

# THESE

présentée

à l'Université des Sciences et de la technologie  
HOUARI BOUMEDIENE

POUR OBTENIR LE GRADE DE  
MAGISTER  
EN  
INFORMATIQUE

PAR

Mlle Mounira ZOUBEIDI

**DÉFINITION DÉNOTATIONNELLE DE A . R . L . :  
LANGAGE APPLICATIF AVEC ORGANISATION  
RELATIONNELLE DES DONNÉES ET ÉTUDE DES ,  
PROBLÈMES LIÉS AUX RELATIONS**

SOUTENUE LE 25 JUIN 1984 DEVANT LA COMMISSION D'EXAMEN

Messieurs :

C.B. BENYELLES

Professeur à l'USTHB

} Président

A. AÏNOUCHE

Maître de conférences à l'USTHB

P.H. JORRAND

Directeur de recherche au CNRS

} Examineurs

S. A. LARIBI

Professeur à L'USTHB

# THESE

présentée

à l'Université des Sciences et de la technologie  
HOUARI BOUMEDIENE

POUR OBTENIR LE GRADE DE  
MAGISTER  
EN  
INFORMATIQUE



204/1241

PAR

Mlle Mounira ZOUBEIDI

**DÉFINITION DÉNOTATIONNELLE DE A . R . L . :  
LANGAGE APPLICATIF AVEC ORGANISATION  
RELATIONNELLE DES DONNÉES ET ÉTUDE DES ,  
PROBLÈMES LIÉS AUX RELATIONS**

SOUTENUE LE 25 JUIN 1984 DEVANT LA COMMISSION D'EXAMEN

Messieurs :

C.B. BENYELLES

Professeur à l'USTHB

} Président

A. AÏNOUCHE

Maître de conférences à l'USTHB

P.H. JORRAND

Directeur de recherche au CNRS

} Examineurs

S. A. LARIBI

Professeur à L'USTHB

## REMERCIEMENTS

Je tiens à remercier Monsieur C.B. BENYELLES, Professeur à l'U.S.T.H.B. et Directeur de l'Institut de Mathématiques, pour l'intérêt qu'il a porté à mon travail et l'honneur qu'il me fait en acceptant la présidence de ce jury.

Que Monsieur Ph. JORRAND, Directeur de Recherches au C.N.R.S., soit assuré de ma profonde gratitude pour la formation qu'il m'a donnée en me dirigeant dans ce travail. Ses encouragements et ses critiques ont été pour moi autant de soutiens.

Que Monsieur S.A. LARIBI, Professeur à l'U.S.T.H.B., veuille bien accepter l'expression de ma profonde reconnaissance pour la formation qu'il m'a donnée et pour m'avoir constamment guidé et conseillé dans mon travail.

Je voudrais remercier Monsieur AINOUCHE, Maître de Conférences à l'U.S.T.H.B. pour l'intérêt qu'il témoigne à ce travail en acceptant de participer à ce jury.

Mes remerciements s'adressent aussi à tous ceux qui ont participé à la réalisation matérielle de ce document, en particulier Madame MEKEBEL.

P L A N

	<u>Pages</u>
INTRODUCTION	1
CHAPITRE I : PRESENTATION INFORMELLE DE A.R.L.	3
I.1 - Types et Objets	4
I.1.1 - Les types élémentaires	4
I.1.2 - Les types construits	4
I.1.3 - Le type fonction	5
I.2 - Actions du langage	6
I.2.1 - Expressions	6
I.2.2 - Définition de nom	13
I.2.3 - Définition de module	15
I.2.4 - Référence à un module	16
CHAPITRE II : METHODES DE DESCRIPTION DE LANGAGE ET CHOIX D'UNE METHODE	 17
II.1 - Sémantique interprétative	18
II.2 - Sémantique axiomatique	19
II.3 - Sémantique dénotationnelle	19
II.3.1 - Définition de la méthode dénotationnelle	19
II.3.2 - Formalisme de base de la méthode dénotationnelle	 20
II.4 - Choix d'une méthode	22
CHAPITRE III : DEFINITION FORMELLE DU LANGAGE	24
III.1 - Domaines syntaxiques ou syntaxe abstraite	25
III.2 - Sémantique statique	29
III.2.1 - Domaines sémantiques statiques	29
III.2.2 - Fonctions sémantiques statiques	30
III.2.2.1 - Type des expressions	30
III.2.2.2 - Fonction WF	36
III.2.3 - Fonctions auxiliaires	48
III.3 - Sémantique dynamique	51
III.3.1 - Domaines sémantiques dynamiques	51
III.3.2 - Fonctions sémantiques dynamiques	53
III.3.3 - Fonctions auxiliaires	68
III.4 - Syntaxe concrète	72

