLAUS)
  GOTO 888 /* DESVIO PARA O PONTO DE RECUPERA O
    * DE ERROS SINTATICOS
    */
  END
END

```

```

/*****
* OBTENHACLAUS/OBTENHAARGUMENTOS/OBTENHAINTEIRO - CORPO DA PROCEDURE
*****/

```

```

BEGIN NEW (ARGINT)
  ARGINT - . TIPO = NINT
  ARGINT - . VALORINTEIRO = CALCVALINTEIRC (COMPRSIMB,SIMB)
  OBTENHASIMBVALIDO
END

```

```

/*****
* OBTENHACLAUS/OBTENHAARGUMENTOS - PROCEDURE QUE OBTEM E ARMAZENA NA
* MEMORIA UM ARGUMENTO REAL
*****/

```

```

PROCEDURE OBTENHAREAL (VAR ARGREAL TAPSMOARG)

```

```

/*****
* OBTENHACLAUS/OBTENHAARGUMENTOS/OBTENHAREAL - FUN O QUE CALCULA O
* VALOR REAL CORRESPONDENTE AOS CARACTERES NUMERICOS CONTIDOS EM
SIMB.
*****/

```

```

FUNCTION CALCVALREAL (COMPRSIMB TCOMPRSIMB

```

SIMB T SIMBOLO) REAL

```
VAR I TCCMPRSIMB
PREAL, PDEC REAL
SINAL, SINALESP -1..1
PESP -99..99
```

```
BEGIN PESP = 0
PREAL = 0.0
PDEC = 0.1
IF SIMB(.1.) = '-'
THEN BEGIN SINAL = -1
I = 2
END
ELSE BEGIN SINAL = 1
I = 1
END
WHILE SIMB(.I.) ) '.'
DO BEGIN PREAL = PREAL * 10 + (ORD(SIMB(.I.)) - ORD('0'))
I = I + 1
END
I = I + 1
WHILE (I )= COMPRSIMB) AND (SIMB(.I.) ) 'E') AND (SIMB(.I.)
) 'E')
DO BEGIN PREAL = PREAL + PDEC * (ORD(SIMB(.I.)) - ORD('0'))
PDEC = PDEC * 0.1
I = I + 1
END
IF I ) COMPRSIMB
THEN BEGIN I = I + 1
IF SIMB(.I.) = '-'
THEN BEGIN SINALESP = -1
I = I + 1
END
ELSE SINALESP = 1
PESP = ORD(SIMB(.I.)) - ORD('0')
IF I ) COMPRSIMB
THEN PESP = SINALESP * (10 * PESP + ORD(SIMB
(.I+1.)) - ORD('0'))
ELSE PESP = SINALESP * PESP
IF I + 2 )= COMPRSIMB
THEN BEGIN WRITELN
WRITELN (
'ERRO SINTATICO ESPOENTE COM MAIS QUE DOIS DIGITOS'
)
ERRO (ARQUIVO,CARACT)
ELIMINECLAUS(CLAUS)
GOTO 888 /* DESVIC PARA O PONTO DE
* RECUPERA C DE ERROS
* SINTATICOS.
*/
END
END
IF PESP = 0
THEN CALCVALREAL = PREAL
```

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
58.100 - Campina Grande - Paraíba

ELSE CALCVALREAL = PREAL \* EXP (PESP\*LN(10.0))  
END

/\*  
\* OBTENHACLAUS/OBTENHAARGUMENTOS/OBTENHAREAL - CORPO DA PROCEDURE  
\*  
\*/

BEGIN NEW (ARGREAL)  
 ARGREAL - . TIPO = NREAL  
 ARGREAL - . VALORREAL = CALCVALREAL (COMPRSIMB,SIMB)  
 OBTENHASIMBVALIDO  
END

/\*  
\* OBTENHACLAUS/OBTENHAARGUMENTO - PROCEDURE QUE OBTEM E ARMAZENA NA  
\* MEMORIA UM ARGUMENTO VARIAVEL  
\*  
\*/

PROCEDURE OBTENHAVARIAVEL (VAR ARGVAR TAPSMOARG  
 VAR NVARS TINDVAR)

VAR I TCOMPRSIMB

BEGIN NEW (ARGVAR)  
 WITH ARGVAR -  
 DO BEGIN TIPO = VARIAVEL  
 INDDAVARIAVEL = BUSQVARNATABELA (NVARS)  
 IF INDDAVARIAVEL NVARS  
 THEN BEGIN NVARS = INDDAVARIAVEL  
 TABCOMPRVAR (.INDDAVARIAVEL.) =  
 COMPRSIMB  
 FOR I = 1 TO COMPRSIMB  
 DO TABVAR (.INDDAVARIAVEL.)(.I.) =  
 SIMB (.I.)  
 END  
 END  
 OBTENHASIMBVALIDO  
 END

END  
OBTENHASIMBVALIDO  
END

/\*  
\* OBTENHACLAUS/OBTENHAARGUMENTOS - PROCEDURE QUE OBTEM E ARMAZENA NA  
\* MEMORIA A ESTRUTURA DE UM ARGUMENTO TIPO CARACTER DE STRING  
\*  
\*/

PROCEDURE OBTENHACARACSTR (VAR ARGCH TAPSMOARG)

BEGIN NEW (ARGCH)  
 ARGCH - . TIPO = CARACSTR  
 ARGCH - . VALORCARAC = SIMB(.1.)  
 OBTENHASIMBVALIDO

END

```

/*****
* OBTENHA CLAUS/OBTENHA ARGUMENTOS - CORPO DA PROCEDURE
*****/
BEGIN IF (REPINT ) RICARACDESTING) AND (REPINT ) RIVAZIO)
  THEN OBTENHASIMBVALIDO
  IF (REPINT = RIPREDFUNC) OR (REPINT = RISBESPECIAL)
  THEN BEGIN NEW (ARGUMENTO)
    ARGUMENTO - . TIPO = PREDOUFUNC
    OBTENHAPREDOUFUNC (ARGUMENTO - . APPREDOUFUNC
      , NVARS )
  END
  ELSE IF REPINT = RIVARANDONIMA
  THEN BEGIN NEW (ARGUMENTO)
    ARGUMENTO - . TIPO = VARIAVEL
    ARGUMENTO - . INDDAVARIAVEL = 0
    OBTENHASIMBVALIDO
  END
  ELSE IF REPINT = RIVARIAVEL
  THEN OBTENHAVARIAVEL (ARGUMENTO, NVARS)
  ELSE IF REPINT = RIINTEIRO
  THEN OBTENHAINTEIRO (ARGUMENTO)
  ELSE IF REPINT = RIREAL
  THEN OBTENHAREAL (ARGUMENTO)
  ELSE IF (REPINT =
    RICARACDESTING)
    OR (REPINT = RIVAZIO)
  THEN OBTENHACARACSTR (
    ARGUMENTO)
  ELSE BEGIN WRITELN
    WRITELN (
      *ERRO SINTATICO ESPERAVA-SE UM ARGUMENTO NO ENTANTO FOI OBTIDO O'
    )
    WRITE (
      )
    )
    ESCREVASIMB
    ERRO (INPUT, CARACT)
    ELIMINECLAUS(CLAUS)
    GOTO 888
    /* DESVIO P/PONTO DE
    * RECUPERA AO ERROS
    */
  END
  IF REPINT = RIFECHAPAR
  THEN BEGIN ARGUMENTO - . PROXSOUARG = NIL
    OBTENHASIMBVALIDO
  END
  ELSE IF (REPINT = RIVIRGULA) OR (REPINT = RICARACDESTING)
  OR (REPINT = RIVAZIO)
  THEN OBTENHAARGUMENTOS (ARGUMENTO - . PROXSOUARG
    , NVARS )
  ELSE BEGIN WRITELN
    WRITELN (
      *ERRO SINTATICO ESPERAVA-SE UMA VIRGULA OU UM FECHA-PARENTESIS, NO'
    )
  END

```

```

)
WRITE (
ENTATO OBTEVE-SE O SIMBOLO
)
ESCREVASIMB
ERRO (INPUT, CARACT)
ELIMINECLAUS (CLAUS)
GOTO 888 /* DESVIO P/PCNTO DE RECUPERA O
* DE ERROS SINTATICOS
*/

```

```

END
END

```

```

/*****
* OBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE BUSCA UM ELEMENTO DA TABELA DE SIMBOLOS,
* CRIANDO-O CASO AINDA N O EXISTA.
*****/

```

```

PROCEDURE BUSQELEMTABSIMB (VAR ELEM TAPELEMTABSIMB)

```

```

VAR INDHASH TINDTABHASH

```

```

/*****
* OBTENHACLAUS/BUSQELEMTABSIMB - PROCEDURE QUE CRIA E ARMAZENA NA MEMO-
* RIA A ESTRUTURA DE UM NOVO ELEMENTO DA
* TABELA DE SIMBOLOS.
*****/

```

```

PROCEDURE CRIEELEMTABSIMB (VAR ELEM TAPELEMTABSIMB)

```

```

VAR I TCCMPRSIMB

```

```

BEGIN NEW (ELEM)
ELEM - . COMPRNOME = CCMPRSIMB
FOR I = 1 TO CCMPRSIMB
DO ELEM - . NOME(.I.) = SIMB(.I.)
ELEM - . GPOCLS = NIL
ELEM - . APNOMECOLISOR = NIL

```

```

END

```

```

/*****
* OBTENHACLAUS/BUSQELEMTABSIMB - PROCEDURE QUE BUSCA UM NOME NA LISTA
* DE ELEMENTOS DA TABELA QUE TEM O MES-
* MO INDICE HASH
*****/

```

```

PROCEDURE BUSQELEMLISTATAB (VAR ELEM TAPELEMTABSIMB)

```

```

/*****
* OBTENHACLAUS/BUSQELEMTABSIMB/BUSQELEMLISTATAB - CORPO DA PROCEDURE
*****/

```

```

BEGIN IF (ELEM - . COMPRNOME ) COMPRSIMB) OR NCMESDIFERENTES (
                                ELEM - . COMPRNOME
                                ,ELEM - . NOME )
    THEN IF ELEM - . APNOCMECOLISOR = NIL
        THEN BEGIN CRIEELEMTABSIMB (ELEM - . APNOCMECOLISOR)
                ELEM = ELEM - . APNOCMECOLISOR
            END
        ELSE BEGIN ELEM = ELEM - . APNOCMECOLISOR
                BUSQUELEMLISTATAB (ELEM)
            END
END

```

/\*\*\*\*\*  
 \* CBTENHACLAUS/BUSQUELEMTABSIMB - CORPO DA PROCEDURE  
 \*\*\*\*\*/

```

BEGIN INDHASH = CALCULEINDHASH (COMPRSIMB,SIMB)
IF TABHASH (.INDHASH.) = NIL
    THEN BEGIN CRIEELEMTABSIMB (ELEM)
            TABHASH (.INDHASH.) = ELEM
        END
    ELSE BEGIN ELEM = TABHASH(.INDHASH.)
            BUSQUELEMLISTATAB (ELEM)
        END
END

```

/\*\*\*\*\*  
 \* CBTENHACLAUS/OBTENHAPREDOUFUNC - DEFINI O DA PROCEDURE (DEFINIDA  
 \* ANTERIORMENTE COM FORWARD ).  
 \*\*\*\*\*/

PROCEDURE OBTENHAPREDOUFUNC

```

BEGIN NEW (PREDOUFUNC)
    BUSQUELEMTABSIMB (PREDCUFUNC - . NOME)
    OBTENHASIMBVALIDO
    IF REPINT ) RIABREPAR
        THEN PREDOUFUNC - . PRIMARG = NIL
        ELSE OBTENHAARGUMENTOS (PREDOUFUNC - . PRIMARG, NVAR)
END

```

/\*\*\*\*\*  
 \* CBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE OBTEN E ARMAZENA NA MEMORIA A ESTRUTURA  
 \* DA CABECA DE UMA CLAUSULA.  
 \*\*\*\*\*/

PROCEDURE OBTENHACABECA (VAR CABECA TAPPREDOUFUNC  
VAR NVAR TINDVAR)

```

BEGIN IF SIMB (.1.) = ' '
    THEN CABECA = NIL

```

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAIBA  
 Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
 Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
 Rua Aprigio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
 58.100 - Campina Grande - Paraíba

