

APÊNDICE C

ESPECIFICAÇÃO DO AGSYS

Sistema Gráfico baseado em Arquétipos

C.1.- AGSYS: Apresentação.

O sistema gráfico simbólico designado por AGSYS tem o seu funcionamento baseado no conceito de arquétipo e no paradigma de interacção por edição estrutural que se apresentou no capítulo 5 desta tese.

Para além desta filosofia básica, várias foram as extensões funcionais que tiveram que ser realizadas por forma a tornar uma simples, ainda que promissora, ideia num sistema realmente operacional. As principais extensões introduzidas são aqui referidas informalmente, podendo no entanto verificar-se como constando da funcionalidade final do sistema cuja especificação formal se apresenta na secção seguinte.

- 1) *Base de Dados de arquétipos;*
- 2) *Arquétipos como operadores;*
- 3) *Instanciação por defeito;*
- 4) *Múltiplas representações internas.*

C.2.- AGSYS: Especificação Formal.

A especificação formal do AGSYS, é aqui apresentada usando, para a especificação das funções a linguagem CAMILA [Almeida e Barbosa 91] com algumas extensões que visam facilitar a construção e apresentação modular da especificação.

A linguagem CAMILA tem implementados mecanismos de modularidade, tal como se apresentou no APÊNDICE A. No entanto, adopta-se aqui um esquema de modularidade mais simples e convencional, com o objectivo de facilitar a compreensão da especificação apresentada.

Assim, cada *módulo de especificação*, MSPEC, a utilizar na especificação, vai definir o conjunto de objectos e funções que são importadas de outros módulos, segundo a estrutura apresentada a seguir, onde se distingue de forma clara o que é importado pelo módulo e o que neste é definido.

MSPEC: < nome de módulo >

IMPORTA

Objectos < lista de funções > **de** < nome de módulo >

Opers < lista de funções > **de** < nome de módulo >

DEFINE

Estado: < identificador do estado >

Objectos < lista de pares identificador de objecto, modelo matemático >

Invariantes < invariantes a observar >

Operações < definições formais das operações >

FIM MSPEC: < nome de módulo > ;

A cláusula de importação, *IMPORTA*, estabelece entre os módulos de especificação uma relação de inclusão associada aos objectos e operações nela declarados e, conseqüentemente, uma relação estrutural hierárquica não recursiva.

A especificação será apresentada de forma bottom-up, ou seja, apresentando primeiro os módulos-folha e de seguida os módulos-raiz. A hierarquia dos principais módulos é apresentada na figura C.1 para que a especificação possa ser melhor seguida. Módulos eventualmente referidos mas não apresentados, como por exemplo REL, LIST, MAT, STRING, SEQ, etc., correspondem a módulos pré-definidos da linguagem de especificação ou módulos considerados básicos.

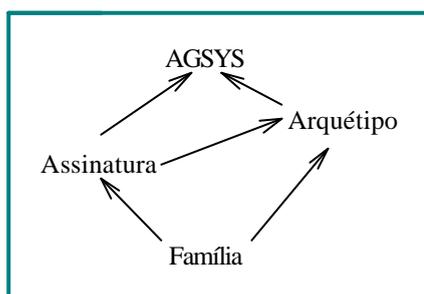


Fig. C.1 - Hierarquia da Especificação.

Note-se que a relação hierárquica apresentada na figura C.1 corresponde a uma relação *importa-de* qualitativa, ou seja, segundo a qual objectos e operações podem ser importados por designação nominal (ou seja por selecção).

