1. TAD TABLA

```
TAD TABLA
```

```
igualdad observacional
                       \left( (\forall t_1, t_2: \text{tabla}) \ (t_1 =_{\text{obs}} t_2) \Leftrightarrow \left( \text{Registros}(t_1) =_{\text{obs}} \text{Registros}(t_2) \land \text{Nombre}(t_1) =_{\text{obs}} \text{Nombre}(t_2) \land \right) 
 \left( \text{Claves}(t_1) =_{\text{obs}} \text{Claves}(t_2) \land \text{CamposT}(t_1) =_{\text{obs}} \text{CamposT}(t_2) \right) 
géneros
exporta
                     tabla, generadores, observadores, otras operaciones
                      NAT, REGISTRO, STRING, CAMPO, TIPO, CONJUNTO(\alpha)
observadores básicos
   Registros : tabla \longrightarrow conj(reg)
   Nombre : tabla \longrightarrow string
   Claves : tabla \longrightarrow conj(campo)
   CamposT : tabla \longrightarrow conj(campo)
generadores
   NuevaTabla : campo \times string \longrightarrow tabla
   AgregarCampo: tabla t \times campo c \longrightarrow tabla
                   : tabla t \times \text{campo } c \longrightarrow \text{tabla} c \in \text{camposT}(t) \land (\forall r_1, r_2 : \text{reg})(\neg (r_1 =_{\text{obs}} r_2) \land r_1 \in \text{registros}(t) \land r_2 \in \text{registros}(t)) \Rightarrow_L
   \label{eq:defClave} \mbox{DefClave : tabla} \quad \mbox{t} \times \mbox{campo} \quad \mbox{c} \quad \longrightarrow \mbox{tabla}
    \begin{cases} \text{noRepiten}(r_1, r_2, c) \\ \text{AñadirReg} : \text{tabla } t \times \text{reg } r \longrightarrow \text{tabla} \\ \left\{ (\text{campos}(r) =_{\text{obs}} \text{campos}T(t)) \land (\forall c : \text{campo}) \Big( c \in \text{claves}(t) \Rightarrow_{\text{L}} ((\forall r_1 : \text{reg}) \big( (\neg (r_1 =_{\text{obs}} r) \land (r_1 \in \text{registros}(t)) \Rightarrow_{\text{L}} \text{noRepiten}(r, r_1, c) \big) \right) 
otras operaciones
   \bullet = \bullet: tabla \times tabla \longrightarrow bool
   \#Apariciones Val : tabla t \times \text{campo} c \times \text{nat} n \longrightarrow \text{nat}
                                                                                                                                \{\text{tipo}(c)=\text{Nat} \land c \in \text{CamposT}(t)\}
   #AparicionesPal : tabla t \times \text{campo} c \times \text{string} s \longrightarrow nat
                                                                                                                           \{\text{tipo}(c) = \text{String} \land c \in \text{CamposT}(t)\}
   borrar
Valor : tabla t \times \text{campo} c \times \text{nat} n \longrightarrow tabla
                                                                                                                                                              \{ \text{tipo}(c) = \text{Nat} \}
   borrarPalabra : tabla t \times \text{campo} c \times \text{string} s \longrightarrow tabla
                                                                                                                                                          \{ \text{tipo}(c) = \text{String} \}
   SetearTabla : conj(campo) cs \times campo c \times string s \longrightarrow tabla
   Triggereados : reg r \times \text{reg} def \times tabla t_1 \times \text{conj}(\text{tabla}) ts \longrightarrow \text{conj}(\text{tabla})
   Unir<br/>Tablas : tabla t_1 \times tabla t_2 \times campo c \times conj<br/>(reg) rs \longrightarrow tabla
                                                                                                                                       \{c \in (\text{claves}(t_1) \cap \text{claves}(t_2))\}
   Vaciar Tabla : tabla t \times \text{conj}(\text{campo}) cs \longrightarrow \text{tabla}
   armame
UnaSinVal : tabla t\times campo c\times nat n\times conj(reg) rs\longrightarrow tabla
                                                                                                                                                              \{ \text{tipo}(c) = \text{Nat} \}
                                                                                                                                                          \{ \text{tipo}(c) = \text{String} \}