```

ELSE IF (REPINT ) RIPREDFUNC) AND (REPINT ) RISBESPECIAL)
  THEN BEGIN WRITELN
    WRITELN (
'ERRO SINTATICO  ESPERA-SE O NOME DO PREDICADO DA CABE A, POREM FOI'
    )
    WRITE (
  OBTIDO O SIMBOLO '
    )
    ESCREVASIMB
    ERRO (INPUT, CARACT)
    ELIMINECLAUS (CLAUS)
    GOTO 888 /* DESVIO PARA O PONTO DE RECU-
      * PERCAO DE ERROS SINTATICOS
      */
  END
ELSE OBTENHAPREDDUFUNC (CABECA,NVARS)
END

```

```

/*****
* OBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE OBTEM E ARMAZENA NA MEMORIA A ESTRUTURA
* DE UMA META-VARIAVEL.
*****/

```

```

PROCEDURE OBTENHAMETAVAR (VAR METAVAR  TAPSMOUARG
  VAR NVARS  TINDVAR)

```

```

VAR INDICE  TINDVAR

```

```

BEGIN INDICE = BUSQVARNATABELA (NVARS)
  IF INDICE )= NVARS
    THEN BEGIN NEW (METAVAR)
      METAVAR - . TIPO = VARIAVEL
      METAVAR - . INDDAVARIAVEL = INDICE
    END

```

```

  ELSE BEGIN WRITELN
    WRITELN (
'ERRO SINTATICO  PARA QUE UM NOME POSSA APARECER COMO META-VARIAVEL, '
    )
    WRITELN (
  NECESSARIO QUE TENHA APARECIDO ANTERIORMENTE, NA CLAU-
    )
    WRITELN (
  SULA, COMO VARIAVEL'
    )
    ERRO (INPUT, CARACT)
    ELIMINECLAUS (CLAUS)
    GOTO 888 /* DESVIO PARA O PONTO DE RECUPERA O
      * DE ERROS SINTATICOS
      */
  END

```

```

  END
OBTENHASIMBVALIDO

```

```

END

```



```

/*****
* CBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE OBTEM E ARMAZENA NA MEMORIA UMA LISTA
* DE SUBMETAS DE UMA CLAUSULA.
*****/

```

```

PROCEDURE OBTENHASUBMETAS (VAR SMETA TAPSMOARG
                          VAR NVAR$ TINDVAR)

```

```

BEGIN OBTENHASIMBVALIDO

```

```

  IF REPINT = RIVARIAVEL

```

```

    THEN OBTENHAMETAVAR (SMETA, NVAR$)

```

```

    ELSE IF (REPINT = RIPREDFUNC) OR (REPINT = RISBESPECIAL)

```

```

      THEN BEGIN NEW (SMETA)

```

```

        SMETA - . TIPO = PREDCUFUNC

```

```

        OBTENHAPREDOUFUNC (SMETA - . APPREDOUFUNC
                          , NVAR$)

```

```

      END

```

```

    ELSE BEGIN WRITELN

```

```

      WRITELN (

```

```

'ERRO SINTATICO ESPERA-SE UMA SUBMETA E NO ENTANTO FOI OBTIDO O'
)

```

```

      WRITE (

```

```

        SIMBOLO

```

```

      )

```

```

      ESCREVASIMB

```

```

      ERRO (INPUT, CARACT)

```

```

      ELIMINECLAUS (CLAUS)

```

```

      GOTO 888 /* DESVIO PARA O PONTO DE RECU-

```

```

        * PERA O DE ERROS SINTATICOS

```

```

        */

```

```

    END

```

```

  IF REPINT = RIFIMCLS

```

```

    THEN SMETA - . PROXSMOARG = NIL

```

```

    ELSE IF SIMB(.1.) = '&'

```

```

      THEN OBTENHASUBMETAS (SMETA - . PROXSMOARG

```

```

                          , NVAR$)

```

```

    ELSE BEGIN WRITELN

```

```

      WRITELN (

```

```

'ERRO SINTATICO ESPERA-SE O SIMBOLO & OU . (FINAL DE CLAUSULA), NO'
)

```

```

      WRITE (

```

```

        ENTANTO OBTEVE-SE O SIMBOLO

```

```

      )

```

```

      ESCREVASIMB

```

```

      ERRO (INPUT, CARACT)

```

```

      ELIMINECLAUS (CLAUS)

```

```

      GOTO 888 /* DESVIO PARA O PONTO DE RECU-

```

```

        * PERA O DE ERROS SINTATICOS

```

```

        */

```

```

  END

```

```

END

```

```

/*****
* CBTENHACLAUS - PROCEDURE QUE OBTEM E ARMAZENA NA MEMORIA A ESTRUTURA

```

\* DO CORPO DA CLAUSULAS (SUBMETAS).  
\*\*\*\*\*/

PROCEDURE OBTENHACORPO (VAR PRIMSMETA TAPSMOARG  
VAR NVAR S TINDVAR)

BEGIN IF REPINT = RIFIMCLS  
THEN PRIMSMETA = NIL  
ELSE BEGIN IF (SIMB(.1.) = ' ') OR (REPINT = RISIMBSE)  
THEN OBTENHASUBMETAS (PRIMSMETA, NVAR S)  
ELSE BEGIN WRITELN  
WRITELN (  
'ERRO SINTATICO ESPERAVA-SE O CORPO OU O PONTO DE FINAL DE CLAUSULA,'  
)  
WRITE (  
POREM FOI ENCOTRADO O SIMBOLO '  
)  
ESCREVASIMB  
ERRO (INPUT, CARACT)  
ELIMINECLAUS (CLAUS)  
GOTO 888 /\* DESVIC PARA O PONTO DE  
\* RECUPERA O DE ERROS  
\* SINTATICOS  
\*/

END  
END  
END

/\*  
\* OBTENHACLAUS - CORPO DA PROCEDURE  
\*\*\*\*\*/

BEGIN  
888 /\* PONTO DE RECUPERACAO DE ERROS SINTATICOS \*/  
IF NOT EOF  
THEN BEGIN GC (INPUT, CARACT)  
REPINTSALVA = RIBRANCO  
OBTENHASIMBVALIDO  
END  
ELSE REPINT = RIFIMARQ  
IF REPINT = RIFIMARQ  
THEN CLAUS = NIL  
ELSE BEGIN NEW (CLAUS)  
WITH CLAUS -  
DO BEGIN NVAR S = 0  
OBTENHACABECA (CABECA, NVAR S)  
OBTENHACORPO (PRIMSMETA, NVAR S)  
PROXCLAUS = NIL  
IF (CABECA ) NIL) AND  
(TIPODOPRED (CABECA) ) PREDDEF)  
THEN BEGIN WRITELN  
WRITELN (  
'ERRO SINTATICO N O PERMITIDO REDEFINIR PREDICADOS EMBUTIDOS'  
)

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAIBA  
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
58.100 - Campina Grande - Paraíba

```

ELIMINECLAUS (CLAUS)
GOTO 888 /* DESVIO PARA O
          * PONTO DE RECU-
          * PERA O DE ER-
          * ROS SINTATICOS
          */

```

END

END

END

END

```

/*****
* PROGRAMA PRINCIPAL - PROCEDURE QUE ARMAZENA CLAUSULAS DEFINIDAS
*****/

```

```

PROCEDURE ARMAZENECLAUSDEF (CLAUSDEF TAPCLAUS)

```

```

VAR CLAUSAUX TAPCLAUS

```

```

BEGIN WITH CLAUSDEF - . CABECA - . NOME -

```

```

DO IF GPOCLS = NIL

```

```

THEN BEGIN NEW (GPOCLS)

```

```

WITH GPOCLS -

```

```

DO BEGIN TIPOPREDCABEC = PREDDEF

```

```

NARGSCABEC = ACHENARGS (CLAUS -
                  . CABECA)

```

```

PRIMCLAUS = CLAUSDEF

```

```

WRITELN (

```

```

/*
'PRELOGLACET - FOI ARMAZENADA UMA CLAUSULA DEFINIDA EM UM NOVO GRUPO'
*/

```

END

END

```

ELSE WITH GPOCLS -

```

```

DO BEGIN IF NARGSCABEC ) ACHENARGS (CLAUS - .
                  CABECA)

```

```

THEN BEGIN WRITELN

```

```

WRITELN (

```

```

'ERRO NO ARMAZENAMENTO DE CLAUSULA DEFINIDA N O PERMITIDO CLAUSULAS'

```

```

WRITELN (

```

```

'QUE TENHAM CABE AS COM MESMO PREDICADO E NUMERO DE ARGUMENTOS DIFE-'

```

```

WRITELN (

```

```

'RENTES'

```

```

)
ELIMINECLAUS (CLAUSDEF)

```

END

```

ELSE BEGIN CLAUSAUX = PRIMCLAUS

```

```

IF CLAUSAUX = NIL

```

```

THEN PRIMCLAUS =

```

```

CLAUSDEF

```

```

ELSE WHILE CLAUSAUX - .
        PROXCLAUS ) NIL
DO CLAUSAUX =

```

```

CLAUSAUX - .
PROXCCLAUS
CLAUSAUX - . PROXCCLAUS =
CLAUSDEF
/*
* PR(C)LOG(L)ACET - FOI ARMazenada uma CLAUSULA DEFINIDA EM GRUPO EXISTENTE*
WRITELN (
)
*/
END
END
END

```

```

/*****
* PROGRAMA PRINCIPAL - PROCEDURE QUE RESOLVE UMA CLAUSULA META
*****/

```

```
PROCEDURE RESOLVACLAUSMETA (VAR CLAUSMETA TAPCLAUS)
```

```
  LABEL 999 /* RETORNO DE ERROS DETECTADOS DURANTE A RESOLUCAO */
```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - DEFINI O DE TIPOS
*****/

```

```

TYPE TPOSICAOARV = 0..COMPRARVPROVA
  TTIPOELEMARV = (TIPOPOSICAOARV, TIPOCAPSMOUARG, TIPOCAPCLAUS)
  TELEMARV = RECORD CASE TTIPOELEMARV
    OF TIPOPOSICAOARV (POSICAOARV TPOSICAOARV)
    TIPOAPSMOUARG (APSMOUARG TAPSMOUARG)
    TIPOAPCLAUS (APCLAUS TAPCLAUS)
  END
  TARITMET = (NCINT, NCREAL)

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - DECLARA O DE VARIAVEIS
*****/

```

```

VAR ARVPROVA
  ARRAY (0..COMPRARVPROVA) OF TELEMARV
  /* EMBORA FISICAMENTE SEJA UM ARRAY, ESTA
  * ESTRUTURA CONT M AS ESTRUTURAS E SUB-
  * ESTRUTURAS QUE CONSTITUEM OS NOS DA
  * ARVORE DE PROVA NO MODELO CONCEITUAL
  * APRESENTADO (VER ...),
  * ASSIM COMO UMA PILHA QUE CONT M AS
  * LIGA ES A SEREM ELIMINADAS NO CASO DE
  * RETROCESSO
  */
  POSICACLIVRE
  , TOPOPILHALIGSELIM
  , CONTEXSMATUAL
  , CONTEXSMTRAB

```

,CONTEXCLSSSENDOTENT  
 ,PAISMATUAL  
 ,NORETROCESSO TPOSICAOARV  
 CLAUSSENDOTENTADA  
 ,PROXCLAUSATENTAR TAPCLAUS  
 SMATUAL  
 ,SMDETRAB TAPSMOUARG  
 UNIFPOSSIVEL BOOLEAN

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAIBA  
 Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
 Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
 Rua Aprigio Veloso, 882 - Tel. (083) 321-7222-R 355  
 58.100 - Campina Grande - Paraíba

/\*  
 \* RESOLVACLAUSMETA - FUN ES QUE, DADA A POSI O DE UMA ESTRUTURA  
 \* CONCEITUAL , ARMAZENADA EM ARVPROVA , CALCULAM A  
 \* POSICAO DE ELEMENTOS QUE, CONCEITUALMENTE, FAZEM  
 \* PARTE DA ESTRUTURA  
 \*/

FUNCTION PTORETORNONO (NO TPOSICAOARV) TPOSICACARV  
 BEGIN PTORETORNONO = NO - 3  
 END

FUNCTION PROXCLAUSNO (NO TPOSICAOARV) TPOSICAOARV  
 BEGIN PROXCLAUSNO = NO - 2  
 END

FUNCTION BASELGELIMNO (NO TPOSICAOARV) TPOSICACARV  
 BEGIN BASELGELIMNO = NO - 1  
 END

FUNCTION PAIDONO (NO TPOSICAOARV) TPOSICAOARV  
 BEGIN PAIDONO = NO  
 END

FUNCTION SMETADONO (NO TPOSICAOARV) TPOSICAOARV  
 BEGIN SMETADONO = NO + 1  
 END

FUNCTION CONTEXDONO (NO TPOSICAOARV) TPOSICAOARV  
 BEGIN CONTEXDONO = NO  
 END

FUNCTION INSTDOCONTEX (CONTEX TPOSICAOARV  
 INDVAR TINDVAR) TPOSICACARV  
 BEGIN INSTDOCONTEX = CONTEX + 2 \* INDVAR  
 END