Teremos assim a especificação:

MSPEC: *Família (Indexada)*

IMPORTA

Opers

projd **de** Rel

DEFINE

; **Estado:** dfm(A, B) ; *família disjunta e não vazia de A para B*

Objectos

fam(A, B) = A -> B-set

dfm(A, B) = { f | f ? fam(A, B) : é-disjunta(f) ? não-vazia(f) }

FUNC é-disjunta(f: fam(A, B)) : Bool

RETURNS all(a1 <- dom(f); a2 <- dom(f) - {a1} : f[a1] * f[a2] == {});

FUNC não-vazia(f: fam(A, B)) : Bool

RETURNS all(a <- dom(f) : ~ (f[a] == {}));

Operações

FUNC allElem(f: fam(A, B)) : B-set

; *conjunto dos elementos do contradomínio*

RETURNS UNION({ projr({a}, f) | a <- dom(f));

FUNC index(b: B, f: fam(A, B)) : A

; *determina o índice de um dado elemento de B*

RETURNS the({ a | a <- dom(f) : b ? f[a] });

FUNC addElem(a: A, b: B, f: fam(A, B)) : fam(A, B)

; *junta um elemento b de índice a*

PRE all(a1 <- dom(f) : a != a1 => f[a1] * {b} == {})

RETURNS f + [a -> f[a]] U {b} ;

FUNC mkFamfRel(rel : A <-> B) : fam(A, B)

; *transforma uma relação binária numa família*

RETURNS [a -> projd({a}, rel) | a <- dom(rel)];

FUNC U_f(f1: fam(A, B), f2: fam(A, B)) : fam(A, B)

; *reunião de famílias indexadas*

RETURNS [x -> f1[x] U f2[x] | x ? (dom(f1) U dom(f2))];

FUNC UNION_f(sf: fam(A, B)-set) : fam(A, B)

; *reunião distribuída de famílias*

RETURNS U_f-orio({}, sf);

FIM MSPEC: Família

MSPEC: *Assinatura*

IMPORTA

Objectos

dfm(A, B) **de** Família

Opers

index, allElem **de** Família

DEFINE

; **Estado:** ?ig

Objectos

?ig = dfm(Fun, Op-set); *assinatura como família indexada*

Sort = SYM;

Op = SYM;

Fun :: I: Sort-list O: Sort; *espécies de entrada e de saída*

Invariantes

FUNC inv-?ig(sig: ?ig) : Bool

; *numa assinatura deve existir pelo menos um operador por cada funcionalidade.*

; *o conjunto de chegada de todas as operações coincide com o conjunto das espécies.*

RETURNS ~ exist(f <- dom(sig) : sig(f) == {}) ? (rs(sig) == allSorts(sig))

Operações

FUNC enrich(f: Fun, s: Op-set, sig: ?ig) : ?ig

; *junta um conjunto de operadores de funcionalidade f*

RETURNS sig + [f -> (sig[f] ∪ s)];

FUNC rs(sig: ?ig) : Sort-set

; *dá como resultado todas as espécies resultado dos operadores da assinatura*

RETURNS { O(f) | f <- dom(sig) };

FUNC allSorts(sig: ?ig) : Sort-set

; *dá como resultado todas as espécies envolvidas nos operadores da assinatura*

RETURNS rs(sig) U UNION({ elems(I(f)) | f <- dom(sig) });

FUNC allOps(sig: ?ig) : Op-set

; *dá como resultado todos os operadores da assinatura*

RETURNS allElem(sig);

FUNC opsR(s: Sort, sig: ?ig) : Op-set

; *dá como resultado todos os operadores que têm a espécie s como resultado*

RETURNS UNION({ sig[f] | f <- dom(sig) : s == O(f) });

FUNC opsL(sl: Sort-list, sig: ? ig) : Op-set
; *dá como resultado todos os operadores que têm as espécies da lista sl*
; *como funcionalidade de entrada*
RETURNS UNION({ sig[f] | f <- dom(sig) : sl == I(f) });

FUNC nullOps(sig: ? ig) : Op-set
; *dá como resultado todos os operadores 0-ários ou constantes, ou seja, que têm*
; *funcionalidade de entrada nula*
RETURNS opsL(<>, sig);

FUNC func(op: Op, sig: ? ig) : Fun
; *determina a funcionalidade de um operador*
PRE op ? allOps(sig)
RETURNS index(op, sig);

FUNC oSort(op: Op, sig: ? ig) : Sort
; *determina a espécie resultado de um operador*
PRE op ? allOps(sig)
RETURNS O(func(op, sig));

