

# Índice

Índ	ndice		
	Sintaxis abstracta.		
	Constructor de árboles de sintaxis abstracta (ASTs).		
	1.1. Funciones semánticas		
2.	Acondicionamiento para implementación descendente.	9	

## 1. Sintaxis abstracta.

- (i) - Ti	
Gramática Tiny 1	Sintaxis abstracta
Programa -> LDecs && LIns Programa -> LIns	programa_sin_decs: Llns -> Programa programa_con_decs: LDecs x Llns -> Programa
LDecs -> LDecs ; Dec LDecs -> Dec LDecs -> ε	decs_1: Dec -> LDecs decs_muchas: LDecs x Dec -> LDecs
Dec -> var Tipo identificador Dec -> type Tipo identificador	dec_var: Tipo x string -> Dec dec_type: Tipo x string -> Dec
Dec -> proc identificador ParForm Bloque ParForm -> ( LParams )	dec_proc_sin_pf: string x Bloque -> Dec dec_proc_con_pf: string x LParams x Bloque -> Dec
LParams -> LParams , Param LParams -> Param LParams -> ε	bloque_sin_programa: -> Bloque bloque_con_programa: Programa -> Bloque
Param -> Tipo Referencia identificador Referencia -> &	param_con_referencia: Tipo x Referencia x string -> Param param_sin_referencia: Tipo x string -> Param
Referencia -> ε	referencia: -> Referencia
Bloque -> { ProgramaBloque } ProgramaBloque -> Programa ProgramaBloque -> ε	Iparams_1: Param -> Lparams Iparams_muchos: Lparams x Param -> LParams
Tipo -> int Tipo -> real Tipo -> bool Tipo -> string Tipo -> identificador Tipo -> array [ numEnt ] of Tipo	tipo_int: -> Tipo tipo_real: -> Tipo tipo_bool: -> Tipo tipo_string: -> Tipo tipo_id: string -> Tipo tipo_array: -> string x Tipo -> Tipo tipo_pointer: Tipo -> Tipo
Tipo -> record { LCampos }	tipo_record: LCampos -> Tipo
LCampos -> LCampos ; Campo LCampos -> Campo	campo: Tipo x string -> Campo  lcampos_1: Campo -> Lcampos
Campo -> Tipo identificador Tipo -> pointer Tipo	Icampos_muchos: LCampos x Campo -> LCampos Iins_1: Ins -> LIns
Lins -> Lins ; ins Lins -> ins	lins_muchas: Lins x Ins -> Lins
Ins -> E0 = E0	ins_asignacion: Exp x Exp -> Ins ins_read: Exp -> Ins ins_write: Exp -> Ins
Ins -> if E0 then LInsV endif Ins -> if E0 then LinsV else LinsV endif Ins -> while E0 do LinsV endwhile LinsV -> LinsV; Ins	ins_write. Exp -> Ins ins_nl: -> Ins ins_new: Exp -> Ins ins_delete: Exp -> Ins ins_bloque: Bloque -> Ins
LinsV -> Ins LinsV -> ε	ins_call_con_params: string x LParamsReales -> Ins ins_call_sin_params: string -> Ins
Ins -> read E0 Ins -> write E0 Ins -> nI Ins -> new E0	preales_1: Exp -> LParamsReales preales_muc: -> LparamsReales x Exp -> LParamsReales
Ins -> delete E0 Ins -> call identificador ( LParamsReales )	

