# Trabajo práctico 2: Especificación

### Base De Datos

### Normativa

**Límite de entrega**: Miércoles 25 de mayo hasta las 22:00 hs. Enviar PDF a algo2.dc+TP2@gmail.com con asunto "Grupo N" siendo N el número de grupo asignado.

Normas de entrega: Ver "Información sobre la cursada" en el sitio Web de la materia. (http://www.dc.uba.ar/materias/aed2/2016/1c/cursada)

Versión: 1.0 del 6 de mayo de 2016 (ver TP2 Changelog.txt)

# Especificación

## 1. TAD DATO

#### TAD DATO

géneros datousa string, nat

exporta generadores, observadores básicos y otras operaciones

### igualdad observacional

$$(\forall d_1, d_2 : \mathsf{dato}) \ \left( d_1 =_{\mathsf{obs}} d_2 \Longleftrightarrow \begin{pmatrix} mismoTipo?(d_1, d_2) \land_{\mathsf{L}} \\ ((Nat?(d_1) \Rightarrow_{\mathsf{L}} valorNat(d_1) =_{\mathsf{obs}} valorNat(d_2)) \land \\ (String?(d_1) \Rightarrow_{\mathsf{L}} valorStr(d_1) =_{\mathsf{obs}} valorStr(d_2))) \end{pmatrix} \right)$$

#### generadores

 $\begin{array}{ccc} datoString & : string & \longrightarrow dato \\ datoNat & : nat & \longrightarrow dato \\ \end{array}$ 

### observadores básicos

#### otras operaciones

mismoTipo?: dato  $\times$  dato ightarrow bool String? :  $dato \times dato$  $\longrightarrow$  bool : conj(dato) cd $\longrightarrow$  dato  $\{\neg\emptyset?(cd)\}$ min : conj(dato) cd $\longrightarrow$  dato  $\{\neg\emptyset?(cd)\}$ max  $\bullet \leq \bullet$ : dato  $d_1 \times \text{dato } d_2 \longrightarrow \text{bool}$  $\{\text{mismoTipo}?(d_1,d_2)\}$ 

#### axiomas

 $(\forall s: \text{string}, \forall n: \text{nat}, \forall d, d_1, d_2: \text{dato}, \text{paratodoconj}(\text{dato})\text{cd})$ 

Nat?(datoNat(n))  $\equiv$  true Nat?(datoString(s))  $\equiv$  false valorNat(datoNat(n))  $\equiv$  n valorStr(datoString(s))  $\equiv$  s  $mismoTipo?(d_1, d_2)$   $\equiv$  (Nat?

mismoTipo? $(d_1, d_2)$   $\equiv (\operatorname{Nat}?(d_1) \equiv \operatorname{Nat}?(d_2))$ 

String?(d)  $\equiv \neg \text{Nat}?(d)$ 

 $\min(cd) \equiv \mathbf{if} \#(\mathrm{cd}) = 1 \lor_{\mathtt{L}} \mathrm{dameUno}(cd) \le \min(\sin \mathrm{Uno}(cd))$  then  $\mathrm{dameUno}(cd)$  else  $\min(\sin \mathrm{Uno}(cd))$  fi

 $\max(cd) \equiv \mathbf{if} \ \#(\mathrm{cd}) = 1 \ \lor_{\mathrm{L}} \ \mathrm{dameUno}(cd) \leq \max(\sin \mathrm{Uno}(cd)) \quad \mathbf{then} \quad \max(\sin \mathrm{Uno}(cd)) \quad \mathbf{else} \\ \mathrm{dameUno}(cd) \ \mathbf{fi}$ 

```
\leq (d_1, d_2) \equiv \text{if } \text{String?}(d_1) \text{ then } \text{valorStr}(d_1) \leq \text{valorStr}(d_2) \text{ else } \text{valorNat}(d_1) \leq \text{valorNat}(d_2) \text{ fi}
```

