

1. Módulo Lista Enlazada(α)

Interfaz

parámetros formales

géneros α

función $\text{COPIAR}(\text{in } a : \alpha) \rightarrow \text{res} : \alpha$

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

Post $\equiv \{\text{res} =_{\text{obs}} a\}$

Complejidad: $\Theta(\text{copy}(a))$

Descripción: función de copia de α 's

se explica con: $\text{SECUENCIA}(\alpha)$, $\text{ITERADOR BIDIRECCIONAL}(\alpha)$.

géneros: $\text{lista}(\alpha)$, $\text{itLista}(\alpha)$.

Operaciones básicas de lista

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

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

Post $\equiv \{\text{res} =_{\text{obs}} <>\}$

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: genera una lista vacía.

$\text{AGREGARADELANTE}(\text{in/out } l : \text{lista}(\alpha), \text{in } a : \alpha) \rightarrow \text{res} : \text{itLista}(\alpha)$

Pre $\equiv \{l =_{\text{obs}} l_0\}$

Post $\equiv \{l =_{\text{obs}} a \bullet l_0 \wedge \text{res} = \text{CrearItBi}(<>, l) \wedge \text{alias}(\text{SecuSuby}(\text{res}) = l)\}$

Complejidad: $\Theta(\text{copy}(a))$

Descripción: agrega el elemento a como primer elemento de la lista. Retorna un iterador a l , de forma tal que Siguiente devuelva a .

Aliasing: el elemento a agrega por copia. El iterador se invalida si y sólo si se elimina el elemento siguiente del iterador sin utilizar la función ELIMINARSIGUIENTE .

Operaciones del iterador

$\text{CREARIT}(\text{in } l : \text{lista}(\alpha)) \rightarrow \text{res} : \text{itLista}(\alpha)$

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

Post $\equiv \{\text{res} =_{\text{obs}} \text{crearItBi}(<>, l) \wedge \text{alias}(\text{SecuSuby}(it) = l)\}$

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: crea un iterador bidireccional de la lista, de forma tal que al pedir SIGUIENTE se obtenga el primer elemento de l .

Aliasing: el iterador se invalida si y sólo si se elimina el elemento siguiente del iterador sin utilizar la función ELIMINARSIGUIENTE .

$\text{CREARITULT}(\text{in } l : \text{lista}(\alpha)) \rightarrow \text{res} : \text{itLista}(\alpha)$

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

Post $\equiv \{\text{res} =_{\text{obs}} \text{crearItBi}(l, <>) \wedge \text{alias}(\text{SecuSuby}(it) = l)\}$

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: crea un iterador bidireccional de la lista, de forma tal que al pedir ANTERIOR se obtenga el último elemento de l .

Aliasing: el iterador se invalida si y sólo si se elimina el elemento siguiente del iterador sin utilizar la función ELIMINARSIGUIENTE .

Representación

Representación de la lista

$\text{lista}(\alpha)$ se representa con lst

donde lst es $\text{tupla}(\text{primero} : \text{puntero}(\text{nodo}), \text{longitud} : \text{nat})$

donde **nodo** es $\text{tupla}(\text{dato}: \alpha, \text{anterior}: \text{puntero}(\text{nodo}), \text{siguiente}: \text{puntero}(\text{nodo}))$

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

$\text{Rep}(l) \equiv \text{true} \iff (l.\text{primero} = \text{NULL}) = (l.\text{longitud} = 0) \wedge_L (l.\text{longitud} \neq 0 \Rightarrow_L$
 $\text{Nodo}(l, l.\text{longitud}) = l.\text{primero} \wedge$
 $(\forall i: \text{nat})(\text{Nodo}(l, i) \rightarrow \text{siguiente} = \text{Nodo}(l, i + 1) \rightarrow \text{anterior}) \wedge$
 $(\forall i: \text{nat})(1 \leq i < l.\text{longitud} \Rightarrow \text{Nodo}(l, i) \neq l.\text{primero})$

$\text{Nodo} : \text{lst } l \times \text{nat} \rightarrow \text{puntero}(\text{nodo})$

