1. Módulo Tabla

Interfaz

```
se explica con: Tabla
géneros: tabla
```

Operaciones básicas de tabla

```
Nueva(in cs: conj(nombre_campo), in k: nombre_campo) \rightarrow res: tabla \mathbf{Pre} \equiv \{k \in cs\} \mathbf{Post} \equiv \{res =_{\mathrm{obs}} \mathrm{nueva}(cs, k)\} Complejidad:
```

Descripción: Crea una nueva tabla con los campos del conjunto cs, donde k es el nombre el campo clave.

```
INSERTAR(in/out t: tabla, in r: registro)
\mathbf{Pre} \equiv \{\hat{t} =_{\text{obs}} t_0 \land \operatorname{campos}(\hat{t}) =_{\text{obs}} \operatorname{campos}(r)\}
\mathbf{Post} \equiv \{\hat{t} =_{\text{obs}} \operatorname{insertar}(t_0, r)\}
\mathbf{Complejidad:}
```

Descripción: Agrega el registo r a la tabla t. Si esta ya tiene un registro cuya clave sea igual a la clave de r, lo sobreescribe.

```
\begin{array}{l} {\rm CAMPOS}(\textbf{in }t: \texttt{tabla}) \rightarrow res: \texttt{conj(nombre\_tabla)} \\ \textbf{Pre} \equiv \{\text{true}\} \\ \textbf{Post} \equiv \{res =_{\rm obs} \operatorname{campos}(\widehat{t})\} \\ \textbf{Complejidad: }\Theta(1) \end{array}
```

Descripción: devuelve el conjunto campos de la tabla.

Aliasing: devuelve una referencia del conjunto de campos de la tabla.

```
\begin{array}{l} \text{CLAVE}(\textbf{in } t: \texttt{tabla}) \rightarrow res: \texttt{nombre\_campo} \\ \textbf{Pre} \equiv \{\text{true}\} \\ \textbf{Post} \equiv \{res =_{\text{obs}} \text{clave}(\widehat{t})\} \\ \textbf{Complejidad: } \Theta(1) \end{array}
```

Descripción: devuelve el nombre del campo clave de la tabla. Aliasing: devuelve una referencia del campo clave de la tabla.

```
REGISTROS(in t: tabla) \rightarrow res: conj(registro)

Pre \equiv {true}

Post \equiv {res =_{obs} registros(\hat{t})}

Complejidad: \Theta(1)

Descripción: devuelve el conjunto de registros de la tabla.
```

Descripción: devuelve el conjunto de registros de la tabla. **Aliasing:** el conjunto de registros se devuelve por referencia.

```
\begin{aligned} & \text{BORRAR}(\textbf{in/out}\ t: \texttt{tabla}, \textbf{in}\ v: \texttt{valor}) \\ & \textbf{Pre} \equiv \{ \widehat{t} =_{\text{obs}} t_0 \} \\ & \textbf{Post} \equiv \{ \widehat{t} =_{\text{obs}} \text{borrar}(t_0, v) \} \end{aligned}
```

Complejidad:

Descripción: Borra de la tabla t aquel registro cuya clave sea igual a v.

Representación

```
tabla se representa con tbl
```

 $\label{local_conj} donde\ \mbox{tbl es tupla} < valores EnCampo: \mbox{diccSeq(nombre_campo, diccSeq(valor, conj(itConj(registro))))},$

 $clave: nombre_campo,$

registros: conj(registro)>

Rep: $diccSeq(valor, registro) \rightarrow bool$

 $\begin{array}{lll} \operatorname{Rep}(t) \equiv \operatorname{true} & \Longleftrightarrow & \operatorname{para} \ \operatorname{todo} \ v \colon \operatorname{valor} \wedge \ \operatorname{def?}(v, \ d) \rightarrow (\operatorname{luego}) \ \operatorname{campos}(\operatorname{obtener}(v, \ d)) = \operatorname{campos} \ y \ k = \operatorname{clave}(\operatorname{obtener}(v, \ d)). \end{array}$

Algoritmos

```
      iNueva(in cs: conj(nombre_campo), in k: nombre_campo) \rightarrow res: tbl

      1: itCampos \leftarrow crearIt(cs)
      \triangleright \Theta(1)

      2: dic \leftarrow Vacio()
      \triangleright \Theta(1)

      3: while HaySiguiente?(itCampos) do
      \triangleright \Theta(|c|)

      4: Definir(dic, Siguiente(itCampos), Vacio())
      \triangleright \Theta(|c|)

      5: end while
      \triangleright Complejidad

      6: regs \leftarrow Vacio()
      \triangleright O(1)

      8: Complejidad: O(n*|c|)
```