FUNCTION PROXINST (INST TPOSICAOARV) TPOSICAOARV  
 BEGIN PROXINST = INST + 2  
 END

FUNCTION CODINST (INST TPOSICAOARV) TPOSICAOARV  
 BEGIN CODINST = INST  
 END

FUNCTION CONTEXINST (INST TPOSICAOARV) TPOSICAOARV

```
BEGIN CONTEXINST = INST + 1
END
```

```
FUNCTION POSICA0SEGA0NO (NO TPOSICA0ARV
                        NVAR5 TINDVAR) TPOSICA0ARV
BEGIN POSICA0SEGA0NO = NO + 2 * NVAR5 + 2
END
```

```
FUNCTION POSICA0LIBRETROC (NO TPOSICA0ARV) TPOSICA0ARV
BEGIN POSICA0LIBRETROC = NO - 3
END
```

```
FUNCTION NOVONODETERM (POSICA0LIVRE TPOSICA0ARV) TPOSICA0ARV
BEGIN NOVONODETERM = POSICA0LIVRE
END
```

```
FUNCTION NOVONONAOETERM (POSICA0LIVRE TPOSICA0ARV) TPOSICA0ARV
BEGIN NOVONONAOETERM = POSICA0LIVRE + 3
END
```

```
/*
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE IMPRIME O CONTEUDO DE UMA ESTRUTURA
* TIPO TPREDUFUNC
*/
```

```
PROCEDURE ESCRIVAPREDOUFUNC (PREDFUNC TAPPREDOUFUNC
                             CONTEX TPOSICA0ARV )
```

FORWARD

```
/*
* RESOLVACLAUSMETA/BUSCINSTANCNOGPO/TENTECLAUSEMBUT - PROCEDURE QUE
* COM OS QUAIS AS VARIAVEIS ESTO INSTANCIADAS.
*/
```

```
PROCEDURE ESCRIVAVALORVAR (INDVAR TINDVAR
                           CONTEX TPOSICA0ARV)
```

```
VAR CODIGO TAPSMOUARG
INSTANC TPOSICA0ARV
```

```
BEGIN IF INDVAR = 0
      THEN WRITE (' ')
      ELSE BEGIN INSTANC = INSTDOCONTEX (CONTEX,INDVAR)
                CODIGO = ARVPROVA(.CODINST(INSTANC).).APSMOUARG
                IF CODIGO = NIL
                THEN WRITE (' ',INDVAR,' ')
                ELSE WITH CODIGO -
                     DO CASE TIPO
                       OF NINT WRITE (VALORINTEIRO)
                       NREAL WRITE (VALORREAL)
                       VARIABEL ESCRIVAVALCRVAR
                          (INDDAVARIABEL
```

```

,ARVPROVA(.CONTEXINST
              (INSTANC).)
              .POSICAOARV
)
PREDOUFUNC  ESCREVAPREDOUFUNC
            (APPREDOUFUNC
            ,ARVPROVA(.CONTEXINST
              (INSTANC).)
              .POSICAOARV
            )
CARACSTR   BEGIN WRITELN
            WRITELN (
'ADVERTENCIA  STRING NAO PODE SER INSTANCIADO'
            )
            END
        END
    END
END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE ESCRIVE UM STRING
*****/

```

```

PROCEDURE ESCRVASTRING (VAR ARGCARAC  TAPSMOARG)

```

```

    BEGIN IF (ARGCARAC - . PROXSMOARG ) NIL) AND
            (ARGCARAC - . PROXSMOARG - . TIPO = CARACSTR)
            THEN BEGIN IF ARGCARAC - . VALORCARAC = ' '
                    THEN WRITELN
                    ELSE WRITE (ARGCARAC - . VALORCARAC)
            ARGCARAC = ARGCARAC - . PROXSMOARG
            ESCRVASTRING (ARGCARAC)
        END
    END

```

```

END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE IMPRIME O CONTEUDO DAS ESTRUTURAS
* DE UMA LISTA DE ARGUMENTOS
*****/

```

```

PROCEDURE ESCRVAARGS (ARG  TAPSMOARG
                    CONTEX  TPOSICAOARV
                    SEPVIRGULA  BOOLEAN)

```

```

    BEGIN UNIFPOSSIVEL = TRUE
        WITH ARG -
        DO BEGIN CASE TIPO
            CF NINT  WRITE (VALORINTEIRO)
            NREAL  WRITE (VALORREAL)
            VARIABEL  ESCRVAVALORVAR (INDDAVARIABEL
                                      ,CONTEX)
            PREDOUFUNC  ESCRVAAPREDOUFUNC (ARG - .
                                      APPREDOUFUNC, CONTEX)
            CARACSTR  ESCRVASTRING (ARG)
        END
    END

```

```

                END
            END
        IF ARG - . PROXSMOARG ) NIL
            THEN BEGIN IF SEPVIRGULA
                THEN WRITE (', ')
                ESCREVAARGS (ARG - . PROXSMOARG
                    ,CONTEX, SEPVIRGULA)
            END
        END
    END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE CALCULA O VALOR DE UM ARGUMENTO DE
* FUN O EMBUTIDA.
*****/

```

```

PROCEDURE CALCVALORARG (ARG TAPSMOARG
    CONTEX TPOSICAOARV
    VAR TIPOCALC TARITMET
    VAR INTCALC INTEGER
    VAR REALCALC REAL)

```

FORWARD

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE CALCULA A FUN O EMBUTIDA + (SOMA)
*****/

```

```

PROCEDURE CALCSOMA (ARG1 TAPSMOARG
    CONTEX TPOSICAOARV
    VAR TIPOCALC TARITMET
    VAR INTCALC INTEGER
    VAR REALCALC REAL)

```

```

VAR TIPOCALC1, TIPOCALC2 TARITMET
    INTCALC1, INTCALC2 INTEGER
    REALCALC1, REALCALC2 REAL

```

```

BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX, TIPOCALC1, INTCALC1, REALCALC1)
    CALCVALORARG (ARG1 - . PROXSMOARG, CONTEX
        , TIPOCALC2, INTCALC2, REALCALC2)
    IF TIPOCALC1 = NCINT
        THEN IF TIPOCALC2 = NCINT
            THEN BEGIN TIPOCALC = NCINT
                INTCALC = INTCALC1+INTCALC2
            END
            ELSE BEGIN TIPOCALC = NCREAL
                REALCALC = INTCALC1 + REALCALC2
            END
        ELSE BEGIN TIPOCALC = NCREAL
            IF TIPOCALC2 = NCINT
                THEN REALCALC = REALCALC1 + INTCALC1
                ELSE REALCALC = REALCALC1 + REALCALC2
        END
    END

```



END

```

/*****
* RESOLVACLUSMETA - PROCEDURE QUE CALCULA A FUN O - (SUBTRA O).
*****/

```

```

PROCEDURE CALCSUBT (ARG1 TAPSMOARG
                   CONTEX TPOSICADARV
                   VAR TIPOCALC TARITMET
                   VAR INTCALC INTEGER
                   VAR REALCALC REAL)

```

```

VAR TIPOCALC1, TIPOCALC2 TARITMET
    INTCALC1, INTCALC2 INTEGER
    REALCALC1, REALCALC2 REAL

```

```

BEGIN IF ARG1 - .PROXSMOARG = NIL
    THEN BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX, TIPOCALC
                            , INTCALC1, REALCALC1)
        IF TIPOCALC = NCINT
            THEN INTCALC = -INTCALC1
            ELSE REALCALC = -REALCALC1
        END
    ELSE BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX, TIPOCALC1, INTCALC1
                            , REALCALC1)
        CALCVALORARG (ARG1 - . PROXSMOARG, CONTEX
                    , TIPOCALC2 ,INTCALC2, REALCALC2)
        IF TIPOCALC1 = NCINT
            THEN IF TIPOCALC2 = NCINT
                THEN BEGIN TIPOCALC = NCINT
                        INTCALC = INTCALC1-INTCALC2
                    END
                ELSE BEGIN TIPOCALC = NCREAL
                        REALCALC = INTCALC1 -
                                REALCALC2
                    END
            ELSE BEGIN TIPOCALC = NCREAL
                    IF TIPOCALC2 = NCINT
                        THEN REALCALC = REALCALC1 -
                                INTCALC2
                    ELSE REALCALC = REALCALC1 -
                                REALCALC2
                END
        END
    END
END

```

END

```

/*****
* RESOLVACLUSMETA - PROCEDURE QUE CALCULA A FUN O * (MULTIPLICA O)
*****/

```

```

PROCEDURE CALCMULT (ARG1 TAPSMOARG
                   CONTEX TPOSICADARV
                   VAR TIPOCALC TARITMET

```

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
 Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
 Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
 Rua Aprigio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
 58.100 - Campina Grande - Paraíba

VAR INTCALC INTEGER  
VAR REALCALC REAL

VAR TIPOCALC1, TIPOCALC2 TARITMET  
INTCALC1, INTCALC2 INTEGER  
REALCALC1, REALCALC2 REAL

BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX, TIPOCALC1, INTCALC1, REALCALC1)  
CALCVALORARG (ARG1 - . PROXSMOUARG, CONTEX  
,TIPOCALC2 ,INTCALC2, REALCALC2)

IF TIPOCALC1 = NCINT  
THEN IF TIPOCALC2 = NCINT  
THEN BEGIN TIPOCALC = NCINT  
INTCALC = INTCALC1 \* INTCALC2  
END  
ELSE BEGIN TIPOCALC = NCREAL  
REALCALC = INTCALC1 \* REALCALC2  
END  
ELSE BEGIN TIPOCALC = NCREAL  
IF TIPOCALC2 = NCINT  
THEN REALCALC = REALCALC1 \* INTCALC2  
ELSE REALCALC = REALCALC1 \* REALCALC2  
END  
END

END

/\*  
\* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE CALCULA A FUN O (DIVIS O INTEIRA)  
\*  
\*/

PROCEDURE CALCDIVINT (ARG1 TAPSMOUARG  
CONTEX TPOSICADARV  
VAR INTCALC INTEGER)

VAR TIPOCALC1, TIPOCALC2 TARITMET  
INTCALC1, INTCALC2 INTEGER  
REALCALC1, REALCALC2 REAL

BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX, TIPOCALC1, INTCALC1 ,REALCALC1)  
CALCVALORARG (ARG1 - . PROXSMOUARG, CONTEX  
,TIPOCALC2, INTCALC2, REALCALC2)

IF (TIPOCALC1 ) NCINT) OR (TIPOCALC2 ) NCINT)  
THEN BEGIN Writeln

'ERRO NA RESOLU\$'O DE CLAUSULA META TENTADO CALCULAR DIVIS O INTEIRA'  
Writeln ('  
COM ARGUMENTOS N O INTEIROS')  
GOTO 999 /\* DESVIO PARA O PONTO DE  
\* RECUPERA O DE ERROS NA  
\* ROTINA RESOLVACLAUSMETA  
\*/

END

ELSE INTCALC = INTCALC1 DIV INTCALC2

END

37

```

VAR INTCALC  INTEGER
VAR REALCALC REAL)

```

```

VAR TIPOCALC1, TIPOCALC2  TARITMET
INTCALC1, INTCALC2  INTEGER
REALCALC1, REALCALC2  REAL

```

```

BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX, TIPOCALC1, INTCALC1, REALCALC1)
CALCVALORARG (ARG1 - . PROXSMOARG, CONTEX
, TIPOCALC2, INTCALC2, REALCALC2)

```

```

IF TIPOCALC1 = NCINT
THEN IF TIPOCALC2 = NCINT
THEN BEGIN TIPOCALC = NCINT
INTCALC = INTCALC1 * INTCALC2
END
ELSE BEGIN TIPOCALC = NCREAL
REALCALC = INTCALC1 * REALCALC2
END
ELSE BEGIN TIPOCALC = NCREAL
IF TIPOCALC2 = NCINT
THEN REALCALC = REALCALC1 * INTCALC2
ELSE REALCALC = REALCALC1 * REALCALC2
END
END

```

```

END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURA QUE CALCULA A FUN O (DIVIS O
* INTEIRA)
*****/

```