ins if con ins: Exp x LInsV -> Ins LParamsReales -> LParamsReales, E0 ins if sin ins: Exp -> Ins LParamsReales -> E0 LParamsReales -> ε ins if else con ins: Exp x LlnsV x LinsV -> Exp ins if else insarg0: Exp x LlnsV -> Exp Ins -> Bloque ins if else insarg1: Exp x LlnsV -> Exp ins if else sin ins: Exp -> Ins E0 -> E1 + E0 E0 -> E1 - E1 ins while con ins: Exp x LinsV -> Ins E0 -> E1 ins while sin ins: Exp -> Ins E1 -> E1 OpN1 E2 E1 -> E2 linsv 1: Ins -> LInsV linsv muchas: LlnsV x lns -> LlnsV E2 -> E2 OpN2 E3 E2 -> E3 suma: Exp x Exp -> Exp resta: Exp x Exp -> Exp E3 -> E4 OpN3 E4 and: Exp x Exp -> Exp E3 -> E4 or: Exp x Exp -> Exp menor: Exp x Exp -> Exp E4 -> - E5 mayor: Exp x Exp -> Exp E4 -> not E4 menor iqual: Exp x Exp -> Exp E4 -> E5 mayor\_igual: Exp x Exp -> Exp igualdad: Exp x Exp -> Exp E5 -> E5 [ E0 ] distinto: Exp x Exp -> Exp E5 -> E5 . identificador mul: Exp x Exp -> Exp E5 -> E5 -> identificador div: Exp x Exp -> Exp E5 -> E6 mod: Exp x Exp -> Exp menos: Exp -> Exp E6 -> \* E6 not: Exp -> Exp E6 -> E7 index: Exp x Exp -> Exp access reg flecha: Exp x string -> Exp E7 -> identificador access reg punto: Exp x string -> Exp **E7 -> numEnt** indireccion: Exp -> Exp E7 -> numReal E7 -> true E7 -> false identificador: string -> Exp E7 -> cadena numEnt: string -> Exp E7 -> null numReal: string -> Exp E7 -> (E0)cadena: string -> Exp true: -> Exp OpN1 -> and false: -> Exp OpN1 -> or null: -> Exp OpN2 -> < OpN2 -> > OpN2 -> <= OpN2 -> >= OpN2 -> == OpN2 -> != OpN3 -> \* OpN3 -> / OpN3 -> %

### 2. Constructor de árboles de sintaxis abstracta (ASTs).

```
Constructor de árboles de sintaxis abstracta.
                                        Gramática S-Atribuida
Programa -> LDecs && LIns
  Programa.a = programa con decs(LDecs.a, LIns.a)
Programa -> LIns
 Programa.a = programa sin decs(Llns.a)
LDecs -> LDecs ; Dec
 LDecs<sub>0</sub>.a = decs muchas(LDecs<sub>1</sub>.a, Dec.a)
LDecs -> Dec
   LDecs.a = decs 1(Dec.a)
LDecs -> ε
LDecs.a = null
Dec -> var Tipo identificador
  Dec.a = dec_var(Tipo.a, identificador.lexema)
Dec -> type Tipo identificador
  Dec.a = dec_type(Tipo.a, identificador.lexema)
Dec -> proc identificador ParForm Bloque
 Dec.a = dec_proc(identificador.lexema, ParForm.a, Bloque.a)
ParForm -> (LParams)
 ParForm.a = LParams.a
LParams -> LParams, Param
 LParams<sub>0</sub>.a = Iparams_muchos(LParams<sub>1</sub>.a, Param.a)
LParams -> Param
LParams.a = Iparams 1(Param.a)
LParams -> ε
LParams.a = null
Param -> Tipo Referencia identificador
 Param.a = param(Tipo.a, Referencia.a, identificador.lexema)
Referencia -> &
  Referencia.a = referencia()
Referencia -> ε
 Referencia.a = null
Bloque -> { ProgramaBloque }
 Bloque.a = bloque(ProgramaBloque.a)
ProgramaBloque -> Programa
  ProgramaBloque.a = Programa.a
ProgramaBloque -> ε
  ProgramaBloque.a = null
Tipo -> int
 Tipo.a = tipo_int()
Tipo -> real
 Tipo.a = tipo reall()
Tipo -> bool
  Tipo.a = tipo_bool()
Tipo -> string
 Tipo.a = tipo_string()
Tipo -> identificador
 Tipo.a = tipo id(identificador.lexema)
Tipo -> array [ numEnt ] of Tipo
  Tipo.a = tipo array(numEnt.lexema, Tipo.a)
Tipo -> record { LCampos }
