

# Algoritmos y Estructuras de Datos II

Departamento de Computación  
Facultad de Ciencias Exactas y Naturales  
Universidad de Buenos Aires

## Trabajo Práctico II

### Diseño

#### Grupo De TP Algo2

Integrante	LU	Correo electrónico
Fernando Castro	627/12	fernandoarielcastro92@gmail.com
Philip Garrett	318/14	garrett.phg@gmail.com
Gabriel Salvo	564/14	gabrielsalvo.cap@gmail.com
Bernardo Tusó	792/14	btuso.95@gmail.com

#### Reservado para la cdra

Instancia	Docente	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		

# Índice

<b>1. Modulo Coordenada</b>	<b>3</b>
1.0.1. Representación de Mapa . . . . .	4
1.0.2. Invariante de Representación . . . . .	4
1.0.3. Función de Abstracción . . . . .	4
<b>2. Modulo Mapa</b>	<b>6</b>
2.0.4. Representación de Mapa . . . . .	6
2.0.5. Invariante de Representación . . . . .	6
2.0.6. Función de Abstracción . . . . .	6
<b>3. Modulo Juego</b>	<b>8</b>
3.0.7. Representación de Mapa . . . . .	10
3.0.8. Invariante de Representación . . . . .	10
3.0.9. Función de Abstracción . . . . .	11
<b>4. Modulo Diccionario Acotado(<i>coordenada</i>, <math>\sigma</math>)</b>	<b>12</b>
4.0.10. Especificacion de las operaciones auxiliares utilizadas en la interfaz . . . . .	13
<b>5. Módulo Cola de mínima prioridad(<math>\alpha</math>)</b>	<b>14</b>
5.1. Especificación . . . . .	14
5.2. Interfaz . . . . .	15
5.2.1. Operaciones básicas de Cola de mínima prioridad . . . . .	15
5.3. Representación . . . . .	16
5.3.1. Representación de colaMinPrior . . . . .	16
5.3.2. Invariante de Representación . . . . .	16
5.3.3. Función de Abstracción . . . . .	16
5.4. Algoritmos . . . . .	16
<b>6. Módulo Diccionario String(<math>\alpha</math>)</b>	<b>18</b>
6.1. Interfaz . . . . .	18
6.1.1. Operaciones básicas de Diccionario String( $\alpha$ ) . . . . .	18
6.1.2. Operaciones Básicas Del Iterador . . . . .	19
6.1.3. Representación de Diccionario String( $\alpha$ ) . . . . .	21
6.1.4. Invariante de Representación . . . . .	21
6.1.5. Función de Abstracción . . . . .	22
6.2. Algoritmos . . . . .	22

## 1. Modulo Coordenada

### Interfaz

**usa:** NAT, BOOL.

**se explica con:** COORDENADA.

**generos:** `coor`.

**CREARCOOR**(**in**  $x : \text{Nat}$ , **in**  $y : \text{Nat}$ )  $\rightarrow res : \text{coor}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{crearCoor}(x, y)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** Crea una nueva coordenada

**LATITUD**(**in**  $c : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{Nat}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{latitud}(c)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Devuelve la latitud de la coordenada pasada por parametro

**LONGITUD**(**in**  $c : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{Nat}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{longitud}(c)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Devuelve la longitud de la coordenada pasada por parametro

**DISTEUCLIDEA**(**in**  $c1 : \text{coor}$ , **in**  $c2 : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{Nat}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{distEuclidea}(c1, c2)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Devuelve la distancia euclidea entre las dos coordenadas

**COORDENADAARRIBA**(**in**  $c : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{coor}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{coordenadaArriba}(c)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Devuelve la coordenada de arriba

**COORDENADAABAJO**(**in**  $c : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{coor}$

**Pre**  $\equiv \{\text{latitud}(c) > 0\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{coordenadaAbajo}(c)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Devuelve la coordenada de abajo

**COORDENADAALADERECHA**(**in**  $c : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{coor}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{coordenadaALaDerecha}(c)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Devuelve la coordenada de la derecha

**COORDENADAALAIZQUIERDA**(**in**  $c : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{coor}$

**Pre**  $\equiv \{\text{longitud}(c) > 0\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{coordenadaALaIzquierda}(c)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Devuelve la coordenada de la izquierda

### Representación

**1.0.1. Representación de Mapa**

Coordenada se representa con `estr`

donde `estr` es `tupla(la: Nat , lo: Nat )`

**1.0.2. Invariante de Representación**

`Rep : estr → bool`

`Rep(e) ≡ true ⇔ true`

**1.0.3. Función de Abstracción**

`Abs : estr e → coor`

$\{\text{Rep}(e)\}$

`Abs(e) ≡ (∀c: coor) e.la = latitud(c) ∧ e.lo = longitud(c)`

**Algoritmos**

Trabajo Práctico II Algoritmos del modulo

---

---

**iCrearCoor**(`in x: Nat, in y: Nat`) → `res: coor`

1: `res.la ← x`

▷  $\Theta(1)$

2: `res.lo ← y`

▷  $\Theta(1)$

Complejidad:  $\Theta(1)$

---



---

---

**iLatitud**(`in c: coor`) → `res: Nat`

1: `res ← c.la`

▷  $\Theta(1)$

Complejidad:  $\Theta(1)$

---



---

---

**iLongitud**(`in c: coor`) → `res: Nat`

1: `res ← c.lo`

▷  $\Theta(1)$

Complejidad:  $\Theta(1)$

---

---



---

**iDistEuclidea**(in  $c1 : \text{coor}$ , in  $c2 : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{Nat}$ 

```

1: rLa  $\leftarrow 0$   $\triangleright \Theta(1)$ 
2: rLo  $\leftarrow 0$   $\triangleright \Theta(1)$ 
3: if  $c1.la > c2.la$  then  $\triangleright \Theta(1)$ 
4:   rLa  $\leftarrow ((c1.la - c2.la) \times (c1.la - c2.la))$   $\triangleright \Theta(1)$ 
5: else
6:   rLa  $\leftarrow ((c2.la - c1.la) \times (c2.la - c1.la))$   $\triangleright \Theta(1)$ 
7: end if
8: if  $c1.lo > c2.lo$  then  $\triangleright \Theta(1)$ 
9:   rLo  $\leftarrow ((c1.lo - c2.lo) \times (c1.lo - c2.lo))$   $\triangleright \Theta(1)$ 
10: else
11:   rLo  $\leftarrow ((c2.lo - c1.lo) \times (c2.lo - c1.lo))$   $\triangleright \Theta(1)$ 
12: end if
13:  $res \leftarrow (rLa + rLo)$   $\triangleright \Theta(1)$ 

```

Complejidad:  $\Theta(1)$

---



---



---

**iCoordenadaArriba**(in  $c : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{coor}$ 

```

1:  $res \leftarrow iCrearCoor(c.la + 1, c.lo)$   $\triangleright \Theta(1)$ 

```

Complejidad:  $\Theta(1)$

---



---



---

**iCoordenadaAbajo**(in  $c : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{coor}$ 

```

1:  $res \leftarrow iCrearCoor(c.la - 1, c.lo)$   $\triangleright \Theta(1)$ 

```

Complejidad:  $\Theta(1)$

---



---



---

**iCoordenadaALaDerecha**(in  $c : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{coor}$ 

```

1:  $res \leftarrow iCrearCoor(c.la, c.lo + 1)$   $\triangleright \Theta(1)$ 

```

Complejidad:  $\Theta(1)$

---



---



---

**iCoordenadaALaIzquierda**(in  $c : \text{coor}$ )  $\rightarrow res : \text{coor}$ 

```

1:  $res \leftarrow iCrearCoor(c.la, c.lo - 1)$   $\triangleright \Theta(1)$ 

```

Complejidad:  $\Theta(1)$

---

## 2. Modulo Mapa

### Interfaz

**usa:** NAT, BOOL, COORDENADA, CONJ( $\alpha$ ).

**se explica con:** MAPA.

**generos:** map.

CREARMAPA()  $\rightarrow res : \text{Mapa}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{crearMapa}()\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Crea un nuevo mapa

AGREGARCOORDENADA(**in/out**  $m : \text{map}$ , **in**  $c : \text{coord}$ )  $\rightarrow res : \text{itConj}(\text{coord})$

**Pre**  $\equiv \{m =_{\text{obs}} m_0\}$

**Post**  $\equiv \{m =_{\text{obs}} \text{agregarCoord}(c, m_0)\}$

**Complejidad:**  $O(\left(\sum_{c' \in \text{coordenadas}(m)} \text{equal}(c, c')\right))$

**Descripción:** Agrega una coordenada al mapa y devuelve el iterador a la coordenada agregada. Su complejidad es la de agregar un elemento al conjunto lineal.