```

PROCEDURE CALCDIVINT (ARG1 TAPSMOARG
CONTEX TPOSICAOARG
VAR INTCALC INTEGER)

```

```

VAR TIPOCALC1, TIPOCALC2  TARITMET
INTCALC1, INTCALC2  INTEGER
REALCALC1, REALCALC2  REAL

```

```

BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX, TIPOCALC1, INTCALC1, REALCALC1)
CALCVALORARG (ARG1 - . PROXSMOARG, CONTEX
, TIPOCALC2, INTCALC2, REALCALC2)

```

```

IF (TIPOCALC1 ) NCINT) OR (TIPOCALC2 ) NCINT)
THEN BEGIN WRITELN
WRITELN (

```

```

'ERRO NA RESOLU$'O DE CLAUSULA META TENTADO CALCULAR DIVIS O INTEIRA')
WRITELN (
COM ARGUMENTOS N O INTEIROS')
GOTO 999 /* DESVIO PARA O PONTO DE
* RECUPERA O DE ERROS NA
* ROTINA RESOLVACLAUSMETA
*/

```

```

END
ELSE INTCALC = INTCALC1 DIV INTCALC2

```

```

END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE CALCULA A FUNCAO / (DIVIS O REAL).
** */

```

```

PROCEDURE CALCDIVREAL (ARG1 TAPSMOARG
                      CONTEX TPOICADARV
                      VAR REALCALC REAL)

```

```

VAR TIPOCALC1, TIPOCALC2 TARITMET
    INTCALC1, INTCALC2 INTEGER
    REALCALC1, REALCALC2 REAL

```

```

BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX, TIPOCALC1, INTCALC1, REALCALC1)
    CALCVALORARG (ARG1 - . PROXSMOARG, CONTEX
                  ,TIPOCALC2, INTCALC2, REALCALC2)

```

```

IF TIPOCALC1 = NCINT
  THEN IF TIPOCALC2 = NCINT
    THEN REALCALC = INTCALC1 / INTCALC2
    ELSE REALCALC = INTCALC1 / REALCALC2
  ELSE IF TIPOCALC2 = NCINT
    THEN REALCALC = REALCALC1 / INTCALC2
    ELSE REALCALC = REALCALC1 / REALCALC2

```

```

END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE CALCULA A FUNC O MOD (RESTO DA
*                               DIVISAO)
** */

```

```

PROCEDURE CALCMOD (ARG1 TAPSMOARG
                  CONTEX TPOICADARV
                  VAR INTCALC INTEGER)

```

```

VAR TIPOCALC1, TIPOCALC2 TARITMET
    INTCALC1, INTCALC2 INTEGER
    REALCALC1, REALCALC2 REAL

```

```

BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX, TIPOCALC1, INTCALC1, REALCALC1)
    CALCVALORARG (ARG1 - . PROXSMOARG, CONTEX
                  , TIPOCALC2, INTCALC2, REALCALC2)

```

```

IF (TIPOCALC1 ) NCINT) OR (TIPOCALC2 ) NCINT)
  THEN BEGIN WRITELN

```

```

    WRITELN (
* ERRO NA RESOLU$O DE CLAUSULA META TENTADO CALCULAR A FUN O MOD ')
    WRITELN (
    COM ARGUMENTOS N O INTEIROS')
    GOTO 999 /* DESVIO PARA O PONTO DE
    * RECUPERA O DE ERROS NA
    * ROTINA RESOLVACLAUSMETA
    */

```

```

    END

```

```

  ELSE INTCALC = INTCALC1 MOD INTCALC2

```

```

END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE CALCULA A FUNCAO SINAL, RETORNANDO
* -1, 0 OU 1 SE PARA UM ARGUMENTO NEGATIVO, ZERO OU
* POSITIVO, RESPECTIVAMENTE.
*****/

```

```

PROCEDURE CALCSINAL (ARG1 TAPSMOARG
                    CONTEX TPOSIADARV
                    VAR INTCALC INTEGER)

```

```

VAR TIPOCALC1 TARITMET
    INTCALC1 INTEGER
    REALCALC1 REAL
    VALOR REAL

```

```

BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX, TIPOCALC1, INTCALC1, REALCALC1)
    IF TIPOCALC1 = NCINT
        THEN VALOR = INTCALC1
        ELSE VALOR = REALCALC1
    IF VALOR = 0
        THEN INTCALC = 0
        ELSE IF VALOR < 0
            THEN INTCALC = 1
            ELSE INTCALC = -1

```

```

END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE ENCONTRA O VALOR CALCULADO DE UMA
* VARIÁVEL DE UMA FUNÇÃO EMBUTIDA.
*****/

```

```

PROCEDURE CALCVALORVAR (INDICE TINDVAR
                       CONTEX TPOSIADARV
                       VAR TIPOCALC TARITMET
                       VAR INTCALC INTEGER
                       VAR REALCALC REAL)

```

```

VAR CODIGO TAPSMOARG
    INSTANC TPOSIADARV

```

```

BEGIN INSTANC = INSTDOCONTEX (CONTEX, INDICE)
    CODIGO = ARVPROVA(.CODINST(INSTANC).).APSMCUARG
    IF CODIGO = NIL

```

```

        THEN BEGIN WRITELN
                WRITELN (
'ERRO NA RESOLUÇÃO DE CLAUSULA META FOI TENTADO AVALIAR UMA FUNÇÃO')
                WRITELN (
'ARITMETICA COM UMA VARIÁVEL AINDA NÃO INSTANCIADA')
                GOTO 999 /* DESVIO PARA O PONTO DE RECUPERAÇÃO
                * DE ERROS NA ROTINA RESOLVACLAUSMETA

```

\*/

```

END
ELSE CALCVALDRARG (CODIGO, ARVPROVA(.CONTEXINST(INSTANC).)
                  .POSICAOARV, TIPOCALC, INTCALC, REALCALC)

```

END

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE CALCULA UMA FUN C EMBUTIDA
*****/

```

```

PROCEDURE CALCFUNCEMBUT (FUNC TAPREDOUFUNC
                        CONTEX TPOSICAOARV
                        VAR TIPOCALC TARITMET
                        VAR INTCALC INTEGER
                        VAR REALCALC REAL)

```

```

BEGIN CASE TIPODEFUNC (FUNC)
  OF FUNCSOMA  CALCSOMA (FUNC - . PRIMARG, CONTEX, TIPOCALC
                        , INTCALC, REALCALC )
  FUNCSUBT    CALCSUBT (FUNC - . PRIMARG, CONTEX, TIPOCALC
                        , INTCALC, REALCALC )
  FUNCMULT    CALCMULT (FUNC - . PRIMARG, CONTEX, TIPOCALC
                        , INTCALC, REALCALC )
  FUNCDIVINT  BEGIN TIPOCALC = NCINT
                CALCDIVINT (FUNC - . PRIMARG, CONTEX
                            , INTCALC)
                END
  FUNCDIVREAL BEGIN TIPOCALC = NCREAL
                CALCDIVREAL (FUNC - . PRIMARG, CONTEX
                             , REALCALC)
                END
  FUNCMOD     BEGIN TIPOCALC = NCINT
                CALCMOD (FUNC - . PRIMARG, CONTEX
                          , INTCALC)
                END
  FUNCSINAL   BEGIN TIPOCALC = NCINT
                CALCSINAL (FUNC - . PRIMARG, CONTEX
                            , INTCALC)
                END
  FUNCCALC    CALCVALDRARG (FUNC - . PRIMARG, CONTEX
                            , TIPOCALC, INTCALC, REALCALC)
  FUNCDEF     BEGIN WRITELN
                WRITELN (
'ERRO NA RESOLU$'O DE CLAUSULA META FOI TENTADO AVALIAR UMA FUN O')
                WRITELN (
' N O ARITMETICA')
                GOTO 999 /* DESVIO PARA O PONTO DE RECUPE-
                          * RA O DE ERROS NA ROTINA
                          * RESOLVACLAUSMETA
                          */
                END

```

END

END

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAIBA  
 Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
 Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
 Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
 58.100 - Campina Grande - Paraíba

FORWARD

PROCEDURE ESCREVAVARCALC (INDICE TINDVAR  
CONTEX TPOSICAOARV)

\*\*\*\*\*  
\* VARIÁVEL.  
\* ESCREVAVARCALC - PROCEDURE QUE ESCREVE O VALOR CALCULADO DE UMA  
\* VARIÁVEL.  
\*\*\*\*\*

VAR I TCCMPRISM

PROCEDURE ESCREVAVARCALC

\*\*\*\*\*  
\* NIDA ANTERIORMENTE COM FORWARD  
\* RESOLVACLAUSMETA - DEFINI O DA PROCEDURE ESCREVAVARCALC  
\* RESOLVACLAUSMETA - DEFINI O DA PROCEDURE ESCREVAVARCALC  
\*\*\*\*\*

END

END

END

\*/

\* ROTINA RESOLVACLAUSMETA  
\* RECUPERA O DE ERROS NA  
\* GOTO 999 /\* DESVIA PARA O PONTO DE  
\* ARITMETICA EM AVLIA O \*)

\* ERRO NA RESOLVACLAUSMETA DE CLAUSULA META STRING COMO ARGUMENTO DE FUN O \*)  
\* Writeln (

CARACTR BEGIN Writeln  
PREDFUNC CALCUNCEMUT (APPEDUFUNC, CONTEX  
, TIPOCALC, INTCALC, REALCALC)  
VARIÁVEL CALVALORVAR (INDAVARIÁVEL, CONTEX  
, TIPOCALC, INTCALC, REALCALC)  
PREDFUNC CALCUNCEMUT (APPEDUFUNC, CONTEX  
, TIPOCALC, INTCALC, REALCALC)

END

NREAL BEGIN TIPOCALC = NCREAL  
REALCALC = VALORREAL

END

OF NINT BEGIN TIPOCALC = NCINT  
INTCALC = VALORINTEIRC

DO CASE TIPO

BEGIN WITH ARG -

PROCEDURE CALVALORVAR

\*\*\*\*\*  
\* ANTERIORMENTE COM FORWARD \*  
\* RESOLVACLAUSMETA - DEFINI O DA PROCEDURE CALVALORVAR, DEFINIDA  
\* ANTERIORMENTE COM FORWARD \*  
\*\*\*\*\*

```

/*****
*  ESCREVAPREDOUFUNC - PROCEDURE QUE ESCREVE O VALOR CALCULADO DE UMA
*  FUN AO EMBUTIDA.
*****/

```

```

PROCEDURE ESCREVAVALORCALC (ARGCALC  TAPSMOARG
                           CONTEX    TPOSICAOARV)

```

```

VAR TIPOCALC  TARITMET
    INTCALC   INTEGER
    REALCALC  REAL

```

```

BEGIN WITH ARGCALC -
  DO CASE TIPO
    OF NINT  WRITE (VALORINTEIRO)
       NREAL WRITE(VALORREAL)
       VARIABEL  ESCREVAVARCALC (INDDAVARIABEL, CONTEX)
       PREDOUFUNC BEGIN CALCFUNCSEMBUT (APPREDOUFUNC, CONTEX
                                         , TIPOCALC, INTCALC
                                         , REALCALC)

```

```

        IF TIPOCALC = NCINT
          THEN WRITE (INTCALC)
          ELSE WRITE (REALCALC)

```

```

        END
        CARACSTR BEGIN WRITELN
                  WRITELN (
'ERRO NA RESOLU$'O DE CLAUSULA META  STRING PARTICIPANDO DE FUN  O')
                  WRITELN (
'          CALCULADA')
                  GOTO 999 /* DESVIC PARA O PONTO DE
                           * RECUPERA O DE ERROS NA
                           * ROTINA RESOLVACLAUSMETA
                           */

```

```

        END
        END
        IF ARGCALC - . PROXSMOARG ) NIL
          THEN ESCREVAVALORCALC (ARGCALC - . PROXSMOARG, CONTEX)
END

```

```

/*****
*  ESCREVAPREDFUNC - DEFINI AO DA PROCEDURE ESCREVAVARCALC, DEFINIDA
*  ANTERIORMENTE COM FORWARD
*****/

```

```

PROCEDURE ESCREVAVARCALC

```

```

VAR CODIGO  TAPSMOARG
    INSTANC  TPOSICAOARV

```

```

BEGIN INSTANC = INSTDOCONTEX (CONTEX, INDICE)
      CODIGO = ARVPROVA(.CODINST(INSTANC).).APSMOARG
      IF CODIGO = NIL
        THEN BEGIN WRITELN
                  WRITELN (