	<u>Pages</u>
CHAPITRE IV : ASPECT RELATIONNEL DE A.R.L.	77
IV.1 - Relation	78
IV.1.1 - Intention de la relation	78
IV.1.1.1 - Le type relation	78
IV.1.1.2 - Intégrité sémantique	80
IV.1.2 - Extension d'une relation	89
IV.1.2.1 - Expressions relationnelles	89
IV.1.2.1.1 - Opérations de sélection d'informations	89
IV.1.2.1.2 - Opérations de modification de relations	97
IV.1.3 - Niveau physique d'une relation	99
IV.2 - Base de données dans A.R.L.	101
IV.2.1 - Niveau logique de la base de données	101
IV.2.2 - Niveau physique de la base de données	102
IV.3 - Passage de la définition formelle à l'implémentation	104
CONCLUSION	108
ANNEXE 1 : Structure de données	I
ANNEXE 2 : Dictionnaire des mots symboliques	XV
BIBLIOGRAPHIE	XIX

INTRODUCTION

L'évolution parallèle des langages de programmation et de base de données a conduit à affranchir ces derniers du caractère procédural et des notions de variables et d'instructions (affectation, branchement, ...) qui les ont caractérisés jusqu'à lors.

Pour les langages de programmation, ces orientations ont donné naissance au développement des langages applicatifs [BAK 78], [TUR 81], où les notions de base sont perçues comme des fonctions et formes fonctionnelles.

Pour les langages de base de données, cette évolution est le résultat de l'introduction par E.F. CODD [COD 70] du modèle relationnel fondé sur la notion de relation, issue directement de la notion mathématique de relation.

Il est essentiel de prendre en compte l'évolution de ces deux types de langage pour solutionner certains problèmes, et dans ce travail nous nous sommes attachées à résoudre le problème posé par l'utilisation séparée des langages de programmation et de base de données. En effet, la plupart des langages actuels de programmation sont conçus pour traiter des données indépendantes les unes des autres, alors que les langages de base de données traitent des informations organisées en une structure globale et sont essentiellement conçus autour de cette structure.

Cependant, il est souvent nécessaire de faire coopérer ces deux types d'activité : après avoir extrait des informations d'une base de données, on peut vouloir exécuter un programme avec ces informations comme paramètres ou en sens inverse, les résultats d'un calcul complexe exprimé dans un langage de programmation doivent être rangés dans une base de données.

La solution généralement adoptée, est l'utilisation d'un langage de programmation (FORTRAN, PL1, ...) comme langage hôte. Cette solution, bien que techniquement satisfaisante, présente un certain nombre d'inconvénients dus essentiellement à la lourdeur de sa mise en oeuvre.

L'aboutissement à un mode d'expression homogène et cohérent pour les langages de programmation et les langages de base de données relationnelles est une voie qui nous a semblé appropriée pour la conception d'un langage applicatif couvrant les activités de gestion de base de données et de programmation.

Dans ce travail, nous présentons A.R.L. langage applicatif avec une organisation relationnelle des données.

Le premier chapitre de ce document décrit de manière informelle les objets et les fonctions de ce langage, ainsi que ses limitations.

Le deuxième chapitre rappelle certaines méthodes de description de langage et décrit plus particulièrement les fondements et le formalisme de la méthode dénotationnelle que nous avons adoptée pour décrire A.R.L.

Le troisième chapitre regroupe la description de la sémantique statique et dynamique du langage ainsi qu'une proposition d'une syntaxe concrète.

Le quatrième et dernier chapitre décrit en détail l'aspect logique et physique des relations, en mettant l'accent sur l'apport de A.R.L. dans la coopération entre les langages de programmation et de base de données, ainsi que l'apport de la définition formelle dans la conception d'un langage.

CONCLUSION

Nous venons de présenter A.R.L. : langage destiné à une large communauté d'utilisateurs du fait qu'il assure les fonctions de programmation et de gestion de base de données relationnelles.

Après avoir défini formellement A.R.L. par la méthode dénotationnelle, nous avons proposé une structure de données, exprimée en PASCAL, pour l'ensemble de l'interpréteur.

L'implémentation des actions de définition de nom et de modification de relation nous ont permis d'apprécier particulièrement les avantages de la méthode dénotationnelle, qui tout en étant un outil agréable dans la phase de définition de langage, facilite le passage à l'implémentation.

Ne répondant pas encore à toutes les exigences d'un système de gestion de bases de données relationnelles, il serait souhaitable de développer A.R.L. en intégrant dans le langage les contraintes de confidentialité pour protéger la base de données contre certaines utilisations et en enrichissant la sémantique par :

- la fonction de gestion des accès concurrents pour permettre une multi-utilisation de la base,
- la fonction d'optimisation des requêtes,
- la fonction assurant la sécurité de fonctionnement pour une bonne reprise en cas de panne.

A.R.L. étant non séquentiel, l'implémentation d'un interpréteur "parallèle" est toute indiquée et une perspective intéressante à ce travail serait la réalisation automatique d'interpréteur "parallèle" sur base d'une définition dénotationnelle d'un langage applicatif quelconque.