 Tipo.a = tipo_record(LCampos.a)
```

```
LCampos -> LCampos ; Campo
 LCampos<sub>0</sub>.a = lcampos_muchos(LCampos<sub>1</sub>.a, Campo.a)
LCampos -> Campo
 LCampos.a = Icampos 1(Campo.a)
Campo -> Tipo identificador
  Campo.a = campo(Tipo.a, identificador.lexema)
Tipo -> pointer Tipo
  Tipo.a = tipo_pointer(Tipo.a)
Lins -> Lins; Ins
 LIns_0.a = ins muchas(Lins_1.a, Ins.a)
Lins -> Ins
Lins.a = ins 1(Ins.a)
Ins \rightarrow E0 = E0
  Ins.a = ins_asignacion(E0<sub>0</sub>.a, E0<sub>1</sub>.a)
Ins -> if E0 then LinsV endif
  Ins.a = ins if(E0.a, LInsV.a)
Ins -> if E0 then LinsV else LinsV endif
 Ins.a = ins if else(E0.a, LlnsV<sub>0</sub>.a, LlnsV.a)
Ins -> while E0 do LInsV endwhile
  Ins.a = ins_while(E0.a, LInsV.a)
LinsV -> LInsV; Ins
 LinsV_0.a = linsv_muchas(LinsV_1.a, Ins.a)
LinsV -> Ins
 LinsV.a = linsv 1(lns.a)
LinsV -> ε
 LinsV.a = null
Ins -> read E0
  Ins.a = ins read(E0.a)
Ins -> write E0
  Ins.a = ins write(E0.a)
Ins -> nl
  lns.a = ins_nl()
Ins -> new E0
  Ins.a = ins new(E0.a)
Ins -> delete E0
  Ins.a = ins delete(E0.a)
Ins -> call identificador ( LParamsReales )
  Ins.a = ins_call(identificador.lexema, LParamsReales.a)
LParamsReales -> LParamsReales, E0
 LParamsReales<sub>0</sub>.a = preales_muc(LParamsReales<sub>1</sub>.a, E0.a)
LParamsReales -> E0
 LParamsReales.a = preales_1 (E0.a)
LParamsReales -> ε
 LParamsReales.a = null
Ins -> Bloque
  Ins.a = ins bloque(Bloque.a)
```

```
E0 -> E1 + E0
 E0_0.a = suma(E1.a, E0_1.a)
E0 -> E1 - E1
 E0.a = resta(E1_0.a, E1_1.a)
E0 -> E1
 E0.a = E1.a
E1 -> E1 OpN1 E2
 E1_0.a = exp(OpN1.op, E1_1.a, E2.a)
E1 -> E2
E1.a = E2.a
E2 -> E2 OpN2 E3
 E2_0.a = exp(OpN2.op, E2_1.a, E3.a)
E2 -> E3
 E2.a = E3.a
E3 -> E4 OpN3 E4
 E3.a = exp(OpN3.op, E4_0.a, E4_1.a)
E3 -> E4
E3.a = E4.a
E4 -> - E5
  E4.a = menos(E5.a)
E4 -> not E4
  E4_0.a = not(E4_1.a)
E4 -> E5
  E4.a = E5.a
E5 -> E5 [ E0 ]
E5_0.a = index(E5_1.a, E0.a)
E5 -> E5 . identificador
 E5<sub>0</sub>.a = access_reg_punto(E5<sub>1</sub>.a, identificador.lexema)
E5 -> E5 -> identificador
 E5<sub>0</sub>.a = access_reg_flecha(E5<sub>1</sub>.a, identificador.lexema)
E5 -> E6
 E5.a = E6.a
E6 -> * E6
 E6_0.a = indireccion(E6_1.a)
E6 -> E7
  E6.a = E7.a
E7 -> identificador
  E7.a = identificador(identificador.lexema)
E7 -> numEnt
 E7.a = identificador(numEnt.lexema)
E7 -> numReal
  E7.a = identificador(numReal.lexema)
E7 -> true
  E7.a = true()
E7 -> false
  E7.a = false()
E7 -> cadena
 E7.a = cadena(cadena.lexema)
E7 -> null
 E7.a = null()
E7 -> (E0)
  E7.a = E0.a
```

```
OpN1 -> and
 opN1.a = "and"
OpN1 -> or
 opN1.a = "or"
OpN2 -> <
 opN2.a = "<"
OpN2 -> >
 opN2.a = ">"
OpN2 -> <=
 opN2.a = "<="
OpN2 -> >=
 opN2.a = ">="
OpN2 -> ==
 opN2.a = "=="
OpN2 -> !=
 opN2.a = "!="
OpN3 -> *
 opN3.a = "*"
OpN3 -> /
 opN3.a = "/"
OpN3 -> %
 opN3.a = "%"
```