```



```

'ERRO NA RESOLUÇÃO DE CLAUSULA META FOI TENTADO AVALIAR UMA FUNÇÃO')
WRITELN (
ARITMETICA COM UMA VARIÁVEL AINDA NÃO INSTANCIADA.')
GOTO 999 /* DESVIO PARA O PONTO DE RECUPERAÇÃO
* DE ERROS SINTÁTICOS NA ROTINA
* RESOLVACLAUSMETA
*/

END
ELSE ESCREVAVALORCALC (CODIGO, ARVPROVA(.CONTEXINST(INSTANC)
).POSICAOARV)
END

```

```

/*****
* ESCREVAPREDFUNC - CORPO DA PROCEDURE
*****/

```

```

BEGIN IF (TIPODEFUNC (PREDFUNC) = FUNCCALC) AND
(PREDFUNC - . PRIMARG ) NIL)
THEN ESCREVAVALORCALC (PREDFUNC - . PRIMARG, CONTEX)
ELSE BEGIN WITH PREDFUNC - . NOME -
DO FOR I = 1 TO COMPRNOME
DO WRITE (NOME(.I.))
IF PREDFUNC - . PRIMARG ) NIL
THEN BEGIN WRITE (' (')
ESCREVAARGS (PREDFUNC - . PRIMARG
, CONTEX ,TRUE)
WRITE (')')
END
END
END

```

END

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE COMPLETA A CRIAÇÃO DE UM NOVO NÓ
*****/

```

PROCEDURE COMPLETECRIACAO (VAR NOEMCRIACAO TPOSICAOARV)

```

VAR INDVAR TINDVAR
INSTANC TPOSICAOARV

```

```

BEGIN ARVPROVA (.PAIDONO(NOEMCRIACAO)).POSICAOARV = PAISMATUAL
ARVPROVA (.SMETADONO(NOEMCRIACAO)).APSMOUARG = SMATUAL
INSTANC = INSTDOCONTEX(CONTEXDONO(NOEMCRIACAO),1)
FOR INDVAR = 1 TO CLAUSSENDOTENTADA - . NVAR
DO BEGIN ARVPROVA (.CODINST(INSTANC)).APSMOUARG = NIL
ARVPROVA (.CONTEXINST(INSTANC)).POSICAOARV = 0
INSTANC = PROXINST (INSTANC)
END
POSICAO LIVRE = POSICAO SEGAONO (NOEMCRIACAO,CLAUSSENDOTENTADA
- . NVAR)

```

END

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE CRIA UM NOVO NO DETERMINISTICO, O
*                       QUAL PASSA A SER O PAI DA SUBMETA ATUAL
*****/

```

PROCEDURE CRIENODETERM

```

VAR NOEMCRIACAO  TPOSICADARV

BEGIN NOEMCRIACAO = NOVONODETERM (POSICAOLIVRE)
      COMPLETECRIACAONO (NOEMCRIACAO)
      PAISMATUAL = NOEMCRIACAO

END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE CRIA UM NO N O DETERMINISTICO NA
*   ARVORE DE PROVA, O QUAL PASSA A SER O PAI DA SUBMETA ATUAL E O
*   NO PARA RETROCESSO.
*****/

```

PROCEDURE CRIENONAODETERM

```

VAR NOEMCRIACAO  TPOSICADARV

BEGIN NOEMCRIACAO = NOVONONAODETERM (POSICAOLIVRE)
      ARVPROVA (.PTORETORNONO(NOEMCRIACAO)).POSICADARV =
                                     NORETROCESSO
      ARVPROVA (.PROXCLAUSNO(NOEMCRIACAO)).APCLAUS =
                                     PROXCLAUSATENTAR
      ARVPROVA (.BASELGELIMNO(NOEMCRIACAO)).PCSIDARV =
                                     TOPOPILHALIGSELIM

      COMPLETECRIACAONO (NOEMCRIACAO)
      PAISMATUAL = NOEMCRIACAO
      NORETROCESSO = NOEMCRIACAO

END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE DISREFERENCIA UMA VARIABEL
*****/

```

PROCEDURE DISREFERENCIE (VAR CODIGO TAPSMOUARG  
VAR CONTEX TPOSICADARV)

```

VAR INSTANC  TPOSICADARV
  INDICE  TINDVAR

BEGIN IF CODIGO - . TIPO = VARIABEL
  THEN BEGIN INDICE = CODIGO - . INDDAVARIABEL
            INSTANC = INSTDOCONTEX (CONTEX,INDICE)
            WHILE (CODIGO - . TIPO = VARIABEL) AND
                  (INDICE ) 0) AND
                  (ARVPROVA (.CODINST(INSTANC)).APSMOUARG )

```

NIL)

```

DO BEGIN CODIGO = ARVPROVA(.CCDINST(INSTANC).).
                                APSMOUARG
CONTEX = ARVPROVA (.CONTEXINST(INSTANC)
                                .).POSICADARV
IF CODIGO - . TIPO = VARIAVEL
THEN BEGIN INDICE = CODIGO - . INDDAVARIAVEL
INSTANC = INSTDOCONTEX (CONTEX, INDICE)
END
END
END
END

```

/\*\*\*\*\*  
 \* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE ACHA A SUBMETA DE TRABALHO  
 \*\*\*\*\*/

PROCEDURE AC-FESMDETRAB

```

BEGIN SMDETRAB = SMATUAL
CONTEXSMTRAB = CONTEXSMATUAL
DISREFERENCIE (SMDETRAB, CONTEXSMTRAB)
CASE SMDETRAB - . TIPO
  OF NINT, NREAL BEGIN WRITELN
                    WRITELN (
'ERRO NA RESOLU$'O DE CLAUSULA META SUBMETA N O PODE SER UM NUMERO'
                    )
GOTO 999 /* DESVIA PARA O PONTO DE RECUPERA O DE ERROS
* NA ROTINA RESOLVACLAUSMETA .
*/

                    END
VARIAVEL BEGIN WRITELN
          WRITELN (
'ERRO NA RESOLU$'O DE CLAUSULA META META-VARIAVEL NAC INSTANCIADA FOI'
          )
          WRITELN (
'
          OBTIDA NA CLAUSULA META OU EM AL-'
          )
          WRITELN (
'
          GUMA DAS CLAUSULAS UTILIZADAS NA'
          )
          WRITELN (
'
          RESOLUCAO DA MESMA'
          )
GOTO 999 /* DESVIO PARA O PCNTG DE RECUPRA O
* DE ERROS NA ROTINA RESOLVACLAUSMETA
*/

                    END
PREDOUFUNC
END
END

```

/\*\*\*\*\*  
 \* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE BUSCA UMA INSTANCIA NO GRUPO DE

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAIBA  
 Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
 Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
 Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
 58.100 - Campina Grande - Paraíba

```

*          CLAUSULAS DA SUBMETA ATUAL. SE N C FOR ENCONTRADA
*          UMA CLAUSULA QUE POSSA INSTANCIAR A SUBMETA ATUAL,
*          A SUBMETA ATUAL PASSARA A SER A SUBMETA DO RETRO-
*          CESSO, ASSIM, JA TENDO SIDO DESFEITA A INSTANCIA
*          ANTERIOR, S O TENTADAS OUTRAS CLAUSULAS DO GRUPO.
*****/

```

```

PFOCEDURE BUSQINSTANCNOGPO
  VAR GPOATUAL  TAPGPOCLS

```

```

/*****
* RESOLVECLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO - PROCEDURE QUE FAZ O RETROCESSO
*                                     (BACKTRACKING) APCS UMA FALHA
*****/

```

```

PROCEDURE RETROCEDA

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO/RETROCEDA - PROCEDURE QUE ELIMINA
*          LIGA ES FALHAS, OU
*          SEJA, FEITAS POR INS-
*          TANCIA OES ELIMINADAS
*          NO RETROCESSO.
*****/

```

```

PROCEDURE ELIMINELIGSFALHAS (NO  TPOSICAOARV)

```

```

  VAR INSTAANULAR
      ,BASEELIM  TPOSICAOARV

```

```

  BEGIN BASEELIM = ARVPROVA (.BASELGELIMNO(NO).).POSICAOARV
    WHILE TOPOPILHALIGSELIM ) BASEELIM
      DO BEGIN TOPOPILHALIGSELIM = TOPOPILHALIGSELIM + 1
        INSTAANULAR = ARVPROVA (.TOPOPILHALIGSELIM.)
          .POSICAOARV
        ARVPROVA (.CODINST(INSTAANULAR).).APSMOUARG =
          NIL
        ARVPROVA (.CONTEXINST(INSTAANULAR).).POSICAOARV
          = 0
      END
  END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO/RETROCEDA - CORPO DA PROCEDURE
*****/

```

```

  BEGIN SMATUAL = ARVPROVA (.SMETADONO(NORETROCESSO).).APSMOUARG
    PAISMATUAL = ARVPROVA(.PAIDONO(NORETROCESSO).).POSICAOARV
    CONTEXSMATUAL = ARVPROVA (.CONTEXDONO(NORETROCESSO).).
      POSICAOARV
  ACHE SMDETRAB

```

```

PROXCLAUSATENTAR = ARVPROVA (.PROXCLAUSNC(NORETROCESSO).).
                                                                APCLAUS
ELIMINELIGSFALHAS (NORETROCESSO)
POSICADLIVRE = POSICACLIBRETROC (NORETROCESSO)
NORETROCESSO = ARVPROVA (.PTORETORNONO(NORETROCESSO).).
                                                                POSICAOARV

```

END

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCOGPO - PROCEDURE QUE TENTA INSTANCIAR
* UMA SUBMETA CUJO PREDICADO TENHA
* SIDO RECONHECIDO COMO EMBUTIDO
* COM A CLAUSULA EMBUTIDA CORRES-
* PONDENTE.
*****/

```

PROCEDURE TENTECLAUSEMBUT

VAR TIPOPRED TTIPOPRED

BEGIN TIPOPRED = TIPODOPRED (PROXCLAUSATENTAR - . CABECA)  
CASE TIPOPRED

OF PREDWRITE BEGIN ESCREVAARGS (SMDETRAB - .  
APPREDCUFUNC - . PRIMARG  
, CONTEXSMTRAB, FALSE )  
IF SMDETRAB - . APPREDCUFUNC - . NOME =  
PREDSEMBUT (.PREDWRITEFALHA.)  
THEN UNIFPOSSIVEL = FALSE  
ELSE UNIFPOSSIVEL = TRUE  
PROXCLAUSATENTAR = NIL  
SMATUAL = SMATUAL - . PROXSMOUARG

END  
PREDWRITEFALHA BEGIN UNIFPOSSIVEL = TRUE  
PROXCLAUSATENTAR = PREDSEMBUT (.  
PREDWRITE.) - . GPCCLS - .  
PRIMCLAUS

CRIENCAODETERM  
SMATUAL = NIL

END  
PREDCORTE BEGIN WHILE NORETROCESSO = PAISMATUAL  
DO NORETROCESSO = ARVPROVA (.  
PTORETORNONO (NORETROCESSO)  
.).POSICAOARV

UNIFPOSSIVEL = TRUE  
SMATUAL = SMATUAL - .PROXSMOUARG

END

END

END

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCOGPO - PROCEDURE QUE TENTA INSTANCIAR
* UMA SUBMETA COM UMA CLAUSULA DE-
* FINIDA DO GRUPO.
*****/

```

PROCEDURE TENTECLAUSDEF

```
/** *****  
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO/TENTECLAUSDEF - PROCEDURE QUE  
* TENTA UNIFICAR SUBMETA COM CLAUSULA  
** *****/
```

PROCEDURE TENTEUNIFSMCOMCLS

```
/** *****  
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO/TENTECLAUSDEF/TENTEUNIFSMCOMCLAUS  
* PROCEDURE EM QUE, DADOS OS ARGUMENTOS DE DOIS PREDICADOS, TEN-  
* TA UNIFICAR OS ARGUMENTOS CORRESPONDENTES.  
** *****/
```

```
PROCEDURE TENTEUNIFARGS ( PRIMARG1 TAPSMCUARG  
CONTEX1 TPOSICACARV  
PRIMARG2 TAPSMCUARG  
CONTEX2 TPOSICACARV)
```