#### Fin TAD

### 2. TAD REGISTRO

TAD CAMPO es STRING

```
TAD REGISTRO
```

```
TAD REGISTRO extiende a DICCIONARIO(CAMPO, DATO)
```

géneros registro

usa string, dato, campo, dicc

exporta otras operaciones

#### otras operaciones

```
\longrightarrow conj(campo)
campos
                        : registro
borrar?
                        : registro criterio \times registro reg
                                                                                              \longrightarrow bool
                                                                                                                    \{\#\text{campos}(\text{criterio}) \equiv 1\}
agregarCampos: registro \times registro
                                                                                               \rightarrow registro
copiar Campos : conj(campo) \times registro \times registro
                                                                                             \longrightarrow registro
coincide
Alguno : registro r1 \times \text{conj}(\text{campo}) cc \times \text{registro} r2 \longrightarrow \text{bool}
                                                                                                        \{cc \subseteq campos(r1) \cap campos(r2)\}\
coincidenTodos : registro r1 \times \text{conj}(\text{campo}) cc \times \text{registro} r2 \longrightarrow \text{bool}
                                                                                                        \{cc \subseteq campos(r1) \cap campos(r2)\}\
mismosTipos
                        : registro r1 \times registro r2
                                                                                             \longrightarrow bool
                                                                                                                \{campos(r1) \subseteq campos(r2)\}
combinar
                        : campo c \times \text{registro } r1 \times \text{registro } r2
                                                                                             \longrightarrow registro
                                                                                                          \{c \in \operatorname{campos}(r1) \cap \operatorname{campos}(r2)\}\
```

#### axiomas

```
(\forall c: \text{campo}, \forall v, d_1, d_2: \text{dato}, \forall r, crit: \text{registro}, \forall cc: \text{conj}(\text{campo}))
  campos(r)
                                   \equiv claves(r)
  borrar? (crit, r)
                                   \equiv coincidenTodos(crit, campos(crit), r)
  agregarCampos(r1, r2)
                                   \equiv \text{copiarCampos}(\text{campos}(\text{r2}) - \text{campos}(\text{r1}), \text{r1}, \text{r2})
                                   \equiv if \emptyset?(cc) then r1 else copiarCampos(sinUno(cc), definir(dameUno(cc),
  copiarCampos(cc, r1, r2)
                                       obtener(dameUno(campos), r2), r1)) fi
                                   \equiv \neg \emptyset?(cc) \land_L (obtener(dameUno(cc), r1) = obtener(dameUno(cc), r2)) \lor
  coincideAlguno(r1, cc, r2)
                                       coincideAlguno(r1, sinUno(cc), r2))
                                  \equiv \emptyset?(cc) \vee_{L}(obtener(dameUno(cc), r1) = obtener(dameUno(cc), r2)) \wedge coin-
  coincidenTodos(r1, cc, r2)
                                       cideAlguno(r1, sinUno(cc), r2)
  mismosTipos(r1, r2)
                                                      (mismosTipos(borrar(dameUno(campos(r1)),r1),r2))
                                       mismoTipo(obtener(dameUno(r1),r1), obtener(obtener(dameUno(r1),r2))))
  combinar(c, reg, cr)
                                   \equiv if \emptyset?(cr) then
                                          reg
                                       else
                                          if obtener(c, dameUno(cr)) = obtener(c, req) then
                                              agregarCampos(reg, dameUno(cr))
                                          else
                                              combinar(c, reg, sinUno(cr))
                                          fi
                                       fi
```

#### Fin TAD

#### 3. TAD TABLA

claves(indexar(c, t))

indices(nuevaTabla(n, cc, cp))