#### 2.1. Funciones semánticas.

```
fun exp(Op,Arg0,Arg1) {
  switch Op
   case "and": return and(Arg0, Arg1)
   case "or": return or(Arg0, Arg1)
   case "<": return menor(Arg0, Arg1)
   case ">": return mayor(Arg0, Arg1)
   case "<=": return menor_igual(Arg0, Arg1)</pre>
   case ">=": return mayor_igual(Arg0, Arg1)
   case "==": return igualdad(Arg0, Arg1)
   case "=!": return distinto(Arg0, Arg1)
   case "*": return mul(Arg0, Arg1)
   case "/": return div(Arg0, Arg1)
   case "%": return mod(Arg0, Arg1)
}
fun dec proc(Id, LParams, Bloque) {
  if LParams == null then return dec_proc_sin_pf(Id, Bloque)
  else return dec_proc_con_pf(Id, LParams, Bloque)
}
fun param(Tipo, Ref, Id) {
  if Ref == null then return param sin referencia(Tipo, Id)
  else return param_con_referencia(Tipo, Referencia, Id)
}
fun ins if(Exp, LlnsV) {
  if LInsV == null then return ins_if_sin_ins(Exp)
  else return ins_if_con_ins(Exp, LlnsV)
}
```

```
fun ins if else(Exp, LlnsV1, LlnsV2) {
  if LlnsV1 == null && LlnsV2 == null then return ins if else sin ins(Exp)
  else if LlnsV1 != null && LlnsV2 != null then return ins if else con ins(Exp, LlnsV1, LlnsV2)
  else if LlnsV1 != null then return ins if else insarg0(Exp, LlnsV1)
  else return ins if else insarg1(Exp, LlnsV2)
}
fun ins_while(Exp, LInsV) {
  if LlnsV == null then return ins while sin ins(Exp)
  else return ins_while_con_ins(Exp, LInsV)
}
fun ins call(Id, LParamsReales) {
  if LParamReales == null then return ins_call_sin_params(ld)
  else return ins_call_con_params(Id, LParamsReales)
}
fun bloque(Programa) {
  if Programa == null then return bloque sin programa()
  else return bloque_con_programa(Programa)
```

### 3. Acondicionamiento para implementación descendente.

```
Constructor de árboles de sintaxis abstracta.