COORDENADAS(**in**  $m : \text{map}$ )  $\rightarrow res : \text{itConj}(\text{coord})$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{coordenadas}(m)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Devuelve un iterador al conjunto de coordenadas del mapa

### Representación

#### 2.0.4. Representación de Mapa

Mapa se representa con **estr**

donde **estr** es  $\text{tupla}(\text{coordenadas} : \text{ConjLineal}, \text{ancho} : \text{Nat})$

#### 2.0.5. Invariante de Representación

1. El ancho del mapa es igual al maximo del primer elemento de las coordenadas

$\text{Rep} : \text{estr} \rightarrow \text{bool}$

$\text{Rep}(e) \equiv \text{true} \iff (e.\text{ancho} = \text{Max}(\Pi_1(\text{coordenadas})))$

#### 2.0.6. Función de Abstracción

$\text{Abs} : \text{estr } e \rightarrow \text{mapa}$

$\{\text{Rep}(e)\}$

$\text{Abs}(e) \equiv (\forall m : \text{Mapa}) e.\text{coordenadas} = \text{coordenadas}(m)$

### Algoritmos

Trabajo Práctico II Algoritmos del modulo

---

---

**iCrearMapa()**  $\rightarrow res : \text{Mapa}$ 1:  $res.coordenadas \leftarrow \text{Vacio}()$  $\triangleright$  La complejidad es la de crear el Conjunto Lineal vacio  $\Theta(1)$ Complejidad:  $\Theta(1)$ 

---

---

---

**iAgregarCoordenada(in/out  $m : \text{map}$ , in  $c : \text{coor}$ )**  $\rightarrow res : \text{itConj}(\text{coor})$ 1:  $res \leftarrow \text{Agregar}(m.coordenadas, c)$  $\triangleright$  La complejidad es la de agregar un elemento al conjunto lineal  $\Theta(1)$ Complejidad:  $\Theta(1)$ 

---

---

---

**iCoordenadas(in  $m : \text{map}$ )**  $\rightarrow res : \text{itConj}(\text{coor})$ 1:  $res \leftarrow \text{CrearIt}(m.coordenadas)$  $\triangleright$  La complejidad es la de crear un iterador a un conjunto lineal  $\Theta(1)$ Complejidad:  $\Theta(1)$ 

---

### 3. Modulo Juego

#### Interfaz

**usa:** MAPA, COORDENADA.

**se explica con:** JUEGO.

**generos:** juego.

**CREARJUEGO**(in  $m$ : mapa)  $\rightarrow res$ : juego

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{crearJuego}(m_0) \wedge \text{mapa}(res) =_{\text{obs}} m_0\}$

**Complejidad:**  $\Theta(MUCHO)$

**Descripción:** Crea el nuevo juego, revisar la complejidad

**AGREGARPOKEMON**(in/out  $j$ : juego, in  $c$ : coor, in  $p$ : pokemon)  $\rightarrow res$ : itPokemon

**Pre**  $\equiv \{j =_{\text{obs}} j_0 \wedge \text{puedoAgregarPokemon}(c, j_0)\}$

**Post**  $\equiv \{j =_{\text{obs}} \text{agregarPokemon}(p, c, j_0)\}$

**Complejidad:**  $O(|P| + EC * \log(EC))$

**Descripción:** EC es la maxima cantidad de jugadores esperando para atrapar un pokemon.  $|P|$  es el nombre mas largo para un pokemon en el juego

**AGREGARJUGADOR**(in/out  $j$ : juego)  $\rightarrow res$ : Nat

**Pre**  $\equiv \{j =_{\text{obs}} j_0\}$

**Post**  $\equiv \{j =_{\text{obs}} \text{agregarJugador}(j_0) \wedge res = \#jugadores(j_0) + \#expulsados(j_0)\}$

**Complejidad:**  $O(J)$

**Descripción:** Agrega el jugador en el conjLineal, el iterador que devuelve el agregar se guarda en un vector donde la posicion es el id del jugador que voy a devolver

**CONECTARSE**(in/out  $j$ : juego, in  $id$ : Nat, in  $c$ : coor)

**Pre**  $\equiv \{j =_{\text{obs}} j_0 \wedge id \in jugadores(j_0) \wedge \neg \text{estaConectado}(id, j_0) \wedge \text{posExistente}(c, \text{mapa}(j_0))\}$

**Post**  $\equiv \{j =_{\text{obs}} \text{conectarse}(id, c, j_0)\}$

**Complejidad:**  $O(\log(EC))$

**Descripción:** Conecta al jugador pasado por parametro en la coordenada indicada

**DESCONECTARSE**(in/out  $j$ : juego, in  $id$ : Nat)

**Pre**  $\equiv \{j =_{\text{obs}} j_0 \wedge id \in jugadores(j_0) \wedge \text{estaConectado}(id, j_0)\}$

**Post**  $\equiv \{j =_{\text{obs}} \text{desconectarse}(id, j_0)\}$

**Complejidad:**  $O(\log(EC))$

**Descripción:** Desconecta al jugador pasado por parametro

**MOVERSE**(in/out  $j$ : juego, in  $id$ : Nat, in  $c$ : coor)

**Pre**  $\equiv \{j =_{\text{obs}} j_0 \wedge id \in jugadores(j_0) \wedge \text{estaConectado}(id, j_0) \wedge \text{posExistente}(c, \text{mapa}(j_0))\}$

**Post**  $\equiv \{j =_{\text{obs}} \text{moverse}(c, id, j_0)\}$

**Complejidad:**  $O((PS + PC) * |P| + \log(EC))$

**Descripción:** Mueve al jugador pasado por parametro a la coordenada indicada

**MAPA**(in  $j$ : juego)  $\rightarrow res$ : Mapa

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{mapa}(j)\}$

**Complejidad:**  $O(\text{copy}(\text{mapa}(j)))$

**Descripción:** Devuelve el mapa del juego

**JUGADORES**(in  $j$ : juego)  $\rightarrow res$ : itConj(Jugador)

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} jugadores(j)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** Devuelve un iterador al conjunto de jugadores del juego

**ESTACONECTADO**(in  $j$ : juego, in  $id$ : Nat)  $\rightarrow res$ : Bool



**Pre**  $\equiv \{id \in \text{jugadores}(j)\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{estaConetado}(id, j)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** Devuelve si el jugador con id ingresado esta conectado o no

**POSICION**(**in**  $j$ : juego, **in**  $id$ : Nat)  $\rightarrow res$  : coor

**Pre**  $\equiv \{id \in \text{jugadores}(j) \wedge_L \text{estaConectado}(id, j)\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{posicion}(id, j)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** Devuelve la posicion actual del jugador con id ingresado si esta conectado

**POKEMONES**(**in**  $j$ : juego, **in**  $id$ : Nat)  $\rightarrow res$  : itLista(puntero(pokemon))

**Pre**  $\equiv \{id \in \text{jugadores}(j)\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{pokemons}(id, j)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** Devuelve un iterador a la estructura que almacena los punteros a pokemons del jugador del id ingresado

**EXPULSADOS**(**in**  $j$ : juego)  $\rightarrow res$  : itConj(Jugador)

**Pre**  $\equiv \{\text{True}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{expulsados}(j)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** Devuelve un iterador al conjunto de jugadores expulsados del juego

**POS CON POKEMONES**(**in**  $j$ : juego)  $\rightarrow res$  : itConj(Coor)

**Pre**  $\equiv \{\text{True}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{posConPokemons}(j)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Devuelve un iterador al conjunto de coordenadas en donde hay pokemons

**POKEMON EN POS**(**in**  $j$ : juego, **in**  $c$ : Coor)  $\rightarrow res$  : itPokemon

**Pre**  $\equiv \{c \in \text{posConPokemons}(j)\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{pokemonEnPos}(c, j)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** Devuelve un iterador al pokemon de la coordenada dada