FUNC argSorts(op: Op, sig: ? ig) : Sort-list
; *determina as espécies dos argumentos de um operador*
PRE op ? allOps(sig)
RETURNS I(func(op, sig));

FUNC opsbyfunc(sl: Sort-list, s: Sort, sig: ? ig) : Op-set
; *operadores com a funcionalidade dada*
RETURNS sig[Func(sl,s)]{};

FIM MSPEC: Assinatura ;

MSPEC: *Arquétipo*

IMPORTA

Objectos

dfm(A, B) **de** Família
 ? ig, Sort, Op **de** Assinatura

Opers

allOps, argSorts, oSort **de** Assinatura
 index, allElem, mkFamfRel, é-disjunta **de** Família
 mkRelfpl **de** Rel

DEFINE

; **Estado:** Arq

Objectos

Arq = $W?x$; *um arquétipo é um termo com variáveis*
 $W?x = X \mid ?t$
 $?t :: O: Op A: W?x\text{-list}$; *recursividade => árvore*
 $X = \text{SYM}$;
 $\text{Var} = \text{dfm}(\text{Sort}, X)$;
 $W? :: O: Op A: W?\text{-list}$; *termos de base, i.é., sem variáveis*

Facto

$W? \ ? \ W?x$

Invariantes

FUNC inv-Arq(arq: $W?x$, sig: ? ig, v: Var) : Bool
 ; *os operadores de um arquétipo devem pertencer ao conjunto dos operadores da*
 ; *assinatura; as variáveis devem pertencer ao conjunto de variáveis Var.*
 ; *as espécies dos argumentos de um dado operador deve coincidir com as espécies*
 ; *resultado de cada uma das subárvores do operador.*

RETURNS

```
(treeOps(arq) ? allOps(sig) ? treeVars(arq) ? allVars(v) ?
if is-X(arq) then true
else let (op = O(arq), ls = A(arq))
in
argSorts(op, sig) == < treeSort(x, sig, v) | x <- ls > ?
all(t <- elems(ls) : inv-Arq(t, sig, v) ?
inv1-Arq(arq, sig));
```

FUNC inv1-Arq(arq: $W?x$, sig: ? ig) : Bool

; o arquétipo é bem formado

RETURNS

aridadesOk(arq, sig) ? tiposOk(arq, sig) ? varsOk(arq, sig);

sendo

FUNC aridadesOk(arq: W? x, sig: ? ig) : Bool

PRE treeOps(arq) ? allOps(sig)

RETURNS if is-X(arq) then true

else length(argSorts(O(arq), sig)) == length(A(arq)) ?
all(t <- A(arq) : aridadesOk(t, sig));

FUNC tiposOk(arq: W? x, sig: ? ig) : Bool

RETURNS if is-X(arq) then true

else let (rel = mkRelfpl(argSorts(O(arq), sig), A(arq)))
in all((s, tt) <- rel : is-? t(tt) => s == oSort(O(tt), sig) ?
typesOk(tt, sig));

FUNC varsOk(arq: W? x, sig: ? ig) : Bool

PRE (treeOps(arq) ? allOps(sig)) ? aridadesOk(arq, sig)

RETURNS é-disjunta(yctxt(arq, sig));

Operações

FUNC allVar(v: Var) : X-set

; todas as variáveis da família v

RETURNS allElem(v);

FUNC varSort(x: SYM, v: Var) : Sort

; determina a espécie de dada variável

PRE x ? allVar(v)

RETURNS index(x, v);

FUNC treeVars(arq: W? x) : X-set

; determina o conjunto das variáveis do arquétipo

RETURNS

if is-X(arq) then {arq}
else UNION ({ elems(< treeVars(t) | t <- A(arq) >));

FUNC treeOps(arq: W? x) : Op-set

; determina o conjunto de operadores do arquétipo

RETURNS

if is-X(arq) then {}
else {O(arq)} U UNION({ elems(<treeOps(t) | t <- A(arq)>));

