1. TAD REGISTRO

TAD GENEROTIPO

```
igualdad observacional
                        \begin{pmatrix} (\forall \ r_1, r_2 : \text{reg}) \ (r_1 =_{\text{obs}} r_2) \Leftrightarrow \left( \text{ campos}(r_1) =_{\text{obs}} \text{ campos}(r_2) \land_{\text{L}} \left( (\forall \ \text{c:Campos}) \right) \right) \\ ((c \in \text{campos}(r_1))) \Rightarrow_{\text{L}} \left( (\text{Nat?}(\text{tipo}(c)) \Rightarrow_{\text{L}} (\text{ValorEn}(r_1, c) =_{\text{obs}} \text{ValorEn}(r_2, c))) \land (\neg \text{Nat?}(\text{tipo}(c)) \right) \\ \Rightarrow_{\text{L}} \left( \text{PalabraEn}(r_1, c) =_{\text{obs}} \text{PalabraEn}(r_2, c)) \right) \end{pmatrix} 
géneros
                     reg, generadores, observadores, otras operaciones
exporta
                     NAT, STRING, CAMPO, TIPO
usa
observadores básicos
   Campos : reg \longrightarrow conj(Campo)
   ValorEn : reg \quad r \times campo \quad c \quad \longrightarrow \ Nat
                                                                                                                              {Nat?(tipo(c)) \land c \in Campos(r)}
   PalabraEn : reg r \times campo c \longrightarrow String
                                                                                                                            \{\neg Nat?(tipo(c)) \land c \in Campos(r)\}
generadores
   NuevoRegistro : \bullet \longrightarrow reg
   ag
Valor : reg \ r \times campo \ c \times nat \ n \longrightarrow reg
                                                                                                                               \{c \notin campos(r) \land Nat?(tipo(c))\}\
                                                                                                                             \{c \notin campos(r) \land \neg Nat?(tipo(c))\}
   agPalabra : reg r \times campo c \times string s \longrightarrow reg
otras operaciones
   noRepiten : reg r_1 \times \text{reg} r_2 \times \text{campo} c \longrightarrow bool
                                                                                                                          \{ c \in \operatorname{campos}(r_1) \land c \in \operatorname{campos}(r_2) \}
   Combinar : reg r_1 \times \text{reg} \quad r_2 \longrightarrow \text{reg}
   Combinar
De<br/>Acuerdo<br/>A : reg ~r_1 \times {\rm reg}~~r_2 \times {\rm conj}({\rm campo})~{\rm cs}~\longrightarrow {\rm reg}
   Coincide? : conj(reg) rs × reg r × campo c \longrightarrow bool \{(\forall r_1 : reg) r_1 \in rs \Rightarrow (c \in campos(r_1))\}
   \label{eq:conj} DameCoincidente : conj(reg) \quad rs \times reg \quad r \times campo \quad c \quad \longrightarrow \ bool
                                                                       \{**((\forall r_1 : reg) \ r_1 \in rs \Rightarrow (c \in campos(r_1))) \land (Coincide?(rs, r, c))\}
                     \forall r_1, r_2: reg, \forall c: campo, \forall cs: conj(campo), \forall n: nat, \forall s: string
   ***campos(nuevoReg) \equiv \emptyset
   \operatorname{campos}(\operatorname{AgValor}(r_1, c, n) \equiv \operatorname{Ag}(c, \operatorname{campos}(r_1))
   Nat?(String) \equiv False
   ElOtro(t) \equiv if Nat?(t) then String else Nat fi
   Coincide?(rs, r, c) \equiv if \emptyset?(rs) then
                                            false
                                       else
                                             \negNoRepiten(DameUno(rs), r, c) \lorCoincide?(SinUno(rs), r, c)
   DameCoincidente(rs, r, c) \equiv if NoRepiten(DameUno(rs), r, c) then
                                                         DameCoincidente(SinUno(rs), r, c)
                                                         DameUno(rs)
```

 $Combinar(r_1, r_2) \equiv CombinarDeAcuerdoA(r_1, c_1, campos(c_2))$

```
\label{eq:combinarDeAcuerdoA} \begin{aligned} \operatorname{CombinarDeAcuerdoA}(r_1,r_2,\operatorname{cs}) &\equiv & \text{ if } \mathbb{O}?(\operatorname{cs}) \text{ then } \\ &r_1 \\ & \text{ else } \\ & \text{ if } \operatorname{DameUno}(\operatorname{c}) \in \operatorname{campos}(r_1) \text{ then } \\ & \operatorname{CombinarDeAcuerdoA}(r_1,r_2,\operatorname{SinUno}(\operatorname{cs})) \\ & \text{ else } \\ & \text{ if } \operatorname{Nat?}(\operatorname{tipo}(\operatorname{DameUno}(\operatorname{c}))) \text{ then } \\ & \operatorname{agValor}(\operatorname{CombinarDeAcuerdoA}(r_1,r_2,\operatorname{SinUno}(\operatorname{cs})),\operatorname{DameUno}(\operatorname{c}), \\ & \operatorname{valorEn}(r_2,\operatorname{DameUno}(\operatorname{cs}))) \\ & \text{ else } \\ & \operatorname{agPalabra}(\operatorname{CombinarDeAcuerdoA}(r_1,r_2,\operatorname{SinUno}(\operatorname{cs})), \\ & \operatorname{DameUno}(\operatorname{c}),\operatorname{palabraEn}(r_2,\operatorname{DameUno}(\operatorname{cs}))) \\ & \text{ fi } \\ & \text{ fi } \\ & \text{ fi } \\ & \text{ noRepiten}(r_1,r_2,\operatorname{c}) \equiv \operatorname{Nat?}(\operatorname{Tipo}(\operatorname{c})) \wedge_{\operatorname{L}} \neg \left(\operatorname{valorEn}(r_1,\operatorname{c}) =_{\operatorname{obs}} \operatorname{valorEn}(r_2,\operatorname{c})\right)) \vee \left(\neg \operatorname{Nat?}(\operatorname{tipo}(\operatorname{c})) \wedge_{\operatorname{L}} \vee \operatorname{ValorEn}(r_2,\operatorname{c})\right) \right) \\ & \text{ one } \\ & \text
```

Fin TAD