$\{l.\text{primero} \neq \text{NULL}\}$

$\text{Nodo}(l, i) \equiv \text{if } i = 0 \text{ then } l.\text{primero} \text{ else } \text{Nodo}(\text{FinLst}(l), i - 1) \text{ fi}$

$\text{FinLst} : \text{lst} \rightarrow \text{lst}$

$\text{FinLst}(l) \equiv \text{Lst}(l.\text{primero} \rightarrow \text{siguiente}, l.\text{longitud} - \min\{l.\text{longitud}, 1\})$

$\text{Lst} : \text{puntero}(\text{nodo}) \times \text{nat} \rightarrow \text{lst}$

$\text{Lst}(p, n) \equiv \langle p, n \rangle$

$\text{Abs} : \text{lst } l \rightarrow \text{secu}(\alpha)$

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

$\text{Abs}(l) \equiv \text{if } l.\text{longitud} = 0 \text{ then } <> \text{ else } l.\text{primero} \rightarrow \text{dato} \bullet \text{Abs}(\text{FinLst}(l)) \text{ fi}$

Representación del iterador

itLista(α) se representa con iter

donde **iter** es $\text{tupla}(\text{siguiente}: \text{puntero}(\text{nodo}), \text{lista}: \text{puntero}(\text{lst}))$

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

$\text{Rep}(it) \equiv \text{true} \iff \text{Rep}(*(\text{it}.\text{lista})) \wedge_L (\text{it}.\text{siguiente} = \text{NULL} \vee_L (\exists i: \text{nat})(\text{Nodo}(*\text{it}.\text{lista}, i) = \text{it}.\text{siguiente}))$

$\text{Abs} : \text{iter } it \rightarrow \text{itBi}(\alpha)$

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

$\text{Abs}(it) =_{\text{obs}} b: \text{itBi}(\alpha) \mid \text{Siguietes}(b) = \text{Abs}(\text{Sig}(\text{it}.\text{lista}, \text{it}.\text{siguiente})) \wedge$
 $\text{Anteriores}(b) = \text{Abs}(\text{Ant}(\text{it}.\text{lista}, \text{it}.\text{siguiente}))$

$\text{Sig} : \text{puntero}(\text{lst}) l \times \text{puntero}(\text{nodo}) p \rightarrow \text{lst}$

$\{\text{Rep}(\langle l, p \rangle)\}$

$\text{Sig}(i, p) \equiv \text{Lst}(p, l \rightarrow \text{longitud} - \text{Pos}(*l, p))$

$\text{Ant} : \text{puntero}(\text{lst}) l \times \text{puntero}(\text{nodo}) p \rightarrow \text{lst}$

$\{\text{Rep}(\langle l, p \rangle)\}$

$\text{Ant}(i, p) \equiv \text{Lst}(\text{if } p = l \rightarrow \text{primero} \text{ then } \text{NULL} \text{ else } l \rightarrow \text{primero} \text{ fi}, \text{Pos}(*l, p))$

Nota: cuando $p = \text{NULL}$, Pos devuelve la longitud de la lista, lo cual está bien, porque significa que el iterador no tiene siguiente.

$\text{Pos} : \text{lst } l \times \text{puntero}(\text{nodo}) p \rightarrow \text{puntero}(\text{nodo})$

$\{\text{Rep}(\langle l, p \rangle)\}$

$\text{Pos}(l, p) \equiv \text{if } l.\text{primero} = p \vee l.\text{longitud} = 0 \text{ then } 0 \text{ else } 1 + \text{Pos}(\text{FinLst}(l), p) \text{ fi}$

2. Módulo Agentes

Interfaz

se explica con: AGENTES

géneros: agentes

Operaciones básicas de agentes

NUEVOAGENTES(in $as: \text{dicc}(\text{placa}, \text{posicion})$) $\rightarrow res: \text{agentes}$

Pre $\equiv \{\neg \emptyset?(\text{claves}(as))\}$

Post $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{nuevoAgentes}(as)\}$

Complejidad: $O(Na)$ //Revisar al hacer algoritmo

Descripción: Crea un nuevo contenedor de Agentes con los agentes contenidos en *as*. *Na* es la cantidad de agentes definidos en *as*