FORWARD

```
/** *****  
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO/TENTECLAUSDEF/TENTEUNIFSMCOMCLAUS  
* PROCEDURE QUE TENTA UNIFICAR FUN O COM FUN C  
** *****/
```

```
PROCEDURE TENTEUNIFFUNCCOMFUNC (FUNC1, FUNC2 TAPREDOUFUNC  
VAR CONTEX1, CONTEX2  
TPOSICAOARV)
```

```
BEGIN IF FUNC1 - . NOME ) FUNC2 - . NOME  
THEN UNIFPOSSIVEL = FALSE  
ELSE IF (FUNC1 - . PRIMARG = NIL) AND  
(FUNC2 - . PRIMARG = NIL)  
  
THEN UNIFPOSSIVEL = TRUE  
ELSE TENTEUNIFARGS (FUNC1 - . PRIMARG, CONTEX1  
, FUNC2 - . PRIMARG, CONTEX2)  
  
END
```

```
/** *****  
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO/TENTECLAUSDEF/TENTEUNIFSMCOMCLAUS  
* DEFINI O DA PROCEDURE TENTEUNIFARGS, (DEFINIDA ANTERIORMENTE  
* COM FORWARD ).  
** *****/
```

PROCEDURE TENTEUNIFARGS

VAR ARG1, ARG2 TAPSMOARG

```
*****
* RESOLVA CLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO/TENTECLAUSDEF/TENTEUNIFSMCOMCLAUS
* /TENTEUNIFARGS - PROCEDURE QUE TENTA UNIFICAR DOIS ARGUMENTOS.
*****
```

```
PROCEDURE TENTEUNIFARGCOMARG (ARG1, ARG2 TAPSMOARG
                               CONTEX1, CONTEX2 TPOSICACARV)
```

```
VAR TIPOCALC1, TIPOCALC2 TARITMET
    INTCALC1, INTCALC2 INTEGER
    REALCALC1, REALCALC2 REAL
```

```
*****
* RESOLVA CLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO/TENTECLAUSDEF/TENTEUNIFSMCOMCLAUS
* /TENTEUNIFARGS/TENTEUNIFARGCOMARG - PROCEDURE QUE INSTANCIA UMA
* VARIÁVEL, OU SEJA, CRIA UMA LIGAÇÃO ENTRE A VARIÁVEL E SEU TER-
* MO ASSOCIADO.
*****
```

```
PROCEDURE INSTANCIE (VAR VARIÁV TAPSMOARG
                    VAR CONTEXVAR TPOSICACARV
                    TERMOASSOC TAPSMOARG
                    CONTEXTASSOC TPOSICACARV)
```

```
VAR INDICE TINDVAR
    INSTANC TPOSICACARV
```

```
BEGIN INDICE = VARIÁV - . INDDAVARIÁVEL
    IF INDICE ) 0 /* SE N C FOR VARIÁVEL ANÔNIMA */
    THEN BEGIN INSTANC = INSTDOCONTEX (CONTEXVAR,
                                        INDICE)
        ARVPROVA (.CODINST(INSTANC).).APSMOARG
                = TERMOASSOC
        ARVPROVA (.CONTEXINST(INSTANC).)
                .POSICACARV = CONTEXTASSOC
    IF INSTANC ) NORETROCESSO
    THEN /* A POSIÇÃO DESTA INSTANCIA
        * PRECISA SER GUARDADA NA PILHA
        * DE LIGAÇÃO E A ELIMINAR.
        */
        BEGIN ARVPROVA (.TOPOPILHALIGSELIM.)
            .POSICACARV = INSTANC
            TOPOPILHALIGSELIM =
                TOPOPILHALIGSELIM - 1
            IF TOPOPILHALIGSELIM )=
                POSICAOLIVRE
            THEN BEGIN Writeln
                Writeln (
'ERRO NA RESOLUÇÃO DE CLAUS META A ÁREA DE MEMÓRIA RESERVADA PARA A'
```

```
)
Writeln (
```

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
58.100 - Campina Grande - Paraíba

ARVORE DE PROVA ESGCTOU\*

```

)
GOTO 999
/* DESVIO PARA O PONTO DE RECUPERA O
* DE ERROS NA ROTINA RESOLVACLAUSMETA
*/
END
END
END
UNIFPOSSIVEL = TRUE
END

```

```

/*****
* RESOLVA CLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO/TENTECLAUSDEF/TENTEUNIFSMCOMCLAUS
* /TENTEUNIFARGS/TENTEUNIFARGCOMARG - PROCEDURE QUE INSTANCIA UMA
* VARIABEL COM OUTRA VARIABEL N O INSTANCIADA.
*****/

```

```

PROCEDURE INSTANCVARCCMVAR (VAR VARIAV1, VARIAV2 TAPSMOUARG
VAR CONTEX1, CONTEX2 TPOSICAOARV)

```

```

BEGIN IF (VARIAV1 - . INDDAVARIAVEL ) 0) AND
(VARIAV2 - . INDDAVARIAVEL ) 0)
/* SE UMA DAS VARIABEIS FOR ANCNIMA, N O
* NECESSARIO INSTANCIAR.
*/
THEN IF CONTEX1 ) CONTEX2
THEN INSTANCIE (VARIAV2, CONTEX2
,VARIAV1, CONTEX1)
ELSE IF CONTEX1 CONTEX2
THEN INSTANCIE (VARIAV1, CONTEX1
,VARIAV2, CONTEX2)
ELSE IF VARIAV1 ) VARIAV2
THEN INSTANCIE (VARIAV1
,CONTEX1
,VARIAV2
,CONTEX2)

UNIFPOSSIVEL = TRUE
END

```

```

/*****
* RESOLVA CLAUSMETE/BUSQINSTANCNOGPO/TENTECLAUSDEF/TENTEUNIFSMCOMCLAUS
* /TENTEUNIFARGS/TENTEUNIFARGCOMARG - CORPO DA PRCCEDURE
*****/

```

```

BEGIN DISREFERENCIE (ARG1, CONTEX1)
DISREFERENCIE (ARG2, CONTEX2)
CASE ARG1 - . TIPO
OF NINT CASE ARG2 - . TIPO
OF NINT UNIFPOSSIVEL = (ARG1 - . VALORINTEIRO =
ARG2 - . VALORINTEIRO)
VARIABEL INSTANCIE (ARG2, CONTEX2
,ARG1, CONTEX1)

```



```

NREAL UNIFPOSSIVEL = FALSE
PREDOUFUNC
  IF TIPODEFUNC (ARG2 - . APPREDOUFUNC)
    = FUNCCALC
    THEN BEGIN CALCVALORARG(ARG2, CONTEX2
      ,TIPOCALC2,INTCALC2,REALCALC2)
      IF TIPOCALC2 = NCINT
        THEN UNIFPOSSIVEL =
          (ARG1 - . VALORINTEIRO
            = INTCALC2)
        ELSE UNIFPOSSIVEL = FALSE
      END
    ELSE UNIFPOSSIVEL = FALSE
  END
END
NREAL CASE ARG2 - . TIPO
  OF NREAL UNIFPOSSIVEL = (ARG1 - . VALORREAL =
    ARG2 - . VALORREAL)
  VARIAVEL INSTANCIE (ARG2, CONTEX2
    ,ARG1, CONTEX1)
  NINT UNIFPOSSIVEL = FALSE
PREDOUFUNC
  IF TIPODEFUNC (ARG2 - . APPREDOUFUNC) =
    FUNCCALC
    THEN BEGIN CALCVALORARG (ARG2, CONTEX2
      ,TIPOCALC2,INTCALC2,REALCALC2)
      IF TIPOCALC2 = NCREAL
        THEN UNIFPOSSIVEL = (ARG1 -
          .VALORREAL = REALCALC2)
        ELSE UNIFPOSSIVEL = FALSE
      END
    ELSE UNIFPOSSIVEL = FALSE
  END
END
VARIAVEL CASE ARG2 - . TIPO
  OF NINT, NREAL, PREDOUFUNC
    INSTANCIE (ARG1, CONTEX1
      ,ARG2, CONTEX2)
  VARIAVEL INSTANCVARCOMVAR (ARG1, ARG2
    ,CONTEX1,CONTEX2)
  END
PREDOUFUNC
  IF TIPODEFUNC (ARG1 - . APPREDOUFUNC) ) FUNCCALC
  THEN CASE ARG2 - . TIPO
    OF PREDOUFUNC TENTEUNIFFUNCCOMFUNC
      (ARG1 - . APPREDOUFUNC
        ,ARG2 - . APPREDOUFUNC
        ,CONTEX1, CONTEX2 )
    VARIAVEL INSTANCIE (ARG2, CONTEX2
      ,ARG1, CONTEX1)
    NINT, NREAL UNIFPOSSIVEL = FALSE
  END
  ELSE BEGIN CALCVALORARG (ARG1, CONTEX1, TIPOCALC1
    ,INTCALC1, REALCALC2)
    CASE ARG2 - . TIPO
      OF NINT IF TIPOCALC1 = NCINT
        THEN UNIFPOSSIVEL = (ARG2 -

```

```

        .VALORINTEIRO = INTCALC1)
    ELSE UNIFPOSSIVEL = FALSE
NREAL IF TIPOCALC1 = NCREAL
    THEN UNIFPOSSIVEL = (ARG2
        - .VALORREAL = REALCALC1)
    ELSE UNIFPOSSIVEL = FALSE
VARIABLE INSTANCIE (ARG2, CONTEX2
    ,ARG1, CONTEX1)
PREDOUFUNC
    IF TIPODEFUNC (ARG2 - .APPREDOUFUNC)
        = FUNCCALC
    THEN BEGIN CALCVALORARG (ARG2
        ,CONTEX2, TIPOCALC2
        ,INTCALC2, REALCALC2)
        IF TIPOCALC1 = TIPOCALC2
            THEN IF TIPOCALC1 =
                NCINT
                THEN UNIFPOSSIVEL
                    = (INTCALC1
                        = INTCALC2)
                ELSE UNIFPOSSIVEL
                    = (REALCALC1
                        = REALCALC2)
            ELSE UNIFPOSSIVEL =
                FALSE
        END
    ELSE UNIFPOSSIVEL = FALSE
END
END
END
END
END
END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCOGPO/TENTECLAUSDEF/TENTEUNIFSMCOMCLAUS
* /TENTEUNIFARGS - CORPO DA PROCEDURE
*****/

```

```

BEGIN ARG1 = PRIMARG1
    ARG2 = PRIMARG2
    UNIFPOSSIVEL = TRUE
    WHILE (ARG1 ) NIL) AND (ARG2 ) NIL) AND UNIFPOSSIVEL
        DO BEGIN TENTEUNIFARGCOMARG ( ARG1 , ARG2
            ,CONTEX1, CONTEX2)
            ARG1 = ARG1 - . PROXSMOARG
            ARG2 = ARG2 - . PROXSMOARG
        END
    IF UNIFPOSSIVEL
        THEN UNIFPOSSIVEL = (ARG1 = ARG2)
END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCOGPO/TENTECLAUSDEF/TENTEUNIFSMCOMCLAUS
CORPO DA PROCEDURE
*****/

```

\*\*\*\*\*/ 47

```
BEGIN IF (SMDETRAB - . APPREDOUFUNC - . PRIMARG = NIL) AND
(CLAUSSENDOTENTADA - . CABECA - . PRIMARG = NIL)
THEN UNIFPOSSIVEL = TRUE
ELSE TENTEUNIFARGS (SMDETRAB - . APPREDOUFUNC - . PRIMARG
,CONTEXSMTRAB
,CLAUSSENDOTENTADA - . CABECA - .
PRIMARG
,CONTEXCLSSSENDOTENT)
```

END

/\*  
\* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCOGPO/TENTECLAUSDEF - CORPO DA PROCEDURE  
\*/

```
BEGIN IF PROXCLAUSATENTAR = NIL
THEN UNIFPOSSIVEL = FALSE
ELSE BEGIN CLAUSSENDOTENTADA = PROXCLAUSATENTAR
PROXCLAUSATENTAR = PROXCLAUSATENTAR - .
PROXCLAUS
```

```
IF PROXCLAUSATENTAR = NIL
THEN CRIENODETERM
ELSE CRIENONAOETERM
IF POSICAOLIVRE = TOPOPILHALIGSELIM
THEN BEGIN WRITELN
```

```
'ERRO NA RESOLU$'O DE CLAUS META A AREA DE MEMORIA RESERVADA PARA A '
```

```
)
WRITELN (
ARVORE DE PROVA ESGOTOU'
```

```
)
GOTO 999
```

```
/* DESVIO PARA O PCNTO DE RECUPERA O
* DE ERROS NA ROTINA RESOLVACLAUSMETA
*/
```