**ANNEXE 1 : STRUCTURE DE DONNEES**

Ayant choisi PASCAL comme langage de programmation, les structures de données sont donc celles permises dans ce dernier.

Deux types de règles apparaissent dans la syntaxe abstraite :

1 - PARTGAUCH 1 :: PART1 PART 2 .... PARTK

2 - PARTGAUCH 2 = P1 | P2 .... | PK

La première règle est représentée sous forme de record PASCAL où les différents éléments de la partie droite représentent les champs du record.

La deuxième règle est représentée sous forme de type scalaire énuméré.

## \* Structure de donnée relative à la syntaxe abstraite\*

**TYPE TOPACC** = (TU, RE);  
**TCD2** = (I, U, D);  
**TCD1** = (CS, CB, CI, CD);  
**TOPU** = (+ U, - U, NOT, LONG);  
**TOPSET** = (DIF, INC, IN, U, V);  
**TOPNE** = (NOT = S, NOT = T, NOT = E, NOT = R);  
**TOPE** = (= S, = T, = E, =R);  
**TROPB** = (<, <=, >, >=);  
**TBOPB** = (AND, OR,  $\Rightarrow$ );  
**TNOPB** = (+, -, \*, DIV, CONC, \*\*);  
**TOPB** = (VNOPB, VBOPB, VROPB, VOPE, VOPNE, VOPSET);  
**TOPC** = (AJOUT CONT, UPDATE CONT);  
**TOPER** = (+ C, \* C,  $\cup$ C,  $\cap$ C, V C, MAX, MIN, CONT);  
**TCOP** = (R, S);  
**TUOP** = (UPDATE, UPDATE ALL);  
**TOP** = (INSERT, DELETE, DELETE ALL);  
**TCOND** = (COND1, COND2);  
**TENS** = (SETEXT, SETINT);  
**CSPEC** = (., , ; , / , ...);  
**LETTRE** = 'A' .... 'Z'  
**CHIFFRE** = '0' ... '9'  
**TCAR** = (VCHIFFRE, VLETTRE, VCSPEC);  
**TCBOOL** = (T, F);  
**TC** = (VCENT, VCREEL, VCBOOL, VCTUPLE, VACCES, VCHAINED, VENS,  
VREL);  
**TAPP** = (VREF, VLAMBDA);  
**TEXPIMP** = (VEXPR, VEIMP);  
**TEXPC** = (MODIFC, DELETE CONT, GROSMOD, MAIGRMOD, SUPMOD);  
**TEXP** = (EB, EU, APP, REF, CONSTR, COND, EXPREAD, EQUIJOIN, PROJ,  
SELECTR, SELECTS, OPEXIST, OPUNIV, CARTR, CARTE, JOIN,  
DIVR, ANTIPROJ, SOMR, MODIFR, UPDATER, COMB, EXTRCHAIN,  
RENOM, NEW, OLD, APPLY, WS);  
**TEXPINT** = (VEXP, VFCT);  
**TYP1** = (ENT, BOOL, REEL, CHAINE);  
**TYP2** = (VTELEM, VTENS, VTUPLE);  
**TYP3** = (VTBASE, VTREEL);  
**TYP4** = (VTVAL, VFCT);  
**TYP5** = (VTYPE, VTYP);  
**TEXP1** = (VEXPR, VCOM);

III

```

PEXP = ↑ EXP
LEXP = ARRAY [1 ... MAXEXP] OF PEXP;
T2 EXP = RECORD EXP2 1 : P EXP;
          EXP2 2 : P EXP
          END;

NOM = ARRAY [1... 8] OF CHAR;
LNOM = ARRAY [1... MAXCHAMP] OF NOM;
PPROD = ↑ LPROD;
LPROD = RECORD ID : NOM;
          EXP : P EXP;
          PRODSUIV : PPROD
          END;

TLCOMP = ↑ LCOMP;
LCOMP = RECORD COMPL : LEXP;
          COMPSUIV : TLCOMP
          END;

CTUPLE = ARRAY [1 ... MAXCHAMP] OF
          RECORD CHAMP : NOM;
          EXPCHAMP : PEXP
          END;

PCHaine = ↑ CHAINE
CHAINE = RECORD CARI : TCAR;
          CARSUIV : PCHAIN
          END;

CENT = ARRAY [1 ... MAXCE] OF CHIFFRE;
CREEL = RECORD PARENT : ARRAY [1 ... MAXPE] OF CHIFFRE;
          DECPAR : ARRAY [1 ... MAXPD] OF CHIFFRE
          END;

ENS = RECORD CASE VR : TENS OF
          SETEXT : (CSETEXT : LEXP);
          SETINT : (CSETINT : T2EXP)
          END;