**CANT MOVIMIENTOS PARA CAPTURA**(**in**  $j$ : juego, **in**  $c$ : Coor)  $\rightarrow res$  : Nat

**Pre**  $\equiv \{c \in \text{posConPokemons}(j)\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{cantMovimientosParaCaptura}(c, j)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** Devuelve la cantidad de movimientos acumulados hasta el momento, para atrapar al pokemon de la coordenada dada

**PUEDO AGREGAR POKEMON**(**in**  $j$ : juego, **in**  $c$ : Coor)  $\rightarrow res$  : Bool

**Pre**  $\equiv \{\text{True}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{puedoAgregarPokemon}(c, j)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(???)$

**Descripción:** Devuelve si la coordenada ingresada es valida para agregar un pokemon en ella

**HAY POKEMON CERCANO**(**in**  $j$ : juego, **in**  $c$ : Coor)  $\rightarrow res$  : Bool

**Pre**  $\equiv \{\text{True}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{hayPokemonCercano}(c, j)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(???)$

**Descripción:** Devuelve si la coordenada ingresada pertenece al rango de un pokemon salvaje

**POS POKEMON CERCANO**(**in**  $j$ : juego, **in**  $c$ : Coor)  $\rightarrow res$  : Coor

**Pre**  $\equiv \{\text{hayPokemonCercano}(c, j)\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{posPokemonCercano}(c, j)\}$

**Complejidad:**  $\Theta(???)$

**Descripción:** Devuelve la coordenada mas del pokemon salvaje del rango siempre y cuando haya uno

**ENTRENADORESPOSIBLES**(*in j* : juego, *in c* : Coor)  $\rightarrow res$  : itColaPrior(itJugador)  
**Pre**  $\equiv \{hayPokemonCercano(c, j) \wedge_L pokemonEnPos(posPokemonCercano(c, j), j).jugadoresEnRango \subseteq jugadoresConectados(c, j)\}$   
**Post**  $\equiv \{res =_{obs} entrenadoresPosibles(c, pokemonEnPos(posPokemonCercano(c, j), j).jugadoresEnRango, j)\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(???)$   
**Descripción:** Devuelve un iterador a los jugadores que estan esperando para atrapar al pokemon mas cercano a la coordenada ingresada

**INDICERAREZA**(*in j* : juego, *in p* : Pokemon)  $\rightarrow res$  : Nat  
**Pre**  $\equiv \{p \in todosLosPokemons(j)\}$   
**Post**  $\equiv \{res =_{obs} indiceRareza(p, j)\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(???)$   
**Descripción:** Devuelve el indice de rareza del pokemon del juego ingresado

**CANTPOKEMONESTOTALES**(*in j* : juego)  $\rightarrow res$  : Nat  
**Pre**  $\equiv \{true\}$   
**Post**  $\equiv \{res =_{obs} cantPokemonsTotales(p)\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(???)$   
**Descripción:** Devuelve la cantidad de pokemons que hay en el juego

**CANTMISMAESPECIE**(*in j* : juego, *in p* : Pokemon)  $\rightarrow res$  : Nat  
**Pre**  $\equiv \{true\}$   
**Post**  $\equiv \{res =_{obs} cantMismaEspecie(p, pokemons(j), j)\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(???)$   
**Descripción:** Devuelve la cantidad de pokemons de la especie ingresada hay en el juego

## Representación

### 3.0.7. Representación de Mapa

Juego se representa con juego

donde juego es tupla(*pokemons*: diccString<String, Nat>, *jugadores*: conjLineal(jugador)  
, *expulsados*: conjLineal(jugador) , *jugadoresPorID*:  
Vector(<itConj(jugador), itColaPrior(jugador)>) , *posicionesPokemons*:  
DiccAc(coor, <itDiccString(pokemon), Bool>) , *mapa*: Mapa , *pokemonsTotales*: Nat )

Jugador se representa con jug

donde jug es tupla(*id*: Nat, *posicion*: Coordenada , *estaConectado*: Bool , *sanciones*: Nat , *pokeCapturados*:  
ConjLineal(itDiccString(pokemon)) )

Pokemon se representa con poke

donde poke es tupla(*tipo*: String, *contador*: Nat , *jugadoresEnRango*: diccHeap<Nat, itConjLineal> , *salvaje*: Bool )

### 3.0.8. Invariante de Representación

1. La suma de las cantidades de cada pokemon es igual a pokemonsTotales.
2. La suma de la cantidad de jugadores y expulsados es igual a la longitud del vector jugadoresPorID.
3. Para toda coordenada, si esta definida en posicionesPokemons entonces la coordeanda pertenece al mapa.
4. La posicion de todo jugador que pertenezca al conjunto jugadores y este conectado pertenece al mapa.

5. Para todo pokemon que exista en pokemons y sea salvaje, el conjunto de jugadores que esta esperando para atraparlo pertenece al conjunto jugadores.
  6. Todo jugador que pertenezca a jugadores, este conectado y este esperando para atrapar, esta incluido en el conjunto de jugadores en rango del pokemon al que quiere atrapar.
  7. Los conjuntos jugadores y expulsados son disjuntos.
1. Checkear con significado de trie
  2.  $\# e.jugadores + \# e.expulsados = \text{long}(e.jugadoresPorID)$
  3.  $(\forall c : \text{coord}) \text{def?}(c, e.posicionesPokemons) \Rightarrow_L j.\text{posicion} \in e.\text{mapa.coordenadas}$
  4.  $(\forall j : \text{jug}) j \in e.jugadores \wedge j.\text{estaConectado} \Rightarrow_L j.\text{posicion} \in e.\text{mapa.coordenadas}$
  5.  $(\forall p : \text{poke}) (\text{def?}(p, e.pokemons) \wedge p.\text{salvaje}) \Rightarrow_L (\forall it : \text{itJug}) \text{HayMas?}(it) \wedge_L \text{Actual}(it) \in p.jugadoresEnRango \Rightarrow_L \text{Actual}(it) \in e.jugadores$
  6.  $(\forall j : \text{jug}) j \in e.jugadores \wedge j.\text{estaConectado} \wedge_L \text{estaParaAtrapar}(j) \Rightarrow_L (\forall p : \text{poke}) \text{def?}(p, e.pokemons) \wedge_L j \in p.jugadoresEnRango$
  7.  $(\forall j : \text{jug}) (j \in e.jugadores \Rightarrow_L j \notin e.expulsados) \vee (j \in e.expulsados \Rightarrow_L j \notin e.jugadores)$

### 3.0.9. Función de Abstracción

Abs(e):  $\text{estre} \rightarrow \text{Jugo Rep}(e)$  pGo: Juego tq  $e.\text{mapa} = \text{mapa}(pGo)$  y  $e.jugadores = \text{jugadores}(pGo)$  y luego  
 (Para todo  $j : \text{jugador}$ )  $j$  pertenece  $e.jugadores$  impluego  
 $j.\text{sanciones} = \text{sanciones}(j, pGo)$  (( $j$  pertenece  $\text{expulsados}(pGo)$  y  $j.\text{sanciones} \geq 10$ )  
 oluego ( $j.\text{pokesCapturados} = \text{pokemons}(j, pGo)$  y  $j.\text{estaConectado} = \text{estaConectad}(j, pGo)$   
 y  $j.\text{estaConectado}$  impluego  $j.\text{pos} = \text{posicion}(j, pGo)$ )) y  
 (Para todo  $p : \text{pokemon}$ )  $p$  pertenece  $e.pokemons$  impluego (Para todo  $j : \text{Jugador}$ )  
 $j$  pertenece  $e.jugadores$  y luego  $p$  pertenece  $\text{pokemons}(j, pGo)$  o [(Para todo  $c : \text{coord}$ )  
 $c$  pertenece  $e.\text{mapa.coordenadas}$  y luego  $p = \text{pokemonEnPos}(c, pGo)$  y  $\text{cantMovParaCap}(c, pGo)$   
 $p.\text{contador}$ ]

## 4. Modulo Diccionario Acotado(*coordenada*, $\sigma$ )

El modulo Diccionario Acotado provee un diccionario por posiciones en el que se puede definir, borrar, y testear si hay un valor en una posicion en tiempo  $O(1)$ .