FUNC treeSort(arq: W? x, sig: ? ig, v: Var) : Sort

; determina a espécie do arquétipo, ou seja, a espécie resultado do operador que

; é a raiz da árvore, ou, caso seja apenas uma variável, dessa variável

PRE if is-X(arq) then arq ? allVar(v) else O(arq) ? allOps(sig)

RETURNS if is-X(arq) then varSort(arq, v)

```
else oSort(O(arq), sig);
```

```
FUNC yctxt(t: ?t, sig: ?ig) : Var
; esta função implementa o mecanismo de inferência das espécies das variáveis
; contidas num arquétipo, cuja árvore tem na raiz um operador, construindo assim
; o seu contexto
```

```
PRE treeOps(t) ? allOps(sig) ? aritiesOk(t, sig)
RETURNS let ( rel = mkRelFpl(argSorts(O(t), sig), A(t)),
             rvars = { (first(p), second(p)) | p <- rel : is-X(second(p)) },
             tms = ran(rel - rvars) )
in mkFamfRel(rx) Uf UNIONf{ { yctxt(tm, sig) | tm <- tms } };
```

```
FUNC inst(arq: W?x, bind: X -> W?x) : W?x
; dado uma função finita que representa um conjunto de associações de termos a
; variáveis, o arquétipo parâmetro é instanciado, substituindo-se cada variável em X
; pelo termo que lhe está associado em bind.
```

```
RETURNS if is-X(arq) then bind[arq]arq
        else ?t(O(arq), < inst(tt, bind) | tt <- A(arq) >);
```

FIM MSPEC: Arquétipo ;

MSPEC: AGSYS

IMPORTA

Objectos

W? x, X, Var **de** Arquétipo
 ? ig, Sort, Op **de** Assinatura

Opers

opsRnull, argSorts, opsR, opsL **de** Assinatura
 allVar, inst, treeSort, treeVars, treeOps **de** Arquétipo
 mkFamfRel, é-disjunta **de** Família
 mkRelfpl **de** Rel

DEFINE

; **Estado:** Agsys

Objectos

Agsys ::	G: Gdb N: [Nucl] B: [Buff] ;	<i>Base de Dados do Sistema Gráfico Ambiente de trabalho não persistente Dados correntemente em manipulação</i>
Gdb =	Envid -> Env ;	<i>Cada contexto de trabalho é identificado</i>
Nucl ::	I: Envid E: Env ;	<i>Identificador do ambiente de trabalho Ambiente actual de trabalho</i>
Env ::	S: ? ig M: ?? D: ?A K: Knlg ;	<i>Assinatura Função significado dos termos Operadores derivados Directoria de termos</i>
Anm =	SYM ;	<i>Identificador de arquétipo</i>
?Arch ::	L: X-list R: d? t ;	<i>Representação de arquétipos como sendo expressões ?</i>
dW? x =	X d? t ;	<i>Operadores derivados</i>
d? t ::	O: (Op Anm)	

A: dW? x-list;

Knlg :: D: W? dir
I: Anm -> Inst;
Inst = X -> W?

Buff :: N: [X] *Buffer para manipulação de termos*
C: Path *Cursor sobre o termo*
T: [dW? x] *Termo em manipulação*
Path = Nat-list ; *Sequência dos ramos até ao cursor*

W? dir = X -> dW? x ; *Directoria de termos identificados*

W? :: O: Op *Termos base da assinatura*
A: W?;

Var = dfm(Sort, X) ; *Família indexada pelas espécies*
Envid = SYM;
?A = Anm -> ?Arch ; *Identificadores de arquétipos e sua*
; *representação como ? termos*

dW? x1 = X | d? t1 ; *Arquétipo em formato buffer*
d? t1 :: O: (Op | Anm)
F: Nat -> dW? x1;

W? x := X | W? t ; *Termo com variáveis*
W? t :: O: Op
A: W? x;

Invariantes

FUNC inv-W? dir(d: W? dir) : Bool
; *não pode existir recursividade na directoria (versão não transitiva)*
RETURNS norecursion(d);