AGENTES?(**in** *as* : agentes) \rightarrow *res* : conj(placa)

Pre \equiv {true}

Post \equiv {*res* =_{obs} agentes?(*as*)}

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: Me devuelve un conjunto de todos los agentes definidos en *as*

AGREGARSANCION(**in** *a* : placa, **in/out** *as* : agentes)

Pre \equiv {estaAgente(*a*, *as*) \wedge *as* = *as*₀}

Post \equiv {*as* =_{obs} agregarSancion(*a*, *as*₀)}

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: Agrega una sancion al agente *a*

CAMBIARPOSICION(**in** *a* : placa, **in** *p* : posicion, **in/out** *as* : agentes)

Pre \equiv {estaAgente(*a*, *as*) \wedge *as* = *as*₀}

Post \equiv {*as* =_{obs} cambiarPos(*a*, *p*, *as*₀)}

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: Modifica la posicion del agente *a*, para que sea *p*

AGREGARCAPTURA(**in** *a* : placa, **in/out** *as* : agentes)

Pre \equiv {estaAgente(*a*, *as*) \wedge *as* = *as*₀}

Post \equiv {*as* =_{obs} agregarCaptura(*a*, *as*₀)}

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: Agrega una captura al agente *a*

POSAGENTE(**in** *a* : placa, **in** *as* : agentes) \rightarrow *res* : posicion

Pre \equiv {estaAgente(*a*, *as*)}

Post \equiv {*res* =_{obs} posicionAgente(*a*, *as*)}

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: Devuelve la posicion actual del agente *a*

SANCIONESAGENTE(**in** *a* : placa, **in** *as* : agentes) \rightarrow *res* : nat

Pre \equiv {estaAgente(*a*, *as*)}

Post \equiv {*res* =_{obs} sancionesAgente(*a*, *as*)}

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: Devuelve las sanciones actuales del agente *a*

CAPTURASAGENTE(**in** *a* : placa, **in** *as* : agentes) \rightarrow *res* : nat

Pre \equiv {estaAgente(*a*, *as*)}

Post \equiv {*res* =_{obs} capturasAgente(*a*, *as*)}

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: Devuelve la cantidad de capturas actuales del agente *a*

MASVIGILANTE(**in** *as* : agentes) \rightarrow *res* : placa

Pre \equiv {true}

Post \equiv {*res* =_{obs} masVigilante(*as*)}

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: Devuelve el agente que mas capturas tiene en *as*. Si hubiera mas de uno, devuelve el de menor placa.

CONMISMASANCIONES(**in** *a* : placa, **in** *as* : agentes) \rightarrow *res* : puntero(conj(placa))

Pre \equiv {estaAgente(*a*, *as*)}

Post \equiv {*res* =_{obs} conMismasSanciones(*a*, *as*)}

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: Devuelve la referencia a el conjunto de agentes que tienen la misma cantidad de sanciones que el agente *a*

Aliasing: *res* no es modificable. Cualquier referencia que se guarde queda invalidada si se agregan sanciones.

CONKSANCIONES(**in** *k* : nat, **in/out** *as* : agentes) \rightarrow *res* : conj(placa)

Pre \equiv {true}

Post $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{conKSanciones}(k, as)\}$

Complejidad: $O(Na)$ la primera vez, $O(\log(Na))$ en siguientes llamadas mientras no ocurran sanciones.

Descripción: Devuelve el conjunto de agentes que tienen exactamente k sanciones. Na es la cantidad de agentes definidos en as

Aliasing: res no es modificable. Cualquier referencia que se guarde queda invalidada si se agregan sanciones. Si res es $NULL$, significa que no se encontraron agentes con k sanciones