indices(agregarRegistro(r, t))

```
TAD TABLA
                             tabla
       géneros
       usa
                             campo, clave, registro, conj, string
       exporta
                             Generadores, observadores, otras operaciones
       igualdad observacional

eg \operatorname{nombre}(t_1)

                                                                                                          = \text{nombre}(t_2) \wedge \text{campos}(t_1) =_{\text{obs}} 
                             (\forall t_1, t_2 : \text{tabla}) \begin{cases} t_1 =_{\text{obs}} t_2 \iff \begin{pmatrix} \text{campos}(t_2) & \wedge & \text{claves}(t_1) =_{\text{obs}} & \text{claves}(t_2) & \wedge \\ \text{registros}(t_1) & =_{\text{obs}} & \text{registros}(t_2) & \wedge & \text{indices}(t_1) \\ =_{\text{obs}} & \text{indices}(t_2) & \wedge & \text{cantidadDeAccesos}(t_1) = \end{pmatrix}
                                                                                     cantidadDeAccesos(t_2)
       observadores básicos
           nombre
                                           : tabla
                                                                         \rightarrow string
           claves
                                           : tabla
                                                                         \longrightarrow conj(campo)
           indices
                                                                          \rightarrow \text{conj}(\text{campo})
                                           : tabla
           columnas
                                              tabla
                                                                         \longrightarrow registro
           registros
                                           : tabla
                                                                        → conj(registro)
           cantidadDeAccesos: tabla
                                                                         \longrightarrow nat
       generadores
           nuevaTabla
                                      : string nombre \times \text{conj}(\text{campo}) \ claves \times \text{registro} \ columnas \longrightarrow \text{tabla}
                                                                                                             \{\text{claves} \neq \emptyset \land \text{claves} \subseteq \text{campos}(\text{columnas})\}
           agregar
Registro : registro r \times \text{tabla } t
                                                                                \longrightarrow tabla
                                                                             \{\operatorname{campos}(r) =_{\operatorname{obs}} \operatorname{campos}(\operatorname{columnas}(t)) \land \operatorname{puedoInsertar}?(r, t)\}
           borrar
Registro : registro crit \times tabla\ t
                                                                               \longrightarrow tabla
                                                                                 \{\# \operatorname{campos}(crit) = 1 \land_{\mathsf{L}} \operatorname{dameUno}(\operatorname{campos}(crit)) \in \operatorname{claves}(t)\}
           indexar
                                      : campo c \times \text{tabla } t
                                                                                 \longrightarrow tabla
                                                                                                                                                  \{puedeIndexar(c,t)\}
       otras operaciones
           puedoInsertar? : registro r \times tabla t
                                                                            \longrightarrow bool
           compatible
                                     : registro \times tabla
                                                                             \rightarrow bool
           minimo
                                     : campo c \times \text{tabla } t
                                                                             \rightarrow dato
                                                                                                                        \{\neg\emptyset?(\operatorname{registros}(t)) \land c \in \operatorname{indices}(t)\}
                                                                                                                        \{\neg\emptyset?(\operatorname{registros}(t)) \land c \in \operatorname{indices}(t)\}
           maximo
                                     : campo c \times \text{tabla } t
                                                                           \longrightarrow dato
           puedeIndexar
                                   : campo c \times \text{tabla } t
           havCoincidencia
                                          : registro \times conj(campo) \times conj(registro)
                                                                                                                                     \rightarrow bool
           coincidencias
                                          : registro \times conj(registro)
                                                                                                                                    \longrightarrow conj(registro)
           combinarRegistros : campo c \times \text{conj}(\text{registro}) \ cr1 \times \text{conj}(\text{registro}) \ cr2) \longrightarrow \text{conj}(\text{registro})
           dameColumna
                                                                                                                                   \longrightarrow conj(dato)
                                          : campo c \times \text{conj(registro)} cr
       axiomas
        (\forall cc, cp: \text{conj}(\text{campo}), \forall t: \text{tabla}, \forall r: \text{registro}, \forall cr: \text{conj}(\text{registro}) \forall n: \text{string})
           nombre(nuevaTabla(n, cc, cp))
                                                                    \equiv n
           nombre(agregarRegistro(r, t))
                                                                    \equiv \text{nombre}(t)
           nombre(borrarRegistro(crit, t))
                                                                    \equiv \text{nombre}(t)
           nombre(indexar(c, t))
                                                                    \equiv nombre(t)
           claves(nuevaTabla(cc, cp))
                                                                    \equiv cc
           claves(agregarRegistro(r, t))
                                                                    \equiv \text{claves}(t)
           claves(borrarRegistro(crit, t))
                                                                    \equiv claves(t)
```

 $\equiv \text{claves}(t)$ 

 $\equiv$  indices(t)