FUNC norecursion(d: W? dir) : Bool
; *toda a variável a que se associa um termo não faz parte do conjunto de*
; *variáveis do próprio termo*
RETURNS all(x <- dom(d) : x ? treeVars(d[x]));

FUNC inv-?A(d: ?A) : Bool
; *não pode existir recursividade na directoria de arquétipos (versão não transitiva)*
RETURNS norecursionA(d);

FUNC norecursionA(d: ?A) : Bool
; *nenhum identificador de arquétipo faz parte dos identificadores*
; *de arquétipos contidos no termo*
RETURNS all(aid <- dom(d) : aid ? treeArchs(R(d[x])))
FUNC treeArchs(buf: Buff) : Bool
; *o estado do cursor é uma sequência válida de ramos*
RETURNS C(buf) ? allpaths(T(b));

FUNC treeArchs(arq: dW? x) : Anm-set
; *dá o conjunto de nomes de arquétipos do operador derivado*

```
RETURNS { op | op <- treeOps(arq) ; is-Anm(op) };
```

```
FUNC inv-Buffer(buf: Buffer) : Bool
; o estado do cursor é uma sequência válida de ramos
RETURNS C(buf) ? allpaths(T(b));
```

Operações

```
FUNC buildobj(sys: Agsys, x: X) : Agsys
; constrói um objecto
```

```
RETURNS
  let ( env = E(N(sys)), sig = S(env), term = sedit(sig),
        newbuf = Buffer(x, <>, ldbuf(term)) )
  in
    Agsys(G(sys), N(sys), newbuf);
```

```
FUNC sedit(sig: ?ig) : W? ; edição dirigida pela estrutura
; constrói um termo base da assinatura
```

```
RETURNS
  let ( sort = inpFrom(rs(sig)) ; lê a espécie do termo a construir
  in
    ibuildgrnt(sort, sig) ; constrói o termo base interactivamente
```

```
FUNC inpFrom(s: Y-set) : Y
; lê um valor obrigatoriamente no conjunto s
```

```
RETURNS
  ppickone(s, "escolha 1 de :");
```

```
FUNC ibuildgrnt(s: Sort, sig: ?ig) : W?
; interactivamente constrói um termo base da assinatura
```

```
RETURNS
  let ( op = inpFrom(opsR(s, sig))
  in
    W? (op, < ibuildgrnt(esp, sig) | esp <- argSorts(op, sig) >);
```

```
FUNC ibuildarq(s: Sort, sig: ?ig, vars: Var) : W? x
; interactivamente constrói um arquétipo
```

```
RETURNS
  let ( tipo = inpFrom({Var, Termo})
  in
    if tipo == Var
    then inpFrom(vars[s])
    else
      let ( op = inpFrom(opsR(s, sig))
      in
        W? x(op, < ibuildarq(esp, sig) | esp <- argSorts(op, sig) >);
```

```
FUNC ldbuf(t: W? x) : W? x1
; converte termo com variáveis para formato buffer
```

```

RETURNS
  if is-X(t)
    then t
    else W? x1(O(t), ff_from_list( <ldbuf(st) | st <- A(t)> ));

```

```

FUNC root(buf: Buff) : Buff
; posiciona o cursor na raiz do termo => igual a NIL
RETURNS

```

```

  Buff(N(buf), <>, T(buf));

```

```

FUNC up(buf: Buff) : Buff
; posiciona o cursor no nodo superior
RETURNS

```

```

  let ( cursor = C(buf) )
  in
    if cursor == <> then buf
    else Buff(N(buf), blast(cursor), T(buf));

```

```

FUNC down(buf: Buff) : Buff
; posiciona o cursor na raiz da subárvore mais à esquerda do nodo
RETURNS

```

```

  let ( cursor = C(buf), term = tfpath(cursor, T(buf)) )
  in
    if is-X(term)
      then buf
      else
        if F(term) == []
          then buf
          else Buff(N(buf), cursor ? <1>, T(buf));

```

```

FUNC left(buf: Buff) : Buff
; posiciona o cursor na subárvore à esquerda do nodo
RETURNS