```

```

TCONSTR = RECORD CASE CV : TC OF
    VCENT : (CVENT : CENT);
    VCREEL : (CVREEL : CREEL);
    VCBOOL : (CVBOOL : TCBOOL);
    VCTUPLE : (CVTUPLE : CTUPLE);
    VACCES : (CVACCES : RECORD OPACC : TOPACC;
              EXPTUP : PEXP;
              CHAMPACCE : NOM
              END;) ;

    VCHaine : (CVCHAIN : PCHaine);
    VREL : (CVREL : RECORD LID : LNOM;
            LCOMP : LCOMP;
            MDOM : CTUPLE;
            END;) ;

END;

PTENS = ↑ TENS;
PTTUPLE = ↑ TTUPLE;
TBASE = RECORD CASE VBASE : TYP2 OF
    VTELEM : (CE : TYP1);
    VTENS : (CENS : PTENS);
    VTTUPLE : (NOTTUPLE : (TUPLE);
              CUPLE : PTTUPLE)
    END
END;

TENS = RECORD NOTENS : (ENS);
      BASTYPE : TBASE
END;

TTUPLE = ARRAY [1 ... MAXCHAMP] OF RECORD
      CHAMPT : NOM;
      TYPCHAMP : TBASE
      END;

TREL = RECORD NOTREL : (REL);
      TYPCOMP : PTTUPLE
      END;

```

```

TVAL      = RECORD CASE VTVAL : TYP3 OF
              VTBASE : (CBASE : TBASE);
              VTREL  : (CREL  : TREL)

              END

              END;

PTYPARAM  = ↑ TYPPARAM;
TFCT      = RECORD CODFCT   : (FCT);
              PARAMFCT : PTYPARAM;
              TYPRES   : TVAL

              END;

TYP        = RECORD CASE VTYP : TYP4 OF
              VTVAL   : (CTVAL : TVAL);
              VTFCT   : (CVTFCT : TFCT)

              END;

TYPARAM    = RECORD TYPPREM : TVAL;
              TYPSTIV : PTYPARAM

              END;

EIMP       = RECORD PART1 : ENS;
              PART2 : PEXP

              END;

EXPIMP     = RECORD CASE VELAP : TEXPIMP OF
              VEXPR  : (CEXP  : PEXP);
              VEIMP  : (CIMP  : EIMP)

              END

              END;

PEXPL     = ↑ EXPL;
PLNOM     = ↑ NOML
NOML      = RECORD NOM1   : NOM ;
              NOMSUIV : PLNOM

              END;

```

## VI

```

EXP      = RECORD  NOM1      : NOM;
          NOMSUIV : PLNOM
          END;

TMOD     = RECORD  LREF      : PLNOM;
          LUSE       : PLNOM
          END;

EXCP     = RECORD CASE VEXPC : TEXPC OF
          MODIFC      : (OPEXPC : TOPC;
                        CD1      : TCD1;
                        CD2      : TCD2;
                        IDC1     : NOM;
                        IDC2     : NOM;
                        EXPCOM   : PEXI );
          DELETE CONT : (DC1     : TCD1;
                        DC2     : TCD2;
                        IDD1    : NOM;
                        IDD2    : NOM
          GROSMOD     : (NONMOD  : NOM;
                        VMOD    : TMOD);
          MAIGMOD     : (MOD     : NOM; NOMOBJET : NOM);
          SUPMOD      : (MODSUP  : NOM);
          END
          END;

MDEF     = RECORD  MDNOM : NOM;
          MODVAL  : TMOD
          END;

MEXP     = ARRAY [1 ... MAXCONT] OF RECORD
          NONC    : NOM ;
          EXPCONT : PEXP
          END;

MEXP/MP  = ARRAY [1 ... MAXCONT] OF RECORD
          NOMCI   : NOM;
          EXPCONT1 : EXPIMP
          END;

```

## VII

```

BCONT      = RECORD KEY : ARRAY [ 1 ... MAXCHAMP OF NOM
          CONT STAT : MEXP;
          CONT BOOL : RECORD SCD   : M EXP;
                               SCI   : M EXP;
                               SCU   : M EXPIMP;

                               END;

          CONT IMP  : RECORD SCDI  : MEXPIMP;
                               SCII  : MEXPIMP;
                               SCUI  : MEXPIMP;

                               END;

          SDOM : MEXP

          END;

TYPR      = RECORD ST      : TREL;
          S-CONT: BCONT;

          END;

TYPC      = RECORD CASE VTYPC   : TYP5 OF
          VTTYPC : (CT : TYP);
          VTYPR  : (CR : TYPR)

          END

          END;

T1        = (ENT1, REEL1, BOOL1, CHAIN1, TUP1, ENS1, REL1, FONC);
EXP1      = RECORD CASE VEXP1   : TEXP1 OF
          VEXPR  : (EXPR1 : PEXP);
          VCOMMAND : (EXPC1 : EXP)

          END

          END;

PPARAM    = ↑ PARAM;

PARAM     = RECORD NOMP      : NOM;
          TYP              : TVAL;
          PARSUIV         : PPARAM

          END;