 $\equiv \emptyset$ 

```
indices(borrarRegistro(crit, t))
                                                \equiv indices(t)
indices(indexar(c, t))
                                                \equiv Ag(c, indices(t))
columnas(nuevaTabla(n, cc, cp))
                                               \equiv cp
columnas(agregarRegistro(r, t))
                                                \equiv \text{columnas}(t)
                                               \equiv \text{columnas}(t)
columnas(borrarRegistro(crit, t))
columnas(indexar(c, t))
                                               \equiv \text{columnas}(t)
                                                \equiv \emptyset
registros(nuevaTabla(n, cc, cp))
registros(agregarRegistro(r, t))
                                                \equiv Ag(r, registros(t))
registros(borrarRegistro(crit, t))
                                               \equiv \operatorname{registros}(t) - \operatorname{coincidencias}(crit, \operatorname{registros}(t))
registros(indexar(c, t))
                                                \equiv \operatorname{registros}(t)
cantidadDeAccesos(nuevaTabla(n, cc, cp)) \equiv 0
cantidadDeAccesos(agregarRegistro(r, t)
                                                           \equiv 1 + \text{cantidadDeAccesos}(t)
\operatorname{cantidadDeAccesos}(\operatorname{borrarRegistro}(crit, t)) \equiv \#\operatorname{coincidencias}(crit, \operatorname{registros}(t)) + \operatorname{cantidadDeAccesos}(t)
cantidadDeAccesos(indexar(c, t))
                                                           \equiv cantidadDeAccesos(t)
puedoInsertar?(r, t)
                                           \equiv compatible(r,t) \land \neg hayCoincidencia(r, claves(t), registros(t))
compatible(r, t)
                                           \equiv \text{campos}(\mathbf{r}) = \text{campos}(\text{columnas}(\mathbf{t})) \wedge_{\mathbf{L}} \text{mismosTipos}(r, \text{columnas}(t))
                                           \equiv c \in \operatorname{campos}(\operatorname{columnas}(t)) \land_{\operatorname{L}} c \not\in \operatorname{indices}(t) \land (\#\operatorname{indices}(t))
puedeIndexar(c,t)
                                                \leq 1 \land (\# \text{indices}(t) = 1 \Rightarrow_{\mathsf{L}} \neg \text{mismoTipo}(\text{obtener}(c, \text{columnas}(t))),
                                               obtener(dameUno(indices(t)), columnas(t)))))
combinarRegistros(c, cr_1, cr_2)
                                           \equiv if \emptyset? (cr_1) then \emptyset else Ag(combinar(c, dameUno(cr_1), cr_2)),
                                               combinarRegistros(c, cr_1, t_2) fi
                                           \equiv \neg \emptyset ? (cr) \wedge_{\tt L} ( \mbox{coincideAlguno}({\tt r}, \mbox{ cc}, \mbox{ dameUno}(cr)) \vee \mbox{ hayCoinciden-
hayCoincidencia(r, cc, cr)
                                               cia?(r, cc, sinUno(cr))
                                           \equiv if \emptyset?(cr) then
coincidencias(crit, cr)
                                                   Ø
                                               else
                                                    if coincidenTodos(crit, crit, dameUno(cr)) then
                                                        Ag(dameUno(cr), coincidencias(crit, sinUno(cr)))
                                                        coincidencias(crit, sinUno(cr))
\min(c,t)
                                           \equiv \min(\text{dameColumna}(c, \text{registros}(t)))
\max_{c,t}
                                           \equiv \max(\text{dameColumna}(c, \text{registros}(t)))
                                           \equiv if \emptyset? (cr) then \emptyset else (if c \in \text{campos}(\text{dameUno}(cr)) then
dameColumna(c,cr)
                                                \{obtener(c, dameUno(cr))\}\ else \emptyset fi) \cup dameColumna(c, sinUno(cr))
```