                                        Gramática S-Atribuida
Programa -> LDecs && LIns
 Programa.a = programa_con_decs(LDecs.a, LIns.a)
Programa -> LIns
 Programa_a = programa_sin_decs(Llns.a)
LDecs -> Dec RLDecs
 RLDecs.ah = decs_1(Dec.a)
 LDecs.a = RLDecs.a
LDecs -> ε
 LDecs.a = null
RLDecs -> ; Dec RLDecs
 RLDecs<sub>1</sub>.ah = decs muchas(RLDecs<sub>0</sub>.ah, Dec.a)
 RLDecs<sub>0</sub>.a = RLDecs<sub>1</sub>.a
RLDecs -> ε
 RLDecs.a = RLDecs.ah
Dec -> var Tipo identificador
 Dec.a = dec var(Tipo.a, identificador.lexema)
Dec -> type Tipo identificador
 Dec.a = dec_type(Tipo.a, identificador.lexema)
Dec -> proc identificador ParForm Bloque
 Dec.a = dec_proc(identificador.lexema, ParForm.a, Bloque.a)
ParForm -> (LParams)
 ParForm.a = LParams.a
LParams -> Param RLParams
 RLParams.ah = lparams 1(Param.a)
 LParams.a = RLParams.a
LParams -> ε
 LParams.a = null
```

```
RLParams -> , Param RLParams
  RLParams<sub>1</sub>.ah = lparams muchos(RLParams<sub>0</sub>.ah, Param.a)
  RLParams_0.a = RLParams_1.a
RLParams -> ε
  RLParams.a = RLParams.ah
Param -> Tipo Referencia identificador
  Param.a = param(Tipo.a, Referencia.a, identificador.lexema)
Referencia -> &
  Referencia.a = referencia()
Referencia -> ε
  Referencia.a = null
Bloque -> { ProgramaBloque }
  Bloque.a = bloque(ProgramaBloque.a)
ProgramaBloque -> Programa
  ProgramaBloque.a = Programa.a
ProgramaBloque -> ε
 ProgramaBloque.a = null
Tipo -> int
  Tipo.a = tipo_int()
Tipo -> real
  Tipo.a = tipo_real()
Tipo -> bool
  Tipo.a = tipo_bool()
Tipo -> string
  Tipo.a = tipo_string()
Tipo -> identificador
  Tipo.a = tipo_id(identificador.lexema)
Tipo -> array [ numEnt ] of Tipo
  Tipo.a = tipo_array(numEnt.lexema, Tipo.a)
Tipo -> record { LCampos }
  Tipo.a = tipo_record(LCampos.a)
LCampos -> Campo RLCampos
  RLCampos.ah = Icampos 1 (Campo.a)
 LCampos.a = RLCampos.a
RLCampos -> ; Campo RLCampos
  RLCampos<sub>1</sub>.ah = lcampos_muchos(RLCampos<sub>0</sub>.ah, Campo.a)
  RLCampos_0.a = RLCampos_1.a
RLCampos -> ε
  RLCampos.a = RLCampos.ah
Campo -> Tipo identificador
  Campo.a = campo(Tipo.a, identificador.lexema)
Tipo -> pointer Tipo
  Tipo.a = tipo_pointer(Tipo.a)
Lins -> Ins RLins
  RLIns.ah = ins 1 (Ins.a)
 Llns.a = RLlns.a
RLIns -> ; Ins RLIns
  RLIns<sub>1</sub>.ah = ins_muchas(RLIns<sub>0</sub>.ah, Ins.a)
  RLIns_0.a = RLIns_1.a
RLIns -> ε
 RLIns.a = RLIns.ah
Ins \rightarrow E0 = E0
  Ins.a = ins_asignacion(E0_0.a, E0_1.a)
```

```
Ins -> if E0 then LInsV RInsIfThen
  RInsIfThen.ah0 = E0.a
  RInsIfThen.ah1 = LInsV.a
  Ins.a = RInsIfThen.a
RInsIfThen -> endif
  RInsIfThen.a = ins_if(RInsIfThen.ah0, RInsIfThen.ah1)
RInsIfThen -> else LInsV endif
 RInsIfThen.a = ins_if_else(RInsIfThen.ah0, RInsIfThen.ah1, LInsV.a)