```

## VIII

```

EXPINT = RECORD CASE VE      : TEXTINT OF
          VEXP      : (CINT : PEXP);
          VFCT      : (NOMFCT : NOM;
                      LPARAM : PPARAM;
                      EXPFCT : PEXP)

```

```

END

```

```

END;

```

```

NDEF = RECORD S-TYPE : TYPC;
       S-EXP : PEXP

```

```

END;

```

```

PTREPTYP = ↑ REPTYP;

```

```

PENSE = ↑ ENSEMB;

```

```

TMAP = ↑ MAP;

```

```

MAP = RECORD CANCIEN : NOM;
       CNOUV : NOM;
       CSUIV : TMAP;

```

```

END;

```

```

ENSEM = RECORD CASE BASTYP : T1 OF
          ENT1 : (CE : ARRAY [1 ... MAXENS] OF INTEGER);
          REEL1 : (CR : ARRAY [1 ... MAXENS] OF REAL);
          BOOL1 : (CB : ARRAY [1 ... 2] OF BOOLEAN);
          CHAIN1 : (CCH : ARRAY [1 ... MAXENS] OF PCHaine);
          TUP1 : (CTUP : ARRAY [1 ... MAXENS] OF PTREPTYP);
          ENS1 : (CENS : ARRAY [1 ... MAXENS] OF PENSE)

```

```

END;

```

```

REPTYP = RECORD CLONG : INTEGER;
          CREPTYP : ARRAY [1 ... MAXCHAMP] OF
            RECORD NOM CHAMP : NOM ;

```

```

              CASE CATCHAMP : T1 OF

```

```

                ENT1 : (VALE : INTEGER);

```

```

                REEL1 : (VALR : REAL);

```

```

                BOOL1 : (VALB : BOOLEAN);

```

```

                CHAIN1 : (VALCH : PCHaine);

```

```

                TUP1 : (VALT : PTREPTYP);

```

```

                ENS1 : (VALENS : PENSE)

```

```

            END

```

```

END;

```

## IX

```

TRES = RECORD CASE CODTYP : T1 OF
    ENT1 : (RES1 : INTEGER);
    REEL1 : (RES2 : REAL);
    BOOL1 : (RES3 : BOOLEAN);
    CHAIN1 : (RES4 : PCHaine);
    TUP1 : (RES5 : PTREPTYP);
    ENS1 : (RES6 : PENSE);
    REL1 : (REPTYP : PTREPTYP, ADR : INTEGER)
END
END;

EXP = RECORD CATTYP : T1;
    REPTYP : PTREPTYP
    CASE CVAR : TEXP OF
        EB : (EXP1 : PEXP, EXP2 : PEXP) CASE OPVAR OF
            VNOPB : (NOPB : TNOPB);
            VBOPB : (BOPB : TBOPB);
            VROPB : (ROPB : TROPB);
            VOPE : (OPE : TOPE);
            VOPNE : (OPNE : TOPNE);
            VOPSET : (OPSET : TOPSET)
        END)
    END;

EU : (EXPU : PEXP; OPU : TOPU);
APP : (CASE VAPP : TAPP OF
    VREF : (EXPAPP1 : NOM, PAREF : PLEXP);
    VLAMBDA : (PARF : PPARAM, EXPAPP2 : PEXP, PAREF2 : PLEXP
    END);

REF : (ID : NOM);
CONSTR : (CCONSTR : TCONSTR);
COND : (CASE VCOND : TCOND OF
    COND1 : (EXPCOND11 : PEXP, EXPCOND12 : PEXP,
        EXPCOND13 : PEXP);
    COND2 : (EXPCOND2 : T2 EXP) END);

EXPREAD : (VLU : TVAL);

```

EQUIJOIN : (ID1 : NOM, EXPJ1 : PEXP, ID2 : NOM, COPE : TOPE,  
           ID3 : NOM, EXPJ2 : PEXP);  
 PROJ : (CPROJ : T2 EXP);  
 SELECTR : (CSELECTR : T2 EXP);  
 SELECTS : (CLIBRE : NOM, CSELECTS : T2 EXP);  
 OPEXIST : (L1 : PLNOM, L2 : PLEXP, EXPEXIST : PEXP);  
 OPUNIV : (LE1 : PLNON, LE2 : PLEXP, EXPUNIV : PEXP);  
 CARTR : (CCARTR : T2 EXP);  
 CARTE : (CCARTE : PPROD);  
 JOIN : (JEXP1 : PEXP, IDJ1 : NOM, CROPB : TROPB, IDJ2 : NOM,  
           JEXP2 : PEXP);  
 DIVR : (DEXP1 : PEXP, LC1 : PLNOM, LC2 : PLNOM, DEXP2 : PEXP);  
 ANTIPROJ : (CANTIPROJ : T2 EXP);  
 SOMR : (CSOMR : T2 EXP);  
 MODIFR : (OP1 : TOP, IDMODIF : NOM, EXPMODIF : PEXP);  
 UPDATER : (UOPU : TUOP, IDEX : NOM, EXPUP : PEXP, VLIB1 : NOM,  
           CTUPLEUP : CTUPLE);  
 COMB : (COP1 : TCOP, ID1 : NOM, COPER : TOPER, EXPCOMB : PEXP);  
 EXTRCHAIN : (EXCHAIN : PEXP, BINP : PEXP, BSUP : PEXP);  
 RENOM : (DMAP : TMAP, EXPRENOM : PEXP);  
 NEW : (CNEW : NOM);  
 OLD : (COLD : NOM);  
 APPLY : (CLIB : NOM, CTUP : CTUPLE, EXPAPPLY : PEXP);  
 WS : (CWS : (WS))