   armameUnaSinPal: tabla t \times campo c \times string s \times conj(reg) rs \longrightarrow tabla
   Busqueda : reg r \times conj(campo) ci \times tabla t \longrightarrow conj(registros)
                                                                                                                                                         \{ci \subseteq campos(t)\}
                     \forall t, t_1, t_2: tabla, \forall ts: conj(tabla), \forall rs: conj(reg), \forall r_1, r_2: reg, \forall c: campo, \forall cs, ci: conj(campo), \forall n:
axiomas
                     nat, \forall s: string
   registros(nuevatalbla(c,s)) \equiv \emptyset
   registros(agregarCampo(t,c)) \equiv registros(t)
   registros(defClave(t,c)) \equiv registros(t)
   registros(A\tilde{n}adirReg(t,r)) \equiv Ag(r,registros(t))
   nombre(nuevaTabla(c,s)) \equiv s
   nombre(agregarCampo(t,c)) \equiv nombre(t)
   nombre(defClave(t,c)) \equiv nombre(t)
   nombre(A\tilde{n}adirReg(t,\!r)) \ \equiv \ nombre(t)
   claves(nuevaTabla(c,s)) \equiv Ag(c, \emptyset)
   claves(agregarCampo(t,c)) \equiv claves(t)
```

```
claves(defClave(t,c)) \equiv Ag(c,claves(t))
claves(A\tilde{n}adirReg(t,r)) \equiv claves(t)
camposT(nuevaTabla(c,s)) \equiv Ag(c, \emptyset)
camposT(agregarCampo(t,c)) \equiv Ag(c,camposT(t))
camposT(defClave(t,c) \equiv camposT(t)
camposT(a\tilde{n}adirReg(t,r)) \equiv camposT(t)
t_1 = t_2 \equiv \text{Registros}(t_1) = \text{Registros}(t_2)
                                                       Nombre(t_1) = Nombre(t_2) \land Claves(t_1) = Claves(t_2)
             CamposT(t_1) = CamposT(t_2)
\#aparicionesVal(t, c, n) \equiv \#(DameCoincidentesVal(c, n, registros(t)))
\#aparicionesPal(t, c, s) \equiv \#(DameCoincidentesPal<math>(c, s, registros(t)))
borrarValor(t, c, n) \equiv armameUnaSinVal(t, c, n, registros(t))
borrarPalabra(t, c, s) \equiv armameUnaSinPal(t, c, s, registros(t))
Triggereados(r, def, t, ts) \equiv if \emptyset?(ts) then
                                  else
                                      Ag(A\tilde{n}adirReg(DameUno(ts),AgYCompDefault(r,def,camposT(DameUno(ts)))),
                                      Triggeareados(r, t, SinUno(ts))
                                  fi
armameUnaSinVal(t, c, n, rs) \equiv if \emptyset?(rs) then
                                          vaciarTabla(t, campos(t))
                                      else
                                          if ValorEn(DameUno(rs),c) = n then
                                              armameUnaSinVal(t, c, n, SinUno(rs))
                                              AñadirReg(armameUnaSinVal(t, c, n, SinUno(rs)), DameUno(rs))
                                      fi
armameUnaSinPal(t, c, s, rs) \equiv if \emptyset?(rs) then
                                          vaciarTabla(t, campos(t))
                                      else
                                          if PalabraEn(DameUno(rs), c) = s then
                                              armameUnaSinPal(t, c, s, SinUno(rs))
                                              AñadirReg(armaneUnaSinPal(t, c, s, SinUno(rs)), DameUno(rs))
SetearTabla(cs, c, s) \equiv \text{if } \emptyset?(cs) \text{ then}
                               nuevaTabla(c,s)
                           else
                               \operatorname{agregarCampo}(\operatorname{SetearTabla}(\operatorname{SinUno}(cs),c,s),\operatorname{DameUno}(cs))
                           fi
VaciarTabla(t, cs) \equiv if \emptyset?(cs) then
                             nuevaTabla(DameUno(Claves(t)), nombre(t))
                             if DameUno(cs) \in Claves(t) then
                                \label{eq:lambda} \mbox{DefClave} \Big( \mbox{AgregarCampo} \big( \mbox{VaciarTabla}(t, \mbox{SinUno}(cs)), \mbox{DameUno}(cs) \big), \\
                                DameUno(cs)
                             else
                                 AgregarCampo(VaciarTabla(t,SinUno(cs)),DameUno(cs))
                         fi
```