Ins -> while E0 do LInsV endwhile
  Ins.a = ins while(E0.a, LInsV.a)
LInsV -> Param RLInsV
  RLInsV.ah = linsv_1(lns.a)
 LlnsV.a = RLlnsV.a
LInsV -> ε
 LlnsV.a = null
RLInsV ->; Param RLInsV
  RLInsV_1.ah = linsv_muchas(RLInsV_0.ah, Ins.a)
  RLInsV_0.a = RLInsV_1.a
RLInsV -> ε
  RLInsV.a = RLInsV.ah
Ins -> read E0
 Ins.a = ins\_read(E0.a)
Ins -> write E0
  Ins.a = ins\_write(E0.a)
Ins -> nl
 Ins.a = ins nl()
Ins -> new E0
 Ins.a = ins_new(E0.a)
Ins -> delete E0
 lns.a = ins\_delete(E0.a)
Ins -> call identificador ( LParamsReales )
  Ins.a = ins call(identificador.lexema, LParamsReales.a)
LParamsReales -> E0 RLParamsReales
  RLParamsReales.ah = preales_1(E0.a)
 LParamsReales.a = RLParamsReales.a
LParamsReales -> ε
 LParamsReales.a = null
RLParamsReales -> , E0 RLParamsReales
  RLParamsReales<sub>1</sub>.ah = preales_muc(RLParamsReales<sub>0</sub>.ah, E0.a)
  RLParamsReales<sub>0</sub>.a = RLParamsReales<sub>1</sub>.a
RLParamsReales -> ε
  RLParamsReales.a = RLParamsReales.ah
Ins -> Bloque
 Ins.a = ins_bloque(Bloque.a)
E0 -> E1 RE0
  RE0.ah = E1.a
 E0.a = RE0.a
RE0 -> + E0
 RE0.a = suma(RE0.ah, E0.a)
RE0 -> - E1
  RE0.a = resta(RE0.ah, E1.a)
RE0 -> ε
  RE0.a = RE0.ah
```

```
E1 -> E2 RE1
 RE1.ah = E2.a
 E1.a = RE1.a
RE1 -> OpN1 E2 RE1
  RE1_1.ah = exp(opN1.op, RE1_0.ah, E2.a)
RE1 -> ε
 RE1.a = RE1.ah
E2 -> E3 RE2
 RE2.ah = E3.a
E2.a = RE2.a
  RE2 -> OpN2 E3 RE2
  RE2_1.ah = exp(opN2.op, RE2_0.ah, E3.a)
RE2 -> ε
  RE2.a = RE2.ah
E3 -> E4 RE3
 RE3.ah = E4.a
 E3.a = RE3.a
RE3 -> OpN3 E4
  RE3.a = exp(opN3.op, RE3.ah, E4.a)
RE3 -> ε
 RE3.a = RE3.ah
E4 -> - E5
 E4.a = menos(E5.a)
E4 -> not E4
  E4_0.a = not(E4_1.a)
E4 -> E5
 E4.a = E5.a
E5 -> E6 RRE5
 RRE5.ah = E6.a
 E5.a = RRE5.a
RRE5 -> RE5 RRE5
 RRE5_1.ah = RE5.a
 RRE5_0.a = RRE5_1.a
 RE5.ah = RRE5_0.ah
RRE5 -> ε
 RRE5.a = RRE5.ah
RE5 -> [E0]
 RE5.a = index(RE5.ah, E0.a)
RE5 -> . identificador
 RE5.a = access_reg_punto(RE5.ah, identificador.lexema)
RE5 -> -> identificador
 RE5.a = access_reg_flecha(RE5.ah, identificador.lexema)
E6 -> * E6
 E6_0.a = indireccion(E6_1.a)
E6 -> E7
 E6.a = E7.a
E7 -> identificador
 E7.a = identificador(identificador.lexema)
E7 -> numEnt
 E7.a = numEnt(numEnt.lexema)
E7 -> numReal
  E7.a = numReal(numReal.lexema)
```

```
E7 -> true
 E7.a = true()
E7 -> false
 E7.a = false()
E7 -> cadena
 E7.a = cadena(cadena.lexema)
E7 -> null
E7.a = null()
E7 -> (E0)
 E7.a = E0.a
OpN1 -> and
 opN1.a = "and"
OpN1 -> or
 opN1.a = "or"
OpN2 -> <
 opN2.a = "<"
OpN2 -> >
 opN2.a = ">"
OpN2 -> <=
 opN2.a = "<="
OpN2 -> >=
 opN2.a = ">="
OpN2 -> ==
 opN2.a = "=="
OpN2 -> !=
 opN2.a = "!="
OpN3 -> *
 opN3.a = "*"
OpN3 -> /
 opN3.a = "/"
OpN3 -> %
 opN3.a = "%"
```