El principal costo de paga al crear la estructura, dado de cuesta tiempo lineal *ancho* por *largo*.

### Interfaz

#### parametros formales

**generos** *coordenada*,  $\sigma$

**se explica con:**  $\text{DICCACOTADO}(Nat, \sigma)$ ,

**generos:**  $\text{DiccAc}(\text{coordenada}, \sigma)$ .

Trabajo Práctico II Operaciones basicas de tabla

**VACIO**(**in** *Nat*: **a** *ncho*, **in** *Nat*: **l** *argo*)  $\rightarrow res : \text{DiccAc}(\text{coordenada}, \sigma)$

**Pre**  $\equiv \{ \text{ancho} > 0 \wedge \text{largo} > 0 \}$

**Post**  $\equiv \{ res =_{\text{obs}} \text{vacio}(\text{ancho} * \text{largo}) \}$

**Complejidad:**  $\Theta(\text{ancho} * \text{largo})$

**Descripción:** genera un diccionario vacia.

**DEFINIR**(**in/out** *t*:  $\text{DiccAc}(\text{coordenada}, \sigma)$ , **in** *c*: *coordenada*, **in** *s*:  $\sigma$ )

**Pre**  $\equiv \{ t =_{\text{obs}} t_0 \}$

**Post**  $\equiv \{ t =_{\text{obs}} \text{definir}(t, c, s) \}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** define el significado *s* en la tabla, en la posicion representada por *c*.

**Aliasing:** Hay alising, pero no se como explicarlo TODO

**DEFINIDO?**(**in** *t*:  $\text{tabla}(\text{coordenada}, \sigma)$ , **in** *c*: *coordenada*)  $\rightarrow res : \text{bool}$

**Pre**  $\equiv \{ \text{true} \}$

**Post**  $\equiv \{ res =_{\text{obs}} \text{def?}(t, c) \}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** devuelve **true** si y solo *c* tiene un valor en la tabla.

**SIGNIFICADO**(**in** *t*:  $\text{tabla}(\text{coordenada}, \sigma)$ , **in** *c*: *coordenada*)  $\rightarrow res : \sigma$

**Pre**  $\equiv \{ \text{def?}(t, c) \}$

**Post**  $\equiv \{ \text{alias}(res =_{\text{obs}} \text{Significado}(t, c)) \}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** devuelve el valor en la posicion *c* de *t*.

**BORRAR**(**in/out** *t*:  $\text{tabla}(\text{coordenada}, \sigma)$ , **in** *c*: *coordenada*)

**Pre**  $\equiv \{ t = t_0 \wedge \text{def?}(t, c) \}$

**Post**  $\equiv \{ t =_{\text{obs}} \text{borrar}(t_0, c) \}$

**Complejidad:**  $\Theta(1)$

**Descripción:** elimina el valor en la posicion *c* en *t*.

## 4.0.10. Especificacion de las operaciones auxiliares utilizadas en la interfaz

TAD DICCACOTADO(NAT,SIGNIFICADO)

**géneros**       $\text{diccAc}(\text{Nat}, \text{Significado})$ **exporta**       $\text{diccAc}(\text{Nat}, \text{Significado})$ , generadores, observadores, borrar, claves**usa**           $\text{NAT}$ ,  $\text{BOOL}$ ,  $\text{CONJ}(\text{NAT})$ 

,

**igualdad observacional**

$$(\forall d, d' : \text{Dicc}(\text{Nat}, \sigma)) \left( d =_{\text{obs}} d' \iff \left( \begin{array}{l} (\forall c : \text{Nat}) (\text{enRango}(c, d) =_{\text{obs}} \text{enRango}(c, d') \wedge_L) \\ \text{def?}(c, d) =_{\text{obs}} \text{def?}(c, d') \wedge_L \\ \text{def?}(c, d) \Rightarrow_L \text{obtener}(c, d) =_{\text{obs}} \text{obtener}(c, d') \end{array} \right) \right)$$

**observadores básicos** $\text{enRango} : \text{Nat} \times \text{diccAc}(\text{Nat} \times \text{significado}) \longrightarrow \text{Bool}$  $\text{def?} : \text{Nat } c \times \text{diccAc}(\text{Nat} \times \text{significado}) d \longrightarrow \text{Bool} \quad \{\text{enRango}(c, d)\}$  $\text{obtener} : \text{Nat } c \times \text{diccAc}(\text{Nat} \times \text{significado}) d \longrightarrow \text{significado} \quad \{\text{enRango}(c, d) \wedge_L \text{def?}(c, d)\}$ **generadores** $\text{vacío} : \text{Nat } r \longrightarrow \text{diccAc}(\text{Nat}, \text{significado}) \quad \{r > 0\}$  $\text{definir} : \text{Nat } c \times \text{significado } s \times \text{diccAc}(\text{Nat} \times \text{significado}) d \longrightarrow \text{diccAc}(\text{Nat}, \text{significado}) \quad \{\text{enRango}(c, d)\}$ **otras operaciones** $\text{borrar} : \text{Nat } c \times \text{diccAc}(\text{Nat} \times \text{significado}) d \longrightarrow \text{diccAc}(\text{Nat}, \text{significado}) \quad \{\text{enRango}(c, d) \wedge_L \text{def?}(c, d)\}$  $\text{claves} : \text{diccAc}(\text{Nat} \times \text{significado}) \longrightarrow \text{conj}(\text{Nat})$ **axiomas**       $\forall c, k : \text{Nat} \forall d : \text{diccAc}(\text{Nat}, \text{significado}) \forall s : \text{significado}$  $\text{enRango}(c, \text{vacío}(r)) \equiv c < r$  $\text{def?}(c, \text{vacío}(r)) \equiv \text{false}$  $\text{enRango}(c, \text{definir}(k, s, d)) \equiv \text{enRango}(c, d)$  $\text{def?}(c, \text{definir}(k, s, d)) \equiv c = k \vee \text{def?}(c, d)$  $\text{obtener}(c, \text{definir}(k, s, d)) \equiv \text{if } c = k \text{ then } s \text{ else obtener}(c, d) \text{ fi}$ 

$$\begin{aligned} \text{borrar}(c, \text{definir}(k, s, d)) \equiv & \text{if } c = k \text{ then} \\ & \text{if } \text{def?}(c, d) \text{ then borrar}(c, d) \text{ else } d \text{ fi} \\ & \text{else} \\ & \text{definir}(k, s, \text{borrar}(c, d)) \\ & \text{fi} \end{aligned}$$
 $\text{claves}(\text{vacío}) \equiv \emptyset$  $\text{claves}(\text{definir}(c, s, d)) \equiv \text{Ag}(c, \text{claves}(d))$ **Fin TAD**

## 5. Módulo Cola de mínima prioridad( $\alpha$ )

El módulo cola de mínima prioridad consiste en una cola de prioridad de elementos del tipo  $\alpha$  cuya prioridad está determinada por un *nat* de forma tal que el elemento que se ingrese con el menor *nat* será el de mayor prioridad.