Fin TAD

### 4. TAD BASEDEDATOS

```
TAD BASEDEDATOS
```

```
géneros base
usa NAT, STRING, TABLA, REGISTRO, CAMPO, DATO
exporta generadores, observadores básicos y otras operaciones
igualdad observacional
```

```
(\forall b_1, b_2 : \text{base}) \left( b_1 =_{\text{obs}} b_2 \iff \begin{pmatrix} \text{tablas}(b_1) & =_{\text{obs}} \text{tablas}(b_2) & \wedge_{\text{L}} & (\forall t : \text{string}) & t \in \\ \text{tablas}(b_1) & \Rightarrow_{\text{L}} \text{dameTabla}(t, b_1) & =_{\text{obs}} \text{dameTabla}(t, b_2) & \wedge & (\forall t_1, t_2, c : \text{string}) & \{t_1, t_2\} & \subseteq \text{tablas}(b_1) & \Rightarrow_{\text{L}} \\ \text{hayJoin?}(t_1, t_2, c, b_1) & =_{\text{obs}} \text{hayJoin?}(t_1, t_2, c, b_2) \end{pmatrix} \right)
```

```
observadores básicos
   tablas
                    : base db
                                                                          \rightarrow conj(string)
   dameTabla : string t \times base db
                                                                                                                                 \{t \in \operatorname{tablas}(db)\}\
                                                                         \rightarrow tabla
                   : string t_1 \times \text{string } t_2 \times \text{base } db \longrightarrow \text{bool}
                                                                                                        \{t_1 \neq t_2 \land \{t_1, t_2\} \subseteq \operatorname{tablas}(db)\}
                                                                                                                         \{\text{hayJoin}?(t_1, t_2, db)\}
   campoJoin : string t_1 \times \text{string } t_2 \times \text{base } db \longrightarrow \text{campo}
generadores
   nuevaDB
                                                                                                   \rightarrow base
                                                                                                                              \{\emptyset?(\text{registros}(\text{ta}))\}
   agregarTabla
                             : tabla ta \times base db
                                                                                                      base
                                                                                                      base
   insertarEntrada : registro req \times string t \times base db
                                                                                            \{t \in \text{tablas}(db) \land_{\text{L}} \text{puedoInsertar}?(reg, t)\}
   borrar
                             : registro cr \times string t \times base db
                                                                                                    → base
                                                                                                     \{\#\operatorname{campos}(cr)=1 \land t \in \operatorname{tablas}(db)\}
   generar Vista Join : string t_1 \times \text{string } t_2 \times \text{campo } c \times \text{base } db \longrightarrow \text{base}
                       \int t_1 \neq t_2 \wedge \{t_1, t_2\} \subseteq \operatorname{tablas}(db) \wedge_{\scriptscriptstyle L}
                       c \in \text{claves}(\text{dameTabla}(t_1, db)) \land c \in \text{claves}(\text{dameTabla}(t_2, db)) \land \neg \text{hayJoin}(t_1, t_2, db)
otras operaciones
   registros
                                : string t \times \text{base } db
                                                                                          \longrightarrow conj(registro)
                                                                                                                                 \{t \in \operatorname{tablas}(db)\}\
                                                                                                                         \{\text{hayJoin}?(t_1, t_2, db)\}
   vistaJoin
                                : string t_1 \times \text{string } t_2 \times \text{base } db
                                                                                            \rightarrow conj(registro)
                                                                                                                                 \{t \in \operatorname{tablas}(db)\}\
   cantidadDeAccesos : string t \times base db
                                                                                            \rightarrow nat
   tablaMaxima
                                : base db
                                                                                           \rightarrow string
                                                                                                                                  \{ \operatorname{tablas}(db) \neq \emptyset \}
   encontrarMaximo : string t \times \text{conj}(\text{string}) ct \times \text{base } db \longrightarrow \text{string}