Representación

Representación de los Agentes

agentes se representa con **estr**

donde **estr** es $\text{tupla}(as: \text{DiccRapido}(\text{nat}, \text{datos}), \text{claves: conj}(\text{nat}) , \text{masVig: nat}, \text{huboSanciones: bool}, \text{mismSanciones: lista}(\text{conj}(\text{nat})), \text{kSanciones: Arreglo}(\text{tuplaK}))$

donde **datos** es $\text{tupla}(\text{pos: posicion}, \text{sanciones: nat}, \text{capturas: nat}, \text{conMismSanciones: itLista}(\text{conj}(\text{nat})))$

donde **tuplaK** es $\text{tupla}(\text{sanciones: nat}, \text{placa: nat})$

donde **posicion** es $\text{tupla}(\text{fila: nat}, \text{columna: nat})$

La idea de la lista enlazada **mismSanciones** es que guarde en cada posicion a todos aquellos agentes que comparten sanciones, con rapido acceso gracias al Iterador en los datos del agente. El arreglo **kSanciones** se utiliza para ordenar a los agentes por su cantidad de sanciones en tiempo $O(N)$, y poder buscar a alguno con K sanciones en $O(\log(N))$ para acceder a aquellos que tienen la misma cantidad via **mismSanciones**

Invariante de representacion en castellano:

1. *claves* son las claves del diccionario *as*
2. *masVigilante* esta definido en *agentes*.
3. *masVigilante* es el agente con menor numero de placa entre aquellos que tienen mas capturas en el diccionario de agentes.
4. El arreglo *kSanciones* tiene almacenadas todas las placas de agentes.
5. Si no hubo sanciones ($\neg \text{huboSanciones}$), entonces el arreglo *kSanciones* representa a los agentes en orden creciente de sanciones. Ademas las sanciones se corresponden con el diccionario
6. Los agentes de la lista *mismSanciones* no estan repetidos, y son exactamente los definidos en diccionario de agentes.
7. Para todo item de la lista *mismSanciones*, y para todo agente dentro del conjunto del item, la cantidad de sanciones es igual al resto del conjunto, y menor al de todos los agentes de items siguientes.

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

$\text{Rep}(e) \equiv \text{true} \iff$

1. $((\forall a : \text{nat}) \text{def?}(a, e.as) \Rightarrow \text{En}(a, e.claves)) \wedge$
2. $\text{def?}(e.masVigilante, e.as) \wedge_L$
3. $((\forall a : \text{nat}) \text{def?}(a, e.as) \Rightarrow_L (\text{obtener}(a, e.as).capturas = \text{obtener}(e.masVigilante, e.as).capturas \wedge a > e.masVigilante) \vee (\text{obtener}(a, e.as).capturas < \text{obtener}(e.masVigilante, e.as).capturas) \vee (a = e.masVigilante))) \wedge$
4. $((\forall a : \text{nat}) \text{def?}(a, e.as) \Rightarrow_L (\exists i : \text{nat}) e.kSanciones[i].placa = a \wedge$
5. $\neg(e.huboSanciones) \Rightarrow (\text{CorrespondenSanciones}(e) \wedge_L \text{SancionesOrdenadas}(e)) \wedge$
6. $(((\forall i : \text{nat}) i < \text{Longitud}(e.mismSanciones) \Rightarrow_L \text{MSDefinidosEnDicc}(e, i)) \wedge \text{DiccDefinidosEnMSY-NoRepetidos}(e)) \wedge_L$
7. $((\forall i : \text{nat}) (i < \text{Longitud}(e.mismSanciones) \Rightarrow_L \text{MSTieneMismSanciones}(e, i)) \wedge (i < (\text{Longitud}(e.mismSanciones) - 1) \Rightarrow_L \text{MSCadaItemTieneDifSanciones}(e, i)))$

Reemplazos sintacticos:

$$\begin{aligned} \text{CorrespondenSanciones}(e) &\equiv (\forall i : \text{nat}) \ i < \text{Tam}(\text{e.kSanciones}) \Rightarrow_{\text{L}} \text{e.kSanciones}[i].\text{sanciones} = \\ &\quad \text{Obtener}(\text{e.kSanciones}[i].\text{placa}, \text{e.as}).\text{sanciones} \\ \text{SancionesOrdenadas}(e) &\equiv (\forall i : \text{nat}) \ i < (\text{Tam}(\text{e.kSanciones}) - 1) \Rightarrow_{\text{L}} \text{Obtener}(\text{e.kSanciones}[i].\text{placa}, \text{e.as}).\text{sanciones} \\ &\quad \leq \text{Obtener}(\text{e.kSanciones}[i + 1].\text{placa}, \text{e.as}).\text{sanciones} \\ \text{MSDefinidosEnDicc}(e, i) &\equiv (\forall a : \text{nat}) \ \text{En}(a, \text{e.mismSanciones}[i]) \Rightarrow \text{Def?}(a, \text{e.as}) \\ \text{DiccDefinidosEnMSYNoRepetidos}(e) &\equiv (\forall a : \text{nat}) \ \text{Def?}(a, \text{e.as}) \Rightarrow ((\exists! i : \text{nat}) \ i < \text{Longitud}(\text{e.mismSanciones}) \\ &\quad \Rightarrow_{\text{L}} \text{En}(a, \text{e.mismSanciones}[i])) \\ \text{MSTieneMismSanciones}(e, i) &\equiv (\forall a, a' : \text{nat}) \ (\text{En}(a, \text{e.mismSanciones}[i]) \wedge \text{En}(a', \text{e.mismSanciones}[i]) \wedge \neg(a = a')) \\ &\quad \Rightarrow_{\text{L}} \text{Obtener}(a, \text{e.as}) = \text{Obtener}(a', \text{e.as}) \\ \text{MSCadaItemTieneDifSanciones}(e, i) &\equiv (\forall a, a' : \text{nat}) \ (\text{En}(a, \text{e.mismSanciones}[i]) \wedge \text{En}(a', \text{e.mismSanciones}[i + 1])) \\ &\quad \Rightarrow_{\text{L}} \text{Obtener}(a, \text{e.as}) < \text{Obtener}(a', \text{e.as}) \\ \text{Abs} : \text{estr } e &\longrightarrow \text{agentes} && \{\text{Rep}(e)\} \\ \text{Abs}(e) &\equiv as : \text{agentes} / \\ &\quad (\forall a : \text{placa}) \ \text{Def?}(a, \text{e.as}) \iff a \in \text{agentes?}(as) \wedge_{\text{L}} \\ &\quad (\forall a : \text{placa}) \ \text{Def?}(a, \text{e.as}) \Rightarrow_{\text{L}} \\ &\quad (\text{Obtener}(a, \text{e.as}).\text{sanciones} =_{\text{obs}} \text{sancionesAgente}(a, as) \wedge \\ &\quad \text{Obtener}(a, \text{e.as}).\text{capturas} =_{\text{obs}} \text{capturasAgente}(a, as) \wedge \\ &\quad \text{Obtener}(a, \text{e.as}).\text{pos} =_{\text{obs}} \text{posicionAgente}(a, as) \wedge) \end{aligned}$$

Algoritmos

Algoritmos de Agentes

Lista de algoritmos

1.	NuevoAgentes	6
2.	Agentes?	6
3.	AgregarSancion	7
4.	CambiarPosicion	7
5.	AgregarCaptura	8
6.	PosAgente	8
7.	SancionesAgente	8
8.	CapturasAgente	8
9.	masVigilante	8
10.	ConMismasSanciones	9
11.	ConKSanciones	9
12.	CountingSortSanciones	10
13.	BusquedaBinariaSanciones	11

```

iNuevoAgentes(in d: DiccRapido(placa,datos)) → res: estr
begin
  var
    itAMismSanciones : itConj
    itClavesD : itConj
    i : nat
    i ← 0 // O(1)
    res.as ← DiccRapidoVacio() // O(1)
    res.claves ← Claves(d) // O(N)
    res.masVig ← 0 // O(1)
    res.mismSanciones ← Vacia() // O(1)
    AgregarAtras(res.mismSanciones, res.claves) // O(N)
    itAMismSanciones ← CrearIt(res.mismSanciones) // O(1)
    res.kSanciones ← CrearArreglo(Longitud(res.claves)) // O(N)
    itClavesD ← CrearIt(res.claves) // O(1)
    while HayMas(itClavesD) do // Guarda: O(1)
      if res.masVig == 0 then // O(1)
        res.masVig ← Actual(itClavesD) // O(1)
      end
      if Actual(itClavesD) < res.masVig then // O(1)
        res.masVig ← Actual(itClavesD) // O(1)
      end
      Definir ( Actual(itClavesD), ( Obtener(Actual(itClavesD), d), 0, 0, 0, itAMismSanciones ), res.as )
      // O(1)
      res.kSanciones[i] ← Actual(itClavesD) // O(1)
      i ← i+1 // O(1)
      Avanzar(itClavesD) // O(1)
    end
    res.huboSanciones ← false // While: O(N)
  end
  // O(1)
Complejidad: O(N), con N la cantidad de agentes