### 5.1. Especificación

**TAD COLA DE MÍNIMA PRIORIDAD( $\alpha$ )**

**igualdad observacional**

$$(\forall c, c' : \text{colaMinPrior}(\alpha)) \left( c =_{\text{obs}} c' \iff \left( \begin{array}{l} \text{vacía?}(c) =_{\text{obs}} \text{vacía?}(c') \wedge_L \\ (\neg \text{vacía?}(c) \Rightarrow_L (\text{próximo}(c) =_{\text{obs}} \text{próximo}(c') \wedge \\ \text{desencolar}(c) =_{\text{obs}} \text{desencolar}(c'))) \end{array} \right) \right)$$

**parámetros formales**

**géneros**  $\alpha$

**operaciones**  $\bullet < \bullet : \alpha \times \alpha \longrightarrow \text{bool}$

Relación de orden total estricto<sup>1</sup>

**géneros**  $\text{colaMinPrior}(\alpha)$

**exporta**  $\text{colaMinPrior}(\alpha)$ , generadores, observadores

**usa** **BOOL**

**observadores básicos**

$\text{vacía?} : \text{colaMinPrior}(\alpha) \longrightarrow \text{bool}$

$\text{próximo} : \text{colaMinPrior}(\alpha) \longrightarrow \alpha$   $\{\neg \text{vacía?}(c)\}$

$\text{desencolar} : \text{colaMinPrior}(\alpha) \longrightarrow \text{colaMinPrior}(\alpha)$   $\{\neg \text{vacía?}(c)\}$

**generadores**

$\text{vacía} : \longrightarrow \text{colaMinPrior}(\alpha)$

$\text{encolar} : \alpha \times \text{colaMinPrior}(\alpha) \longrightarrow \text{colaMinPrior}(\alpha)$

**otras operaciones**

$\text{tamaño} : \text{colaMinPrior}(\alpha) \longrightarrow \text{nat}$

**axiomas**  $\forall c : \text{colaMinPrior}(\alpha), \forall e : \alpha$

$\text{vacía?}(\text{vacía}) \equiv \text{true}$

$\text{vacía?}(\text{encolar}(e, c)) \equiv \text{false}$

$\text{próximo}(\text{encolar}(e, c)) \equiv \text{if } \text{vacía?}(c) \vee_L \text{próximo}(c) > e \text{ then } e \text{ else } \text{próximo}(c) \text{ fi}$

$\text{desencolar}(\text{encolar}(e, c)) \equiv \text{if } \text{vacía?}(c) \vee_L \text{próximo}(c) > e \text{ then } c \text{ else } \text{encolar}(e, \text{desencolar}(c)) \text{ fi}$

**Fin TAD**

<sup>1</sup>Una relación es un orden total estricto cuando se cumple:

**Antirreflexividad:**  $\neg a < a$  para todo  $a : \alpha$

**Antisimetría:**  $(a < b \Rightarrow \neg b < a)$  para todo  $a, b : \alpha, a \neq b$

**Transitividad:**  $((a < b \wedge b < c) \Rightarrow a < c)$  para todo  $a, b, c : \alpha$

**Totalidad:**  $(a < b \vee b < a)$  para todo  $a, b : \alpha$

## 5.2. Interfaz

**parámetros formales**

**géneros**       $\alpha$

**se explica con:** COLA DE MÍNIMA PRIORIDAD(NAT).

**géneros:** colaMinPrior( $\alpha$ ).

### 5.2.1. Operaciones básicas de Cola de mínima prioridad

VACÍA()  $\rightarrow res : \text{colaMinPrior}(\alpha)$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{vacía}\}$

**Complejidad:** O(1)

**Descripción:** Crea una cola de prioridad vacía

VACÍA?(in  $c : \text{colaMinPrior}(\alpha)$ )  $\rightarrow res : \text{bool}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{vacía?}(c)\}$

**Complejidad:** O(1)

**Descripción:** Devuelve true si y sólo si la cola está vacía

PRÓXIMO(in  $c : \text{colaMinPrior}(\alpha)$ )  $\rightarrow res : \alpha$

**Pre**  $\equiv \{\neg \text{vacía?}(c)\}$

**Post**  $\equiv \{\text{alias}(res =_{\text{obs}} \text{próximo}(c))\}$

**Complejidad:** O(1)

**Descripción:** Devuelve el próximo elemento a desencolar

**Aliasing:**  $res$  es modificable si y sólo si  $c$  es modificable

DESENCOLAR(in/out  $c : \text{colaMinPrior}(\alpha)$ )  $\rightarrow res : \alpha$

**Pre**  $\equiv \{\neg \text{vacía?}(c) \wedge c =_{\text{obs}} c_0\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{próximo}(c_0) \wedge c =_{\text{obs}} \text{desencolar}(c_0)\}$

**Complejidad:** O(log(tamaño( $c$ )))

**Descripción:** Quita el elemento más prioritario

**Aliasing:** Se devuelve el elemento por copia

ENCOLAR(in/out  $c : \text{colaMinPrior}(\alpha)$ , in  $p : \text{nat}$ , in  $a : \alpha$ )

**Pre**  $\equiv \{c =_{\text{obs}} c_0\}$

**Post**  $\equiv \{c =_{\text{obs}} \text{encolar}(p, c_0)\}$

**Complejidad:** O(log(tamaño( $c$ )))

**Descripción:** Agrega al elemento  $\alpha$  con prioridad  $p$  a la cola

**Aliasing:** Se agrega el elemento por copia

• = •(in  $c : \text{colaMinPrior}(\alpha)$ , in  $c' : \text{colaMinPrior}(\alpha)$ )  $\rightarrow res : \text{bool}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} (c =_{\text{obs}} c')\}$

**Complejidad:** O(min(tamaño( $c$ ), tamaño( $c'$ )))

**Descripción:** Indica si  $c$  es igual  $c'$

### 5.3. Representación

#### 5.3.1. Representación de colaMinPrior

colaMinPrior( $\alpha$ ) se representa con **estr**

donde **estr** es **diccLog**(nodoEncolados)

donde **nodoEncolados** es **tupla**(*encolados*: cola( $\alpha$ ), *prioridad*: nat)

#### 5.3.2. Invariante de Representación

- (I) Todos los significados del diccionario tienen como clave el valor de *prioridad*
- (II) Todos los significados del diccionario no pueden tener una cola vacía

Rep : **estr**  $\rightarrow$  **bool**

Rep( $e$ )  $\equiv$  true  $\iff$   
 $(\forall n : \text{nat}) \text{ def?}(n, e) \Rightarrow_L ((\text{obtener}(n, e).\text{prioridad} = n) \wedge \neg \text{vacía?}(\text{obtener}(n, e).\text{encolados}))$

#### 5.3.3. Función de Abstracción

Abs : **estr**  $e \rightarrow$  colaMinPrior

{Rep( $e$ )}

Abs( $e$ ) =<sub>obs</sub> cmp: colaMinPrior | (vacía?(cmp)  $\Leftrightarrow$  (#claves( $e$ ) = 0))  $\wedge$   
 $\neg \text{vacía?}(cmp) \Rightarrow_L$   
 $((\text{próximo}(cmp) = \text{próximo}(\text{mínimo}(e).\text{encolados})) \wedge$   
 $(\text{desencolar}(cmp) = \text{desencolar}(\text{mínimo}(e).\text{encolados})))$

### 5.4. Algoritmos

iVacía ()  $\rightarrow$  res: colaMinPrior( $\alpha$ )

res  $\leftarrow$  CrearDicc()

O(1)

**Complejidad** : O(1)

iVacía? (in  $c$ : colaMinPrior( $\alpha$ ))  $\rightarrow$  res: bool

res  $\leftarrow$  Vacío?( $c$ )

O(1)

**Complejidad** : O(1)

iPróximo (in/out  $c$ : colaMinPrior( $\alpha$ ))  $\rightarrow$  res:  $\alpha$

res  $\leftarrow$  Proximo(Minimo( $c$ ).encolados)

O(1)

**Complejidad** : O(1)



iDesencolar (**in/out**  $c$ : colaMinPrior( $\alpha$ ))  $\rightarrow$  res:  $\alpha$

```

res  $\leftarrow$  Copiar(Proximo(Minimo( $c$ ).encolados))           O(copy( $\alpha$ ))
Desencolar(Minimo( $c$ ).encolados)                          O(log(tamaño( $c$ )))
if EsVacia?(Minimo( $c$ ).encolados) then                    O(1)
    Borrar( $c$ , Minimo( $c$ ).prioridad)                      O(log(tamaño( $c$ )))
end if

```

**Complejidad** :  $O(\log(\text{tamano}(c)) + O(\text{copy}(\alpha)))$

iEncolar (**in/out**  $c$ : colaMinPrior( $\alpha$ ), **in**  $p$ : nat, **in**  $a$ :  $\alpha$ )

```

if Definido?( $c$ ,  $p$ ) then                                O(log(tamaño( $c$ )))
    Encolar(Obtener( $c$ ,  $p$ ).encolados,  $a$ )               O(log(tamaño( $c$ )) + copy( $\alpha$ ))
else
    nodoEncolados nuevoNodoEncolados                    O(1)
    nuevoNodoEncolados.encolados  $\leftarrow$  Vacía()      O(1)
    nuevoNodoEncolados.prioridad  $\leftarrow$   $p$             O(1)
    Encolar(nuevoNodoEncolados.encolados,  $a$ )           O(copy( $a$ ))
    Definir( $c$ ,  $p$ , nuevoNodoEncolados)                  O(log(tamaño( $c$ )) + copy(nodoEncolados))
end if

```

**Complejidad** :  $O(\log(\text{tamano}(c)) + O(\text{copy}(\alpha)))$

$\bullet = \bullet$  (**in**  $c_0$ : colaMinPrior( $\alpha$ ), **in**  $c_1$ : colaMinPrior( $\alpha$ ))  $\rightarrow$  res: bool

```

res  $\leftarrow$   $c_0 = c_1$                                      O(min(tamano( $c_0$ ), tamaño( $c_1$ )))

```

**Complejidad** :  $O(\min(\text{tamano}(c_0), \text{tamano}(c_1)))$

## 6. Módulo Diccionario String( $\alpha$ )

Se representa mediante un árbol n-ario con invariante de trie. Las claves son strings y permite acceder a un significado en un tiempo en el peor caso igual a la longitud de la palabra (string) más larga y definir un significado en el mismo tiempo más el tiempo de copy(s) ya que los significados se almacenan por copia.