END

```
CONTEXCLSSSENDOTENT = CONTEXDCNO (PAISMATUAL)
TENTEUNIFSMCOMCLS
IF UNIFPOSSIVEL
```

```
THEN BEGIN SMATUAL = CLAUSSENDOTENTADA - .
PRISMETA
CONTEXSMATUAL = CONTEXCLSSSENDOTENT
```

END

END

END

/\*  
\* RESOLVACLAUSMETA/BUSCINSTANCOGPO - PROCEDURE QUE TENTA INSTANCIAR  
\* UMA SUBMETA COM A PROXIMA CLAUSULA DO GRUPO.  
\*/

PROCEDURE TENTEPROXCLAUS

```

BEGIN IF SMDETRAB - . APPREDOUFUNC - . NOME - . GPCCLS - .
      TIPOPRECCABEC ) PREDEF
      THEN TENTECLAUSEMBUT
      ELSE TENTECLAUSDEF
END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA/BUSQINSTANCNOGPO -CORPO DA PROCEDURE
*****/

```

```

BEGIN GPOATUAL = SMDETRAB - . APPREDOUFUNC - . NCME - . GPCCLS
  IF GPOATUAL = NIL
    THEN UNIFPOSSIVEL = FALSE
    ELSE BEGIN PROXCLAUSATENTAR = GPOATUAL - . PRIMCLAUS
          TENTEPROXCLAUS
        END
  WHILE (NOT UNIFPOSSIVEL) AND (NORETROCESSO ) 0)
    DO BEGIN RETROCEDA
          TENTEPROXCLAUS
        END
  END
END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - PROCEDURE QUE BUSCA UMA SUBMETA N O INSTANCIADA.
* SE A SUBMETA ATUAL FOR VAZIA, OU SEJA, SE LIGADA AO PAI DA SUBMETA
* MAIS RECENTEMENTE INSTANCIADA, N O EXISTIR MAIS NENHUMA SUBMETA A
* INSTANCIAR, BUSCA UMA SUBMETA N O INSTANCIADA NO AVO, BISAVO, ...
* AT ENCONTRAR , OU CHEGAR A RAIZ.
*****/

```

PROCEDURE BUSQSMNADINSTANC

```

BEGIN WHILE (SMATUAL = NIL) AND (PAISMATUAL ) 1)
  DO BEGIN SMATUAL = ARVPROVA (.SMETADONO (PAISMATUAL).).
        APSMOUARG - . PROXSMOUARG
        PAISMATUAL = ARVPROVA (.PAIDONO (PAISMATUAL).).
        POSICADARV
        CONTEXSMATUAL = CONTEXDONO (PAISMATUAL)
  END
END

```

```

/*****
* RESOLVACLAUSMETA - CORPO DA PROCEDURE
*****/

```

```

BEGIN PAISMATUAL = 0
  SMATUAL = NIL
  POSICACLIVRE = 1
  TOPOPILHALIGSELIM = COMPRARVPROVA
  CLAUSSENDOTENTADA = CLAUSMETA
  PROXCLAUSATENTAR = NIL

```

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
 Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
 Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
 Rua Aprigio Veloso, 882 - Tel. (083) 321-7222-R 355  
 58.100 - Campina Grande - Paraíba

```

CRIENODETERM /* CRIA NO RAIZ, RETORNADO EM PAISMATUAL */
SMATUAL = CLAUSMETA - . PRIMSMETA
CONTEXSMATUAL = CONTEXDONO(PAISMATUAL)
NORETROCESSO = 0
UNIFPOSSIVEL = TRUE
WHILE (SMATUAL ) NIL) AND UNIFPOSSIVEL
DO BEGIN ACHESMDETRAB
      BUSQINSTANCNOGPO
      BUSQSMNAOINSTANC

```

```

      END
      WRITELN

```

```

/*
  IF SMATUAL = NIL
    THEN BEGIN WRITELN
      WRITELN (
'PRCLOGLACET - OBTIDO SUCESSO NA RESOLU O DA CLAUSULA META'
)

```

```

      END
      ELSE BEGIN WRITELN

```

```

'PRCLOGLACET - OBTIDA FALHA NA RESOLU O DA CLAUSULA META'
)

```

```

      END */

```

```

999 /* PONTO DE RECUPERASO DE ERROS SEMPRE QUE FOR DETECTADO UM
* ERRO DURANTE A RESOLU O DE UMA CLAUSULA META, O PROCESSA-
* MENTO SERA DESVIADO PARA ESTE PONTO.
*/

```

```

ELIMINECLAUS (CLAUSMETA)

```

```

END

```

```

/*****
* PROGRAMAPRINCIPAL - CRIA O DOS PREDICADOS E FUN ES EMBUTIDOS
*****/

```

```

PROCEDURE CRIEEMBUTIDOS

```

```

/*****
* CRIEEMBUTIDOS - PROCEDURE QUE CRIA UM GRUPO DE CLAUSULAS NO ELEMENTO
* DA TABELA DE SIMBOLOS DE UM PREDICADO EMBUTIDO
*****/

```

```

PROCEDURE CRIEGPOEMBUT (NOME PRED TTIPOPRED)

```

```

VAR PRED TAPELEMTABSIMB

```

```

BEGIN NEW (PREDSEMBUT (.NOME PRED.) - . GPOCLS)
  PRED = PREDSEMBUT(.NOME PRED.)
  PRED - . GPOCLS - . TIPOPRED CABEC = NOME PRED
  NEW (PRED - . GPOCLS - . PRIMCLAUS)
  NEW (PRED - . GPOCLS - . PRIMCLAUS - . CABECA)
  PRED - . GPOCLS - . PRIMCLAUS - . CABECA - . NOME = PRED
  PRED - . GPOCLS - . PRIMCLAUS - . PROXCLAUS = NIL

```

```

END

```

```

/*****
* (RIEMBUTIDOS - PROCEDURE QUE INSERE UM PREDICADO EMBUTIDO NA TABELA
* DE SIMBOLOS
*****
PROCEDURE INSIRANATABSIMB (VAR PRED TAPLEMTABSIMB)
VAR COLISOR INDHASH TAPLEMTABSIMB
INDHASH TINDTABHASH
BEGIN INDHASH = CALCULEINDHASH (PRED - • COMPRNOME, PRED - • NOME)
IF COLISOR = NIL
THEN TABHASH (•INDHASH•) = PRED
ELSE BEGIN WHILE COLISOR - • APNOMECOLISOR ) NIL
DO COLISOR = COLISOR - • APNOMECOLISOR
COLISOR - • APNOMECOLISOR = PRED
END
END

/*****
* (RIEMBUTIDOS - PROCEDURE QUE CRIA O PREDICADO (CCRTE)•
*****
PROCEDURE CRIEPREDCORTE
BEGIN NEW (PREDSEMBUT (•PREDCORTE•))
PREDSEMBUT (•PREDCORTE•) - • COMPRNOME = 1
PREDSEMBUT (•PREDCORTE•) - • NOME(•1•) = ' '
CRIEGPOEMBUT (PREDCORTE)
INSIRANATABSIMB (PREDSEMBUT (•PREDCORTE•))
END

/*****
* (RIEMBUTIDOS - PROCEDURE QUE CRIA O PREDICADO WRITE•
*****
PROCEDURE CRIEPREDWRITE
BEGIN NEW (PREDSEMBUT (•PREDWRITE•))
WITH PREDSEMBUT (•PREDWRITE•) -
DO BEGIN COMPRNOME = 4
NOME(•1•) = 'I'
NOME(•2•) = 'M'
NOME(•3•) = 'P'
NOME(•4•) = 'R'
END
CRIEGPOEMBUT (PREDWRITE)
INSIRANATABSIMB (PREDSEMBUT (•PREDWRITE•))
END
END

```

```
*****
* CRIEEMBUTIDOS - PROCEDURE QUE CRIA O PREDICADO WRITEFALHA .
*****
```

PROCEDURE CRIEPREDWRTFALHA

```
BEGIN NEW (PREDEMBUT(.PREDWRITEFALHA.))
  WITH PREDEMBUT(.PREDWRITEFALHA.) -
  DO BEGIN COMPRNOME = 9
    NOME(.1.) = 'I'
    NOME(.2.) = 'M'
    NOME(.3.) = 'P'
    NOME(.4.) = 'R'
    NOME(.5.) = 'F'
    NOME(.6.) = 'A'
    NOME(.7.) = 'L'
    NOME(.8.) = 'H'
    NOME(.9.) = 'A'
  END
  CRIEGPOEMBUT(PREDWRITEFALHA)
  INSIRANATABSIMB(PREDEMBUT(.PREDWRITEFALHA.))
END
```

```
*****
* CRIEEMBUTIDOS - PROCEDURE QUE CRIA A FUN O SOMA (+).
*****
```

PROCEDURE CRIEFUNCSOMA

```
BEGIN NEW (FUNCSEMBUT(.FUNCSOMA.))
  FUNCSEMBUT(.FUNCSOMA.) - . COMPRNOME = 1
  FUNCSEMBUT(.FUNCSOMA.) - . NOME(.1.) = '+'
  INSIRANATABSIMB (FUNCSEMBUT(.FUNCSOMA.))
END
```

PROCEDURE CRIEFUNCSUBT

```
BEGIN NEW (FUNCSEMBUT(.FUNCSUBT.))
  FUNCSEMBUT (.FUNCSUBT.) - . COMPRNOME = 1
  FUNCSEMBUT (.FUNCSUBT.) - . NOME(.1.) = '-'
  INSIRANATABSIMB (FUNCSEMBUT(.FUNCSUBT.))
END
```

PROCEDURE CRIEFUNCMULT

```
BEGIN NEW (FUNCSEMBUT(.FUNCMULT.))
  FUNCSEMBUT (.FUNCMULT.) - . COMPRNOME = 1
  FUNCSEMBUT (.FUNCMULT.) - . NOME(.1.) = '*'
  INSIRANATABSIMB (FUNCSEMBUT(.FUNCMULT.))
END
```

PROCEDURE CRIEFUNCDIVINT

```
BEGIN NEW (FUNCSEMBUT(.FUNCDIVINT.))
  FUNCSEMBUT(.FUNCDIVINT.) - . COMPRNOME = 1
  FUNCSEMBUT(.FUNCDIVINT.) - . NOME(.1.) = ' '
  INSIRANATABSIMB (FUNCSEMBUT(.FUNCDIVINT.))
```

END

PROCEDURE CRIEFUNCDIVREAL

```
BEGIN NEW (FUNCSEMBUT(.FUNCDIVREAL.))
  FUNCSEMBUT(.FUNCDIVREAL.) - . COMPRNOME = 1
  FUNCSEMBUT(.FUNCDIVREAL.) - . NOME(.1.) = '/'
  INSIRANATABSIMB (FUNCSEMBUT(.FUNCDIVREAL.))
```

END

PROCEDURE CRIEFUNCMOD

```
BEGIN NEW (FUNCSEMBUT(.FUNCMOD.))
  WITH FUNCSEMBUT(.FUNCMOD.) -
  DO BEGIN COMPRNOME = 3
    NOME(.1.) = 'M'
    NOME(.2.) = 'O'
    NOME(.3.) = 'D'
  END
  INSIRANATABSIMB (FUNCSEMBUT(.FUNCMOD.))
```

END

```
/* *****
* CRIEEMBUTIDOS - PROCEDURE QUE CRIA A FUNCAO SINAL.
* *****/
```

PROCEDURE CRIEFUNCSINAL

```
BEGIN NEW (FUNCSEMBUT(.FUNCSINAL.))
  WITH FUNCSEMBUT(.FUNCSINAL.) -
  DO BEGIN COMPRNOME = 5
    NOME(.1.) = 'S'
    NOME(.2.) = 'I'
    NOME(.3.) = 'N'
    NOME(.4.) = 'A'
    NOME(.5.) = 'L'
  END
  INSIRANATABSIMB (FUNCSEMBUT(.FUNCSINAL.))
```

END

```
/* *****
* CRIEEMBUTIDOS - PROCEDURE QUE CRIA A FUN O CALCULADORA ( )
* *****/
```

PROCEDURE CRIEFUNCCALC

```
BEGIN NEW (FUNCSEMBUT(.FUNCCALC.))
```

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAIBA  
 Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
 Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
 Rua Aprígio Veloso, 832 - Tel (083) 321-7222-R 355  
 58.100 - Campina Grande - Paraíba



53

```
FUNCSEMBUT(.FUNCCALC.) - . COMPRNOME = 1
FUNCSEMBUT(.FUNCCALC.) - . NOME(.1.) = ' '
INSIRANATABSIMB (FUNCSEMBUT(.FUNCCALC.))
```

END

```
/*
* CRIEEMBUTIDOS - CORPO DA PROCEDURE
*/
```

```
BEGIN CRIEPREDWRITE
      CRIEPREDCORTE
      CRIEPREDWRTFALHA
      CRIEFUNCCALC
      CRIEFUNCSOMA
      CRIEFUNCSUBT
      CRIEFUNCMULT
      CRIEFUNCDIVINT
      CRIEFUNCDIVREAL
      CRIEFUNCMOD
      CRIEFUNCSINAL
```

END

```
/*
* PROGRAMA PRINCIPAL - CORPO DO PROGRAMA
*/
```

```
BEGIN FOR INDTABHASH = 0 TO INDMAXTABHASH
      DO TABHASH (.INDTABHASH.) = NIL
      CRIEEMBUTIDOS
      OBTENHACLAUS (CLAUS)
      WHILE CLAUS ) NIL
      DO BEGIN IF CLAUS - . CABECA ) NIL
              THEN ARMAZENECLAUSDEF (CLAUS)
              ELSE RESOLVACLAUSMETA (CLAUS)
              OBTENHACLAUS (CLAUS)
```

END

END

APENDICE IV

PROCEDURES EXEC USADAS PARA ATIVAR O INTERPRETADOR

Uma procedure EXEC é uma sequência de comandos executáveis pelo sistema VM/CMS armazenados num arquivo do tipo EXEC. Cada vez que o nome de um arquivo do tipo exec é invocado, os comandos nele contidos são executados.