END

END;

\* REPRESENTATION DES ENVIRONNEMENTS \*

\* 1 ENVIRONNEMENT  $\rho$  \*

VPAGE = RECORD PAGESUIV : INTEGER;  
           PLIBRE : INTEGER;  
           VBUFFER : ARRAY [1... MAXPAG] OF CHAR

END;

PREC1 = ↑ REC1;

```

REC1 = RECORD NOM OBJET : NOM;
      CASE CATOBJET : T1 OF

      ENT1 : (VALE : INTEGER);
      REEL1 : (VALR : REAL);
      BOOL1 : (VALB : BOOLEAN);
      CHAIN1 : (VALCH : PCHAINED);
      TUP1 : (VALREC : PTREPTYP);
      ENS1 : (VENSE : PENSE);
      REL1 : (VALBUF : VPAGE, ADDRISK : INTEGER,
             FICHUT : (0,1), REPTYPR : PTREPTYP);
      FONC : (CEXP : PEXP; ENVFCT : ARRAY [1...MAXVAR] OF
             PREC1);

      END
      END;

```

```

TRO = ARRAY [1... MAXRO] OF REC1;
TRELAT = FILE OF VPAGE;

```

\* 2 ENVIRONNEMENT  $\rho$  CONT \*

```

REC3 = RECORD INDIC1 : (0,1);
      NONCONT1 : NOM;
      EXPCONT1 : PEXP
      END;

```

```

REC4 = RECORD INDIC2 : (0,1);
      NONCONT2 : NOM;
      EXPCONT2 : EXP IMP
      END;

```

```

REC1 = RECORD NOM OBJET : NOM;
      CASE CATOBJET : T1 OF
          ENT1 : (VALE : INTEGER);
          REEL1 : (VALR : REAL);
          BOOL1 : (VALB : BOOLEAN);
          CHAIN1 : (VALCH : PCHAINED);
          TUP1 : (VALREC : PTREPTYP);
          ENS1 : (VENSE : PENSE);
          REL1 : (VALBUF : VPAGE, ADDRISK : INTEGER,
                FICHUT : (0,1), REPTYPR : PTREPTYP);
          FONC : (CEXP : PEXP; ENVFCT : ARRAY [1...MAXVAR] OF
                PREC1);
      END
      END;

```

```

TRO = ARRAY [1... MAXRO] OF REC1;
TRELAT = FILE OF VPAGE;

```

\* 2 ENVIRONNEMENT p CONT \*

```

REC3 = RECORD INDIC1 : (0,1);
      NONCONT1 : NOM;
      EXPCONT1 : PEXP
      END;

```

```

REC4 = RECORD INDIC2 : (0,1);
      NONCONT2 : NOM;
      EXPCONT2 : EXP IMP
      END;

```

## XII

```

REC2      = RECORD NONREL : NOM;
           BKEY   : ARRAY 1 ... MAXCHAMP OF NOM;
           BSTAT  : ARRAY 1 ... MAXCONT  OF REC3;
           BDYNAM : RECORD
                UP1   : ARRAY 1 ... MAXCONT OF REC3;
                DE1   : ARRAY 1 ... MAXCONT OF REC3;
                INS1  : ARRAY 1 ... MAXCONT OF REC3;
           END;
           BIMP   : RECORD
                UP2   : ARRAY 1 ... MAXCONT OF REC4 ;
                DE2   : ARRAY 1 ... MAXCONT OF REC4;
                INS2  : ARRAY 1 ... MAXCONT OF REC4
           END;
           BDOM   : ARRAY 1 ... MAXCHAMP OF
                RECORD : NDOM : NOM;
                VDOM  : PENSE
           END;
           END;

TROCONT   = ARRAY 1 ... MAXROCONT OF REC2;

* 3 ENVIRONNEMENT m *

REPTYT   = RECORD CLONG : INTEGER; CVAR : ARRAY 1 ...MAXB OF CHAR END;

REC5     = RECORD CASE CATOB : T1 OF
           ENT1   : (VALE1 : INTEGER);
           REEL1  : (VALR1 : REAL);
           BOOL1  : (VALB1 : BOOLEAN);
           CHAIN1 : (VALCH1 : ARRAY 1 ... MAXCH OF CSPEC);
           TUP1   : (VALRE : ARRAY 1 ... MAXTUP OF CHAR,
                    REPTYT T1 : REPTYT);
           ENS1   : (VENS : ARRAY 1 ... MENS OF CHAR,
                    REPENS : ARRAY 1 ... MREPENS OF CHAR);
           REL1   : (VALBUF1 : VPAGE, ADRDISK : INTEGER,
                    REPTYPR1 : REPTYT)
           END;

           END;