### 6.1. Interfaz

**parametros formales**

**géneros:**  $\alpha$ .

**funcion:** COPIAR(in  $s : \alpha$ )  $\rightarrow res : \alpha$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{obs} s\}$

**Complejidad:**  $O(\text{copy}(s))$

**Descripción:** funcion de copia de  $\alpha$ .

**se explica con:** DICCIONARIO(String, $\alpha$ ).

**géneros:** diccString( $\alpha$ ), itDiccString( $\alpha$ ).

#### 6.1.1. Operaciones básicas de Diccionario String( $\alpha$ )

CREARDICCIONARIO()

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{obs} \text{vacío}()\}$

**Complejidad:**  $O(1)$  Justificación: Sólo crea un arreglo de 27 posiciones inicializadas con null y una lista vacía

**Descripción:** Crea un diccionario vacío.

DEFINIDO?(in  $d : \text{diccString}(\alpha)$ , in  $c : \text{string}$ )  $\rightarrow res : \text{bool}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{obs} \text{def?}(d, c)\}$

**Complejidad:**  $O(|n_m|)$  Justificación: Debe acceder a la clave  $c$ , recorriendo una por una las partes de la clave (caracteres)

**Descripción:** Devuelve true si la clave está definida en el diccionario y false en caso contrario.

DEFINIR(in/out  $d : \text{diccString}(\alpha)$ , in  $c : \text{string}$ , in  $s : \alpha$ )

**Pre**  $\equiv \{d =_{obs} d_0\}$

**Post**  $\equiv \{d =_{obs} \text{definir}(c, s, d_0)\}$

**Complejidad:**  $O(|n_m| + \text{copy}(s))$  Justificación: Debe definir la clave  $c$ , recorriendo una por una las partes de la clave y después copiar el contenido del significado.

**Descripción:** Define la clave  $c$  con el significado  $s$

**Aliasing:** Almacena una copia de  $s$ .

OBTENER(in  $d : \text{diccString}(\alpha)$ , in  $c : \text{string}$ )  $\rightarrow res : \alpha$

**Pre**  $\equiv \{\text{def?}(c, d)\}$

**Post**  $\equiv \{\text{alias}(res =_{obs} \text{obtener}(c, d))\}$

**Complejidad:**  $O(|n_m|)$  Justificación: Debe acceder a la clave  $c$ , recorriendo una por una las partes de la clave (caracteres)

**Descripción:** Devuelve el significado correspondiente a la clave  $c$ .

**Aliasing:** Devuelve el significado almacenado en el diccionario, por lo que  $res$  es modificable si y sólo si  $d$  lo es.

ELIMINAR(in/out  $d : \text{diccString}(\alpha)$ , in  $c : \text{string}$ )

**Pre**  $\equiv \{d =_{\text{obs}} d_0 \wedge \text{def?}(d, c)\}$

**Post**  $\equiv \{d =_{\text{obs}} \text{borrar}(d_0, c)\}$

**Complejidad:**  $O(|n_m|)$  Justificación: Debe acceder a la clave  $c$ , recorriendo una por una las partes de la clave (caracteres) e invalidar su significado

**Descripción:** Borra la clave  $c$  del diccionario y su significado.

**CREARITCLAVES**(in  $d: \text{diccString}(\alpha)$ )  $\rightarrow res: \text{itConj}(\text{String})$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{\text{alias}(\text{esPermutacion?}(\text{SecuSuby}(res), c)) \wedge \text{vacía?}(\text{Anteriores}(res))\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** Crea un Iterador de Conjunto en base a la interfaz del iterador de Conjunto Lineal

### 6.1.2. Operaciones Básicas Del Iterador

Este iterador permite recorrer el trie sobre el que está implementado el diccionario para obtener de cada clave los significados. Las claves de los elementos iterados no pueden modificarse nunca por cuestiones de implementación. El iterador es un iterador de lista, que recorre listaIterable por lo que sus operaciones son idénticas a ella.

**CREARIT**(in  $d: \text{diccString}(\alpha)$ )  $\rightarrow res: \text{itDiccString}(\alpha)$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{\text{alias}(\text{esPermutación}(\text{SecuSuby}(res), d)) \wedge \text{vacía?}(\text{Anteriores}(res))\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** crea un iterador bidireccional del diccionario, de forma tal que HayAnterior evalúe a false (i.e., que se pueda recorrer los elementos aplicando iterativamente Siguiente).

**Aliasing:** El iterador se invalida si y sólo si se elimina el elemento siguiente del iterador sin utilizar la función EliminarSiguiente. Además, anteriores(res) y siguientes(res) podrían cambiar completamente ante cualquier operación que modifique  $d$  sin utilizar las funciones del iterador.

**HAYSIGUIENTE**(in  $it: \text{itDiccString}(\alpha)$ )  $\rightarrow res: \text{bool}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{haySiguiente?}(it)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** devuelve true si y sólo si en el iterador todavía quedan elementos para avanzar.

**HAYANTERIOR**(in  $it: \text{itDiccString}(\alpha)$ )  $\rightarrow res: \text{bool}$

**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{hayAnterior?}(it)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** devuelve true si y sólo si en el iterador todavía quedan elementos para retroceder.

**SIGUIENTESIGNIFICADO**(in  $it: \text{itDiccString}(\alpha)$ )  $\rightarrow res: \alpha$

**Pre**  $\equiv \{\text{haySiguiente?}(it)\}$

**Post**  $\equiv \{\text{alias}(res =_{\text{obs}} \text{haySiguiente?}(it).\text{significado})\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** devuelve el significado del elemento siguiente del iterador

**Aliasing:** res es modificable si y sólo si it es modificable.

**ANTERIORESIGNIFICADO**(in  $it: \text{itDiccString}(\alpha)$ )  $\rightarrow res: \alpha$

**Pre**  $\equiv \{\text{hayAnterior?}(it)\}$

**Post**  $\equiv \{\text{alias}(res =_{\text{obs}} \text{hayAnterior?}(it).\text{significado})\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** devuelve el significado del elemento anterior del iterador

**Aliasing:** res es modificable si y sólo si it es modificable.

**AVANZAR**(**in/out**  $it$ :  $\text{itDiccString}(\alpha)$ )

**Pre**  $\equiv \{it = it_0 \wedge \text{haySiguiente?}(it)\}$

**Post**  $\equiv \{it =_{obs} \text{avanzar}(it_0)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** avanza a la posición siguiente del iterador.