                                                                                                                      \{\{t\} \cup ct \subseteq \operatorname{tablas}(db)\}\
   buscar
                                : registro criterio \times string t \times base db \longrightarrow conj(registro)
                                                                                                                                 \{t \in \text{tablas}(db)\}\
axiomas
(\forall cp: \text{conj}(\text{campo}), \forall t, t_1, t_2: \text{string}, \forall tbl: \text{tabla}, \forall reg: \text{registro}, \forall nom: \text{string}, \forall cr1, cr2: \text{conj}(\text{registro}))
   tablas(nuevaDB)
   tablas(agregarTabla(tbl, db))
                                                            \equiv Ag(nombre(tbl), tablas(db))
   tablas(insertarEntrada(reg, t, db))
                                                           \equiv \text{tablas}(db)
   tablas(borrar(cr, t, db))
                                                            \equiv \text{tablas}(db)
   tablas(generarVistaJoin(t_1, t_2, c, db)) \equiv tablas(db)
                                                                      \equiv if nombre(tbl) \equiv t then tbl else dameTabla(t,db)
   dameTabla(t, agregarTabla(tbl, db))
                                                                      \equiv if t_1 = t_2 then agregarRegistro(reg, dameTabla(t_1,
   dameTabla(t_1, insertarEntrada(reg, t_2, db))
                                                                           db)) else dameTabla(t_1, db) fi
   dameTabla(t_1, borrar(cr, t_2, db))
                                                                      \equiv if t_1 = t_2 then borrarRegistro(cr, dameTabla(t_1,
                                                                           db)) else dameTabla(t_1, db) fi
   dameTabla(t, generarVistaJoin(t_1, t_2, c, db)) \equiv dameTabla(t, db)
   hay Join?(t_1, t_2, nueva DB)
                                                                           \equiv false
   hayJoin?(t_1, t_2, agregarTabla(tbl, db))
                                                                           \equiv \text{ hayJoin?}(t_1, t_2, db)
   hayJoin?(t_1, t_2, insertarEntrada(reg, t_3, d_b))
                                                                          \equiv \text{hayJoin?}(t_1, t_2, db)
   hayJoin?(t_1, t_2, borrar(cr, c, db))
                                                                          \equiv \text{ hayJoin?}(t_1, t_2, db)
   hayJoin?(t_1, t_2, \text{generarVistaJoin}(t_3, t_4, c_2, db)) \equiv (t_1 = t_3 \wedge t_2 = t_4) \vee \text{hayJoin}?(t_1, t_2, db)
   campoJoin(t_1, t_2, agregarTabla(tbl, db))
                                                                            \equiv \text{campoJoin}(t_1, t_2, db)
   campoJoin(t_1, t_2, insertarEntrada(reg, t, db))
                                                                            \equiv \text{campoJoin}(t_1, t_2, db)
   campoJoin(t_1, t_2, borrar(cr, t, db))
                                                                            \equiv campoJoin(t_1, t_2, db)
   campoJoin(t_1, t_2, \text{generarVistaJoin}(t_3, t_4, c, db)) \equiv \text{if } t_1 = t_3 \land t_2 = t_4 \text{ then}
                                                                                 else
                                                                                     campoJoin(t_1, t_2, db)
                                                                                fi
   registros(t, db)
                                                 \equiv \text{registros}(\text{dameTabla}(t, db))
```

```
\operatorname{cantidadDeAccesos}(t, db)
                                       \equiv cantidadDeAccesos(dameTabla(t, db))
tablaMaxima(db)
                                       \equiv dameTabla(encontrarMaximo(dameUno(tablas(db)),
                                           \sin \text{Uno}(\text{tablas}(db)), db), db)
encontrarMaximo(t, ct, db)
                                       \equiv if \emptyset?(ct) then
                                               t
                                           else
                                               if cantidadDeAccesos(t, db) \ge \text{cantidadDeAccesos}(\text{dameUno}(ct), db)
                                                   \operatorname{encontrarMaximo}(t, \sin \operatorname{Uno}(ct), db)
                                               else
                                                   encontrarMaximo(dameUno(ct), sinUno(ct), db)
                                               fi
                                           fi
                                       \equiv combinarRegistros( campoJoin(t_1, t_2, db), registros(dameTabla(t_1, t_2, db))
vistaJoin(t_1, t_2, db)
                                           db)), registros( dameTabla(t_2, db)))
                                       \equiv \text{coincidencias}(r, \text{registros}(\text{dameTabla}(t, db)))
buscar(r,t,db)
```

Fin TAD