O arquivo PROLOG EXEC contendo o grupo de comandos que facilitam o uso do interpretador é dado a seguir.

```

&CONTROL OFF
PASCMOD PROLOG
&TYPE
&TYPE ***** ***** ***** ***** ***** ***** ***** *****
&TYPE ***** ***** ***** ***** ***** ***** ***** *****
&TYPE
&TYPE INTERP. PROLOG BASICO ----- UFPB / CCT / DSC
&TYPE
&TYPE DESENV. COMO TESE DE MESTRADO POR ERALDO CRUZ LACET - JUNHO 1985
&TYPE
&TYPE ***** ***** ***** ***** ***** ***** ***** *****
&TYPE ***** ***** ***** ***** ***** ***** ***** *****
&TYPE
&TYPE DIGITE OS NOMES DOS ARQUIVOS DE ENTRADA
&READ ARGS
&IF &INDEX EQ 0 &GOTO -CLSTERM
COPYFILE PREDEF PROLOG A1 ENTRADA PROLOG A1
&J = 1
-LACO STATE &&J PROLOG A1
  &IF &RETCODE 0 &GOTO -ARQINDEF
  COPYFILE &&J PROLOG A1 ENTRADA PROLOG A1 (AP)
  &J = 1 + &J
  &IF &J )= &INDEX &GOTO -LACO
FILEDEF INPUT DISK ENTRADA PROLOG A1
&SKIP 3
-CLSTERM FILEDEF INPUT TERM (RECFM V LRECL 80 LOWCASE
&TIPO = 0
&SKIP 1
&TIPO = 1
&TYPE DIGITE O NOME DO ARQUIVO DE SAIDA
&READ ARGS
&IF &INDEX 0 &SKIP 2
  FILEDEF OUTPUT TERM
  &SKIP 1
FILEDEF OUTPUT DISK &1 PROLOG A1
&IF &TIPO = 0 &TYPE DIGITE CLAUS. DO PROGRAMA
PROLOG
&SKIP 1
-ARQINDEF &TYPE NAO EXISTE O ARQUIVO &&J PROLOG A1
&IF &TIPO = 1 ERASE ENTRADA PROLOG A1

```

APÊNDICE V

UTILIZAÇÃO DO INTERPRETADOR

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
Rua Aprigio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
58.100 - Campina Grande - Paraíba

a) Como usar o interpretador

O interpretador funciona sob o sistema VM/CMS. Foi definido um procedimento EXEC (ver apêndice IV) que permite sua ativação. Para ativar esta EXEC é necessário apenas teclar PROLOG no ambiente CMS. Feito isto aparece no terminal a mensagem:

DIGITE OS NOMES DOS ARQUIVOS DE ENTRADA

O usuário deve então introduzir os nomes dos arquivos que deseja analisar. Caso tecler o ENTER sem ter introduzido o nome de qualquer arquivo, o sistema entenderá que o arquivo de entrada será o console do terminal. Se o usuário desejar, pode introduzir juntamente com seus arquivos de entrada, o arquivo PREDEF, citado no capítulo 3. Ficando assim disponível ao seu programa os predicados ali definidos.

Definidos os arquivos de entrada, surge a mensagem:

DIGITE O NOME DO ARQUIVO DE SAÍDA

O usuário deve introduzir o nome do arquivo no qual deseja que seja armazenada a saída de seu programa ou, se desejá-la no vídeo de seu terminal, simplesmente tecler ENTER. Neste

ponto, se o arquivo de entrada é a console do terminal, surge a mensagem:

DIGITE CLAUS DO PROGRAMA

O interpretador é ativado e passa a analisar as cláusulas dos arquivos ou as introduzidas via terminal.

b) EXEMPLOS DE PROGRAMAS

Programa 1: Torre de Hanoi:

```
Hanoi(n) <- Move(n,Direito,Central,Esquerdo).
Move(0,_,_,_) <- !.
Move(n,a,b,c) <- Move(?(-(n,1)),a,c,b) & Informa(a,b)
                & Move(?(-(n,1)),c,b,a).
Informa(x,y) <- Write("\Mova um disco do pino ",x,
                    " para o pino ",y).
? Hanoi(5).
```

Resultado obtido:

```
Mova um disco do pino Direito para o pino Central
Mova um disco do pino Direito para o pino Esquerdo
Mova um disco do pino Central para o pino Esquerdo
Mova um disco do pino Direito para o pino Central
Mova um disco do pino Esquerdo para o pino Direito
Mova um disco do pino Esquerdo para o pino Central
Mova um disco do pino Direito para o pino Central
Mova um disco do pino Direito para o pino Esquerdo
Mova um disco do pino Central para o pino Esquerdo
Mova um disco do pino Central para o pino Esquerdo
Mova um disco do pino Esquerdo para o pino Direito
Mova um disco do pino Central para o pino Esquerdo
Mova um disco do pino Direito para o pino Central
Mova um disco do pino Direito para o pino Esquerdo
Mova um disco do pino Central para o pino Esquerdo
Mova um disco do pino Direito para o pino Central
```

Mova um disco do pino Esquerdo para o pino Direito  
Mova um disco do pino Esquerdo para o pino Central  
Mova um disco do pino Direito para o pino Central  
Mova um disco do pino Esquerdo para o pino Direito  
Mova um disco do pino Central para o pino Esquerdo  
Mova um disco do pino Central para o pino Direito  
Mova um disco do pino Esquerdo para o pino Direito  
Mova um disco do pino Esquerdo para o pino Central  
Mova um disco do pino Direito para o pino Central  
Mova um disco do pino Direito para o pino Esquerdo  
Mova um disco do pino Central para o pino Esquerdo  
Mova um disco do pino Direito para o pino Central  
Mova um disco do pino Esquerdo para o pino Direito  
Mova um disco do pino Esquerdo para o pino Central  
Mova um disco do pino Direito para o pino Central

Programa 2: Fatorial.

```
Fat(0,1).  
Fat(x,?(*(x,z))) <- Fat(?(-(x,1)),z).  
Fatorial(x) <- Fat(x,y) & Write("\Fatorial de ",x," = ",y).  
? Fatorial(4).  
? Fatorial(10).  
? Fatorial(16).
```

Resultado obtido:

|             |      |            |
|-------------|------|------------|
| Fatorial de | 4 =  | 24         |
| Fatorial de | 10 = | 3628800    |
| Fatorial de | 16 = | 2004189184 |

c) Instalação do Interpretador:

Estando o código fonte armazenado no arquivo "PROLOG PASCAL A1", compila-se no ambiente "CMS" através do comando:

```
PASCALVS PROLOG
```

A seguir, estando a "procedure exec" mostrada no apêndice IV, armazenada no arquivo "PROLOG EXEC A1", bastará usá-lo, conforme descrito no item (a).

UNIVERSIDADE FEDERAL DA PARAÍBA  
Pró-Reitoria Para Assuntos do Interior  
Coordenação Setorial de Pós-Graduação  
Rua Aprígio Veloso, 882 - Tel (083) 321-7222-R 355  
58.100 - Campina Grande - Paraíba

## APÊNDICE VI

### ALGUMAS CONSIDERAÇÕES ACERCA DA EFICIÊNCIA

A eficiência não foi incluída dentre os objetivos deste trabalho. Assim, buscou-se muito mais a clareza e modularidade do código fonte que a eficiência. Além disto, não se dispõe de um outro interpretador PROLOG que funcione na mesma máquina, nem sobre o mesmo sistema operacional nem implementado na mesma linguagem que o deste trabalho. Por este motivo seria difícil obter uma medida comparativa precisa da eficiência deste interpretador em relação a outros interpretadores. Mesmo assim será mostrado um estudo comparativo, embora impreciso e grosseiro, entre este interpretador e uma cópia do interpretador desenvolvido por Ferguson (1981) na linguagem C que funciona no pdp-11/34/UNIX da UFPb.

Para se dar uma idéia da relação entre os tempos de CPU destes dois interpretadores, tomou-se o programa do caminho no grafo para o grafo definido através das seguintes cláusulas:

```
ExisteArco(A,B).
ExisteArco(B,C).
ExisteArco(A,C).
ExisteArco(C,D).
ExisteArco(D,E).
ExisteArco(C,E).
ExisteArco(E,F).
ExisteArco(F,G).
ExisteArco(E,G).
ExisteArco(G,H).
ExisteArco(H,I).
ExisteArco(G,I).
ExisteArco(I,J).
ExisteArco(J,L).
ExisteArco(I,L).
ExisteArco(L,M).
ExisteArco(M,N).
ExisteArco(L,N).
ExisteArco(N,O).
```



```
ExisteArco(D,P).  
ExisteArco(N,P).  
ExisteArco(P,Q).  
ExisteArco(Q,R).  
ExisteArco(P,R).  
ExisteArco(R,S).  
ExisteArco(S,T).  
ExisteArco(R,T).  
ExisteArco(T,U).  
ExisteArco(U,V).  
ExisteArco(T,V).  
ExisteArco(A,X).  
ExisteArco(X,Z).  
?Caminho(A,Z,qual).
```

Propositadamente as cláusulas que fornecem o caminho procurado foram posicionadas ao final dos programas. Assim antes de encontrar o caminho de A a Z são tentados todos os outros caminhos do grafo.

Tomando como medidas equivalentes de tempos de CPU, aquelas definidas no VM/CMS do IBM como "Virtual time" e no PDP-11/UNIX como "user", o que, a rigor, não poderia ser afirmado, temos os seguintes tempos de CPU para cada uma das implementações:

PROLOG DESENVOLVIDO NESTE TRABALHO:  
"Virtual time" = 409,4 seg

PROLOG DE FERGUSON:  
"User" = 181,4 seg

O programa C:

```
#include <stdio.h>  
main ()  
{  
    register int i, j, k;  
  
    for (i = 1; i < 500; i++)  
        for (j = 1; j < 100; j++)  
            for (k = 1; k < 100; k++)  
                f (i, j, k);  
}
```

```
}  
f (i, j, k)  
int i, j, k;  
{}
```

E o programa Pascal:

```
program laco  
  
;procedure f (i, j, k : integer)  
  
;begin  
;end  
  
;var i, j, k : integer  
  
;begin for i := 1 to 500  
do for j := 1 to 100  
do for k := 1 to 100  
do f (i, j, k)  
  
;end
```

foram usados para obter um fator que, embora de maneira grosseira corrija as discrepâncias ocasionadas pelo fato dos tempos referirem-se a interpretadores implementados em linguagens diferentes, em máquinas diferentes com sistemas operacionais diferentes.

Estes programas forneceram os seguintes tempos:

PROGRAMA C NO PDP/11/34/UNIX:  
"User" = 360,2 seg

PROGRAMA PASCAL NO IBM 4341/VM/CMS:  
"Virtual time" = 96,0 seg

Tomando-se como fator de correção a razão "User/Virtual\_time" destes dois programas, que é aproximadamente 3,7, tem-se o interpretador desenvolvido

neste trabalho 8,5 vèzes mais lento que o de Ferguson.