**RETROCEDER**(**in/out**  $it$ :  $\text{itDiccString}(\alpha)$ )

**Pre**  $\equiv \{it = it_0 \wedge \text{hayAnterior?}(it)\}$

**Post**  $\equiv \{it =_{obs} \text{hayAnterior?}(it_0)\}$

**Complejidad:**  $O(1)$

**Descripción:** retrocede a la posición anterior del iterador.

### 6.1.3. Representación de Diccionario String( $\alpha$ )

Diccionario String( $\alpha$ ) se representa con estr

donde estr es  $\text{tupla}(\text{raiz: arreglo}(\text{puntero}(\text{Nodo})), \text{listaIterable: lista}(\text{puntero}(\text{Nodo})))$

donde  $\text{Nodo}$  es  $\text{tupla}(\text{arbolTrie: arreglo}(\text{puntero}(\text{Nodo})),$   
 $\text{info: } \alpha,$   
 $\text{info Valida: bool},$   
 $\text{infoEnLista: iterador}(\text{listaIterable})$  )

### 6.1.4. Invariante de Representación

- (I) Raiz es la raiz del arbol con invariante de trie y es un arreglo de 27 posiciones.
- (II) Cada uno de los elementos de la lista tiene que ser un puntero a un Nodo del trie.
- (III)  $\text{Nodo}$  es una tupla que contiene un arreglo de 27 posiciones con un puntero a otro  $\text{Nodo}$  en cada posicion ,un elemento  $\text{info}$  que es el  $\alpha$  que contiene esa clave del arbol, un elemento  $\text{info Valida}$  y un elemento  $\text{iterador}$  que es un puntero a un nodo de la lista enlazada.
- (IV) El  $\text{iterador}$  a la lista enlazada de cada nodo tiene que apuntar al elemento de la lista que apunta al mismo  $\text{Nodo}$ .
- (V) Cada uno de los nodos de la lista apunta a un nodo del arbol cuyo  $\text{infoEnLista}$  apunta al mismo nodo de la lista.

$(\forall c: \text{diccString}((\alpha)))()$

$\text{Rep} : \text{estr} \longrightarrow \text{bool}$

$\text{Rep}(e) \equiv \text{true} \iff$   
 $\text{longitud}(e.\text{raiz}) == 27 \wedge_L$   
 $(\forall i \in [0..\text{longitud}(e.\text{raiz})])$   
 $((\neg e.\text{raiz}[i] == \text{NULL}) \Rightarrow_L \text{nodoValido}(\text{raiz}[i])) \wedge (*e.\text{raiz}[i].\text{info Valida} == \text{true} \Rightarrow_L$   
 $\text{iteradorValido}(\text{raiz}[i])) \wedge$   
 $\text{listaValida}(e.\text{listaIterable})$

$\text{nodoValido} : \text{puntero}(\text{Nodo}) \text{ nodo} \longrightarrow \text{bool}$

$\text{iteradorValido} : \text{puntero}(\text{Nodo}) \text{ nodo} \longrightarrow \text{bool}$

$\text{nodoValido}(\text{nodo}) \equiv$   
 $\text{longitud}(*\text{nodo}.\text{arbolTrie}) == 27 \wedge_L$   
 $(\forall i \in [0..\text{longitud}(*\text{nodo}.\text{arbolTrie})])$   
 $((\neg *\text{nodo}.\text{arbolTrie}[i] == \text{NULL}) \Rightarrow_L \text{nodoValido}(*\text{nodo}.\text{arbolTrie}[i]))$

$\text{iteradorValido}(\text{nodo}) \equiv$   
 $\text{PunteroValido}(\text{nodo}) \wedge_L$   
 $(\forall i \in [0..\text{longitud}(*\text{nodo}.\text{arbolTrie})])$   
 $((*\text{nodo}.\text{arbolTrie}[i].\text{info Valida} == \text{true}) \Rightarrow_L \text{iteradorValido}(*\text{nodo}.\text{arbolTrie}[i]))$

$\text{PunteroValido}(\text{nodo}) \equiv$   
 El  $\text{iterador}$  perteneciente al nodo ( $\text{infoEnLista}$ ) apunta a un nodo de  $\text{listaIterable}$  ( $\text{lista}(\text{puntero}(\text{Nodo}))$ ) cuyo puntero apunta al mismo nodo pasado por parámetro. Es decir se trata de una referencia circular.

$\text{listaValida}(\text{lista}) \equiv$   
 Cada nodo de la lista tiene un puntero a un nodo de la estructura cuyo  $\text{infoEnLista}$  ( $\text{iterador}$ ) apunta al mismo nodo. Es decir se trata de una referencia circular.

### 6.1.5. Función de Abstracción

$$\text{Abs} \quad : \quad \text{estr } e \quad \longrightarrow \quad \text{diccString}(\alpha) \quad \{ \text{Rep}(e) \}$$

$$\text{Abs}(e) =_{\text{obs}} d: \text{diccString}(\alpha) \mid (\forall s: \text{string})(\text{def?}(d, s) =_{\text{obs}} \text{Definido?}(d, s) \wedge \text{def?}(d, s) \Rightarrow_L \text{obtener}(s, d) =_{\text{obs}} \text{Obtener}(d, s))$$

## 6.2. Algoritmos

---

**iCrearDiccionario**( $\rightarrow res : \text{estr}$ )

**Pre**  $\equiv$  true

$\text{arreglo}(\text{puntero}(\text{Nodo})) : res.raiz \leftarrow \text{CrearArreglo}(27) \quad \triangleright O(1)$   
 $nat : i \leftarrow 0 \quad \triangleright O(1)$   
**while**  $i < \text{long}(res.raiz)$  **do**  $\triangleright O(1)$   
 $\quad res.raiz[i] \leftarrow \text{NULL} \quad \triangleright O(1)$   
**end while**  
 $res.listaIterable \leftarrow \text{Vacía}() \quad \triangleright O(1)$

Complejidad:  $O(1)$

Justificación: Crea un arreglo de 27 posiciones y lo recorre inicializándolo en NULL. Luego crea una lista vacía.

**Post**  $\equiv res =_{\text{obs}} \text{vacío}()$

---



---

**iDefinido?**(**in**  $d: \text{estr}$ ), (**in**  $c: \text{string}$ )  $\rightarrow res : \text{bool}$

**Pre**  $\equiv$  true

$nat : i \leftarrow 0 \quad \triangleright O(1)$   
 $nat : letra \leftarrow \text{ord}(c[0]) \quad \triangleright O(1)$   
 $\text{puntero}(\text{Nodo}) : arr \leftarrow d.raiz[letra] \quad \triangleright O(1)$   
**while**  $i < \text{longitud}(c) \wedge \neg arr = \text{NULL}$  **do**  $\triangleright O(|n_m|)$   
 $\quad i \leftarrow i + 1 \quad \triangleright O(1)$   
 $\quad letra \leftarrow \text{ord}(c[i]) \quad \triangleright O(1)$   
 $\quad arr \leftarrow (*arr).arbolTrie[letra] \quad \triangleright O(1)$   
**end while**  
**if**  $i = \text{longitud}(c)$  **then**  $\triangleright O(1)$   
 $\quad res \leftarrow (*arr).infoValida \quad \triangleright O(1)$   
**else**  
 $\quad res \leftarrow \text{false} \quad \triangleright O(1)$   
**end if**

Complejidad:  $O(|n_m|)$

Justificación: Toma el primer caracter y encuentra su posición en el arreglo raíz. Luego itera sobre los caracteres restantes hasta el final del String c, por lo que hace  $|n_m|$  operaciones. Finalmente pregunta si el significado encontrado es válido o no.