```

```

OBJET = RECORD INDIC2 : (0,1);
        NOBJET : NOM;
        CASE COBJET OF

        ENT1 : (VALE : INTEGER);
        REEL1 : (VALR : REAL);
        BOOL1 : (VALB : BOOLEAN);
        CHAIN1 : (VALCH: ARRAY [1 ...MAXCH] OF CSPEC);
        TUP1 : (VALREC : ARRAY [1...MAXTUP] OF CHAR,
                REPTYPT : REPTYP);

        ENS1 : (VENS:ARRAY 1...MENS OF CHAR,
                REPENS : ARRAY 1...MREPENS OF CHAR);
        REL1 : (VALBUF : VPAGE, ADRISK : INTEGER,
                REPTYPR : REPTYP);

        FONC : (CEXP : ARRAY [1 ... MAXEXP] OF CHAR,
                ENVGLOB : [ARRAY 1 ... MAXVAR] OF
                        RECORD NONGLOB : NOM;
                        VALGLOB : REC5
        )
    END)

```

END;

```

CONTENU = RECORD : INDICATEUR : INTEGER;
        NOMMOD : NOM;
        NBREO : INTEGER;
        OBJMOD : ARRAY [1 ... MAXOBJET] OF OBJET
    END;

```

TROM = FILE OF CONTENU;

CATALOGUE = FILE OF VPAGE ;

\* 4 ENVIRONNEMENT  $\rho_m$  CONT \*

```

REC6 = RECORD INDIC : (0,1);
        NOMCONT : NOM;
        EXPCONT : [ARRAY 1 ... MAXEXP] OF CHAR
    END;

```

XIV

CONTCAT = RECORD INDIC : (0,1);  
 NONREL : NOM;  
 CONTREL : RECORD

BKEY : ARRAY [1 ... MAXCHAMP] OF NOM;  
 BSTAT : ARRAY [1 ... MAXCONT] OF REC5;  
 BDYNAM RECORD

UP1 : ARRAY [1...MAXCONT] OF REC5;  
 DE1 : ARRAY [1...MAXCONT] OF REC5;  
 INS1: ARRAY [1...MAXCONT] OF REC5;

END;

BIMP RECORD

UP2 : ARRAY [1 ...MAXCONT] OF REC5;  
 DE2 : ARRAY [1 ...MAXCONT] OF REC5;  
 INS2 : ARREY [1 ...MAXCONT] OF REC5)

END;

BDOM ARRAY [1 ... MAXCHAMP] OF

RECORD NDOM : NOM;

VDOM : (VENS:ARRAY [1...MENS  
 OF CHAR],

REPENS :ARRAY [1...MREPENS  
 OF CHAR] :

END;

END;

CAT CONT = FILE OF CONT CAT;

ANNEXE 2 : DICTIONNAIRE DES MOTS SYMBOLIQUES

ACCES	: accès à un champ d'un tuple
ANTIPROJ	: antiprojection
APPEL	: appel d'une fonction
APPLY	: fonction définie dans le chapitre I
BCONT	: bloc de contraintes d'intégrité
BOPB	: opérateurs binaires booléens
CAR	: caractères
CARTE	: produit cartésien d'ensembles
CARTR	: produit cartésien de relations
CBOOL	: constante booléenne
CCHAIN	: constante chaîne
CD1	: code prenant l'une des valeurs CS, CB, CI, CD, respectivement pour contrainte statique, contrainte booléenne, contrainte impérative, contrainte domaine.
CD2	: code prenant l'une des valeurs I, U, D, respectivement pour INSERT, UPDATE, DELETE.
CDEC	: constante décimale
CENT	: constante entière
CHIFFRE	: caractères compris entre '0' et '9'
CREEL	: constante réelle
CSPEC	: caractère spécial
CST	: constantes
COMB	: combinateur (fonction définie dans le chapitre I)
COMP	: composant
COND	: expression conditionnelle
COND1	: expression conditionnelle if then else
COND2	: expression conditionnelle if then
COP	: opérateur prenant l'une des valeurs R, S respectivement, pour relation, ensemble.
CTUPLE	: constante tuple
DELETE CONT	: destruction d'une contrainte
DIVR	: division de deux relations
EB	: expression binaire
EIMP	: expression impérative
ENS	: ensemble
EQUIJOIN	: équijoin
EXP	: expression