```

```

  let ( cursor = C(buf) )
  in
    if (cursor == <>) ? (last(cursor) == 1)
      then buf
      else
        let ( newlast = last(cursor) - 1 )
        in
          Buff(N(buf), blast(cursor) ? <newlast>, T(buf));

```

```

FUNC right(buf: Buff) : Buff
; posiciona o cursor na subárvore à direita do nodo
RETURNS

```

```

  let ( cursor = C(buf) )
  in
    if (cursor == <>)
      then buf
      else
        let ( newlast = last(cursor) + 1,
              t = tfpath(blast(cursor), T(buf)) )
        in
          if ~(newlast ? dom(F(t)))

```

```

then buf
else Buff(N(buf), blast(cursor) ? <newlast> , T(buf));

```

```

FUNC inst(t: W? x, inst: X ? W?) : W?
; dado um mapa de variáveis e seus valores, Inst, esta função instancia
; completamente um arquetipo.
RETURNS

```

```

  if is-X(t)
  then inst[t]t
  else W?(O(t), <inst(tt, Inst) | tt ? A(t)>);

```

```

FUNC finst(sys: Agsys, arq: Anm, x: X) : Agsys

```

```

RETURNS
  let (
    env = E(N(sys)), buf = B(sys), Dop = D(env), sig = S(env),
    tdir = D(K(env)), vars = L(Dop[arq]),
    sorts = argSortsA(arq, sig, Dop),
    consts = < userChoice(opsRnull(s, sig) | s ? sorts >
    assocs = ff_from_lists(vars, consts)
    prot = inst(R(Dop[arq], assocs)
    newbuf = Buff(x, <>, ldbuf(prot))
    newtdir = tdir + [x -> prot]
    nidir = I(K(env)) + [arq -> [Dop[arq] + [x -> consts]]]
    newenv = Env(sig, M(env), Dop, Knlg(newtdir, nidir))
  in
    Agsys(G(sys), Nucl(I(N(sys)), newenv), newbuf);

```

```

FUNC mk_context(t: d? t, sig: ? ig, dop: ?A) : dfm(Sort, X)

```

```

RETURNS
  let (
    ? = O(t),
    ss = if is-Op(?) then argSorts(? , sig)
          else argSortsA(? , sig, dop),
    r = mkRelfpl(ss, A(t))
    rx = { (s, st) | (s, st) <- r ; is-X(st) }
    ts = ran(r-rx)
  in mkFamfRel(rx) ? f UNION_f({mk_context(tt, sig, dop) | tt <- ts});

```

```

FUNC heval(t: W?, ? : ??, sig: ? ig) : SemExp

```

```

RETURNS
  let (
    ? = O(t),
    opSort = oSort(? , sig)
    homo = ?[opSort]
    semExp = homo[?]
  in
    if A(t) == <> then semExp
    else <semExp> ? <heval(tt, ?, sig) | tt <- A(t)>;

```

```

FUNC init() : Agsys

```

```

RETURNS Agsys( [], nil, nil );

```

MSPEC: AGSYS-RunTime**IMPORTA**

Objectos AGSYS
Opers AGSYS

DEFINE

Estado: agsys: Agsys

Operações

FUNC !init() : SYM

STATE agsys ? Agsys([], nil, nil);

FUNC !finst() : SYM

STATE agsys ? finst(agsys, arq, x);

FUNC !buildobj() : SYM

STATE agsys ? buildobj(agsys, arq, x);

FUNC !root() : SYM

STATE agsys ? Agsys(G(agsys), N(agsys), root(B(agsys)));

FUNC !up() : SYM

STATE agsys ? Agsys(G(agsys), N(agsys), up(B(agsys)));

FUNC !down() : SYM

STATE agsys ? Agsys(G(agsys), N(agsys), down(B(agsys)));

FUNC !left() : SYM

STATE agsys ? Agsys(G(agsys), N(agsys), left(B(agsys)));

FUNC !right() : SYM

STATE agsys ? Agsys(G(agsys), N(agsys), right(B(agsys)));