**Post**  $\equiv res =_{\text{obs}} \text{def?}(d, c)$

---

---

**iDefinir**(in/out  $d$ : *estr*, in  $c$ : *string*, in  $s$ :  $\alpha$ )

**Pre**  $\equiv d =_{obs} d_0$ 

```

  nat : i  $\leftarrow$  0  $\triangleright O(1)$ 
  nat : letra  $\leftarrow ord(c[0])$   $\triangleright O(1)$ 
  if d.raiz[letra] = NULL then  $\triangleright O(1)$ 
    Nodo : nuevo  $\triangleright O(1)$ 
    arreglo(puntero(Nodo)) : nuevo.arbolTrie  $\leftarrow$  CrearArreglo(27)  $\triangleright O(1)$ 
    nuevo.infoValida  $\leftarrow$  false  $\triangleright O(1)$ 
    d.raiz[letra]  $\leftarrow$  puntero(nuevo)  $\triangleright O(1)$ 
  end if
  puntero(Nodo) : arr  $\leftarrow$  d.raiz[letra]  $\triangleright O(1)$ 
  while i < longitud(c) do  $\triangleright O(|n_m|)$ 
    i  $\leftarrow$  i + 1  $\triangleright O(1)$ 
    letra  $\leftarrow ord(c[i])$   $\triangleright O(1)$ 
    if arr.arbolTrie[letra] = NULL then  $\triangleright O(1)$ 
      Nodo : nuevoHijo  $\triangleright O(1)$ 
      arreglo(puntero(Nodo)) : nuevoHijo.arbolTrie  $\leftarrow$  CrearArreglo(27)  $\triangleright O(1)$ 
      nuevoHijo.infoValida  $\leftarrow$  false  $\triangleright O(1)$ 
      arr.arbolTrie[letra]  $\leftarrow$  puntero(nuevoHijo)  $\triangleright O(1)$ 
    end if
    arr  $\leftarrow$  (*arr).arbolTrie[letra]  $\triangleright O(1)$ 
  end while
  (*arr).info  $\leftarrow$  s  $\triangleright O(copy(s))$ 
  if  $\neg(*arr).infoValida$  then  $\triangleright O(1)$ 
    itLista(puntero(Nodo))it  $\leftarrow$  AgregarAdelante(d.listaIterable, NULL)  $\triangleright O(1)$ 
    (*arr).infoValida  $\leftarrow$  true  $\triangleright O(1)$ 
    (*arr).infoEnLista  $\leftarrow$  it  $\triangleright O(1)$ 
    siguiente(it)  $\leftarrow$  puntero(*arr)  $\triangleright O(1)$ 
  end if

```

Complejidad:  $O(|n_m| + copy(s))$ 
Justificación: Itera sobre la cantidad de caracteres del String c y en caso de que algún caracter no esté definido crea un arreglo de 27 posiciones, por lo que realiza  $|n_m|$  operaciones. Luego copia el significado pasado por parámetro en  $O(copy(s))$  y finalmente agrega en la lista un puntero al nodo creado.

**Post**  $\equiv d =_{obs} definir(c,s,d_0)$ 


---



---

**iObtener**(in  $d$ : *estr*, in  $c$ : *string*)  $\rightarrow res$ :  $\alpha$ 
**Pre**  $\equiv def?(c,d)$ 

```

  nat : i  $\leftarrow$  0  $\triangleright O(1)$ 
  nat : letra  $\leftarrow ord(c[0])$   $\triangleright O(1)$ 
  puntero(Nodo) : arr  $\leftarrow$  d.raiz[letra]  $\triangleright O(1)$ 
  while i < longitud(c) do  $\triangleright O(|n_m|)$ 
    i  $\leftarrow$  i + 1  $\triangleright O(1)$ 
    letra  $\leftarrow ord(c[i])$   $\triangleright O(1)$ 
    arr  $\leftarrow$  (*arr).arbolTrie[letra]  $\triangleright O(1)$ 
  end while
  res  $\leftarrow$  (*arr).info  $\triangleright O(1)$ 

```

Complejidad:  $O(|n_m|)$ 
Justificación: Toma el primer caracter y encuentra su posición en el arreglo raíz. Luego itera sobre los caracteres restantes hasta el final del String c, por lo que hace  $|n_m|$  operaciones. Finalmente retorna el significado almacenado. Todas las demás operaciones se realizan en  $O(1)$  porque son comparaciones o asignaciones de valores enteros o de punteros.

**Post**  $\equiv alias(res =_{obs} obtener(c,d))$ 


---

---

**iEliminar**(in/out  $d$ : **estr**, in  $c$ : **string**)

**Pre**  $\equiv d =_{obs} d_0 \wedge \text{def?}(d, c)$ 

```

  nat : i  $\leftarrow$  0  $\triangleright O(1)$ 
  nat : letra  $\leftarrow \text{ord}(c[0])$   $\triangleright O(1)$ 
  puntero(Nodo) : arr  $\leftarrow d.\text{raiz}[letra]$   $\triangleright O(1)$ 
  pila(puntero(Nodo)) : pil  $\leftarrow \text{Vacia}()$   $\triangleright O(1)$ 
  while i < longitud(c) do  $\triangleright O(|n_m|)$ 
    i  $\leftarrow$  i + 1  $\triangleright O(1)$ 
    letra  $\leftarrow \text{ord}(c[i])$   $\triangleright O(1)$ 
    arr  $\leftarrow$  (*arr).arbolTrie[letra]  $\triangleright O(1)$ 
    Apilar(pil, arr)  $\triangleright O(1)$ 
  end while
  if tieneHermanos(arr) then  $\triangleright O(1)$ 
    (*arr).infoValida  $\leftarrow$  false  $\triangleright O(1)$ 
  else
    i  $\leftarrow$  i + 1  $\triangleright O(1)$ 
    puntero(Nodo) : del  $\leftarrow \text{tope}(pil)$   $\triangleright O(1)$ 
    del  $\leftarrow$  NULL  $\triangleright O(1)$ 
    Desapilar(pil)  $\triangleright O(1)$ 
    while i < longitud(c)  $\wedge$   $\neg$ tieneHermanosEInfo(*tope(pil)) do  $\triangleright O(|n_m|)$ 
      del  $\leftarrow \text{tope}(pil)$   $\triangleright O(1)$ 
      del  $\leftarrow$  NULL  $\triangleright O(1)$ 
      Desapilar(pil)  $\triangleright O(1)$ 
      i  $\leftarrow$  i + 1  $\triangleright O(1)$ 
    end while
    if i = longitud(c) then  $\triangleright O(1)$ 
      d.raiz[ord(c[0])]  $\leftarrow$  NULL  $\triangleright O(1)$ 
    end if
  end if
end if

```

 Complejidad:  $O(|n_m|)$ 

Justificación: Toma el primer caracter y encuentra su posición en el arreglo raíz. Luego crea una pila en  $O(1)$ . Recorre el resto de los caracteres del String  $c$  y apila cada uno de los Nodos encontrado en la pila ( $O(1)$ ) por lo que en total realiza  $|n_m|$  operaciones. Llama a la función `tieneHermanos` y le pasa por parámetro el nodo encontrado  $O(1)$  (ver Algoritmo "tieneHermanos"). Luego recorre todos los elementos apilados preguntando si hay alguno que no tiene hermanos para en cuyo caso eliminarlo, realizando en el peor caso  $|n_m|$  operaciones porque puede ser que sea necesario eliminar todo hasta la raíz.

**Post**  $\equiv d =_{obs} \text{borrar}(d_0, c)$ 


---



---

**tieneHermanos**(in  $nodo$ : puntero(Nodo))  $\rightarrow res$ : *bool*
**Pre**  $\equiv nodo \neq \text{NULL}$ 

```

  nat : i  $\leftarrow$  0  $\triangleright O(1)$ 
  nat : l  $\leftarrow \text{longitud}((*nodo).\text{arbolTrie})$   $\triangleright O(1)$ 
  while i < l  $\wedge$   $\neg((*nodo).\text{arbolTrie}[i] = \text{NULL})$  do  $\triangleright O(1)$ 
    i  $\leftarrow$  i + 1  $\triangleright O(1)$ 
  end while
  res  $\leftarrow$  i < l  $\triangleright O(1)$ 

```

 Complejidad:  $O(1)$ 

Justificación: Recorre el arreglo de 27 posiciones en caso de que todas las posiciones del mismo tengan NULL. Como es una constante ya que en el peor caso siempre recorre a lo sumo 27 posiciones entonces es  $O(1)$ .

**Post**  $\equiv res =_{obs} (\exists i \in [0..longitud(*nodo.\text{arbolTrie})] (*nodo.\text{arbolTrie}[i] \neq \text{NULL}))$ 


---



---

**tieneHermanosEInfo**(in  $nodo : \text{puntero}(\text{Nodo}) \rightarrow res : \text{bool}$ **Pre**  $\equiv nodo \neq \text{NULL}$  $res \leftarrow \text{tieneHermanos}(nodo) \wedge (*nodo).infoValida = \text{true} \quad \triangleright O(1)$ Complejidad:  $O(1)$ Justificación: Llama a la función `tieneHermanos` que es  $O(1)$  y verifica además que el nodo contenga información válida.**Post**  $\equiv res =_{obs} (\exists i \in [0..longitud(*nodo.arbolTrie)) (*nodo.arbolTrie[i] \neq \text{NULL})) \wedge (*nodo).infoValida = \text{true}$ 

---