EXP1	: expression ou commande
EXPAPP	: expression d'appel de fonction
EXPC	: commande
EXPIMP	: expression simple ou impérative
EXPINT	: expression simple ou fonction
EXPREAD	: expression de lecture
EXTRCHAIN	: extraction d'une sous-chaîne d'une chaîne
EU	: expression unaire
FCT	: fonction
GROSMOD	: ajout d'objet dans un module
ID	: identificateur
JOIN	: jonction de deux relations
LAMBDA	: application de fonction
LETTRE	: lettres de l'alphabet
MAIGRMOD	: suppression d'objet d'un module
MDEF	: définition d'un module
MODIFR	: suppression ou insertion de tuples dans une relation
MODIFC	: modification de contrainte
NDEF	: définition de nom
NE	: nombre entier
NEW	: nouvelle valeur d'un champ
NOPB	: opérateurs binaires numériques
OLD	: ancienne valeur d'un champ
OP	: opérateur
OPACC	: opérateur indiquant le type d'accès
OPB	: opérateurs binaires
OPC	: opérateurs d'ajout ou de mise à jour de contrainte
OPNE	: opérateurs de non égalité
OPER	: opérateurs de la fonction COMB
OPEXIST	: opérateur existentiel
OPUNIV	: opérateur universel
PROJ	: projection
REF	: référence
REL	: relation
RENOM	: opération renommant les champs d'une relation
ROPB	: opérateurs binaires de relation
SELECTR	: sélection sur une relation
SELECTS	: sélection sur un ensemble

SESS	: session
SETEXT	: ensemble défini en extension
SETINT	: ensemble défini en intention
SOMR	: somme de deux relations
S-SESS	: sous-session
SURNOM	: suppression d'un module
TBASE	: type de base
TELEM	: type élémentaire
TENS	: type ensemble
TFCT	: type fonction
TREL	: type relation
TTUPLE	: type tuple
TVAL	: type de base ou relation
TYPC	: type TYPE ou type RELATION
TYPE	: type VAL ou TFCT
TYPR	: type RELATION avec contraintes d'intégrité
UOP	: opérateurs unaires
UPDATER	: modification d'un tuple
WS	: espace de travail

B I B L I O G R A P H I E

- [ AHO 76 ] A.V.AHO and J.D.ULLMAN  
Universality of data retrieval languages.
- [ ALA 81 ] S. ALAGIC and KULENOVIC  
Relational Pascal database interface.  
The Computer Journal, Vol. 24, n° 2, 1981.
- [ BAK 78 ] J.J. BACKUS  
Can Programming be libertaded from the VON-NEWMAN style ?  
A functional style and its algebra of programs.  
ACM, vol. 21, n° 2, 1978.
- [ COD 70 ] E.F. CODD  
A relational model of data for large shared data banks.  
CAMC, vol.13, n° 16, 1970.
- [ COD 81 ] E.F. CODD  
The capabilities of relational database management systems.  
RJ 3132 (38505) 5.11.81, Computer Science
- [ DAT 77 ] C.J. DATE  
An introduction to database systems IBM (UK) laboratories  
Ltd, Second Edition.
- [ DEL 82 ] DELOBEL et M. ADIBA  
Bases de données et systèmes relationnels.  
DUNOD, 1982.
- [ JON 82 ] C.B. JONES  
The formal definition of languages.  
Ecole d'été d'informatique.  
CEA - INRIA - EDF, juillet 1982.
- [ LIV 78 ] C. LIVERCY  
Théorie des programmes.  
DUNOD, 1978.

- [McC 63] Mc CARTY  
A basis for a mathematical theorie computation.  
Computer programming and formal system.  
North-Holland, Amsterdam.
- [SCH 77] J.W. SCHMIDT  
Some high livel language constructs for data of type  
relation.  
ACM, vol. 2, n° 3, 77.
- [SMI 77] J. MILES  
Database abstractions aggregation.  
ACM, vol. 20, n° 6, 1977.
- [SHO 79] J. SHOPIRO  
Theseus : A programming language for relational data-  
base.  
ACM, vol. 4, n° 4, 1979.
- [TEN 76] R.D. TENNENT  
The denotational semantics of programming languages.
- [TEN 84] R.D. TENNENT  
Principles of programming languages
- [THO 81] M. THORIN  
Langage ADA.  
Manuel **complet** du langage avec exemples.  
Edition EYROLLES, 1981
- [TUR 76] D. TURNER  
SASL : Language manual  
CS/75/1 revised 2.12.76.
- [TUR 81] D. TURNER  
The future of applicative programming.  
Computing Laboratory. University of Kent  
Canterbury, England.