```

Algoritmo 1: NuevoAgentes

```

iAgentes?(in as: estr) → res: itConj
begin
  res ← CrearIt(as.claves) // O(1)
end
Complejidad: O(1)

```

Algoritmo 2: Agentes?

*i*AgregarSancion(in a : nat, in/out as : estr)

```

begin
  var
    iteradorLista : itLista
    //Primero, le agrego la sancion directamente sobre el significado (DiccRapido hace aliasing en la operacion Obtener)
    Obtener(a, as.as).sanciones ← (Obtener(a, as.as).sanciones + 1) //O(1)
    as.huboSanciones ← true //O(1)
    //Ahora tengo que modificar mismSanciones para que refleje el cambio
    iteradorLista ← Obtener(a, as.as).conMismSanciones //O(1)
    //Borro a  $a$  del conjunto, porque ya no comparte sanciones con nadie del mismo
    Borrar(a, Siguiente(iteradorLista)) //O(N), pero se desestima
    //Me muevo al lugar que le corresponde ahora
    Avanzar(iteradorLista) //O(1)
    if ¬ HaySiguiente(iteradorLista) then //O(1)
      //Si no hay nada, creo un nuevo elemento que solo me tiene a mi
      AgregarComoSiguiente(iteradorLista, Vacio()) //O(1)
      Siguiente(iteradorLista).Agregar(a) //O(1)
    else
      if Obtener(DameUno(Siguiente(iteradorLista)), as).sanciones > Obtener(a, as.as).sanciones then
        //O(1)
        //Si el que esta en el lugar al que iba tiene mas sanciones que yo, me agrego antes para mantener el orden
        creciente
        AgregarComoAnterior(iteradorLista, Vacio()) //O(1)
        Anterior(iteradorLista).Agregar(a) //O(1)
        Retroceder(iteradorLista) //O(1)
      else
        //Si no, debe tener las mismas (tiene mas que las que yo tenia antes, y yo sume una sancion, a lo sumo tiene
        la misma cantidad)
        Siguiente(iteradorLista).Agregar(a) //O(1)
      end
    end
  end
  Obtener(a, as.as).conMismSanciones ← iteradorLista //O(1)
end

```

Complejidad: $O(N)$ | Desestimando el borrado: $O(1)$

Algoritmo 3: AgregarSancion

*i*CambiarPosicion(in a : nat, in p : posicion, in/out as : estr)

```

begin
  | Obtener(a, as.as).posicion ← p //O(1)
end

```

Complejidad: $O(1)$

Algoritmo 4: CambiarPosicion

*i*AgregarCaptura(**in** $a : \text{nat}$, **in/out** $as : \text{estr}$)

```
begin
  Obtener( $a$ ,  $as.as$ ).capturas  $\leftarrow$  (Obtener( $a$ ,  $as.as$ ).capturas + 1) //O(1)
  //Ademas de sumar captura, hago el mantenimiento de masVigilante
  if Obtener( $a$ ,  $as.as$ ).capturas > Obtener( $as.masVigilante$ ,  $as$ ).capturas then //O(1)
    |  $as.masVigilante \leftarrow a$  //O(1)
  else
    | if Obtener( $a$ ,  $as.as$ ).capturas == Obtener( $as.masVigilante$ ,  $as$ ).capturas then //O(1)
      | if  $a < as.masVigilante$  then //O(1)
        |  $as.masVigilante \leftarrow a$  //O(1)
      | end
    | end
  end
```

end

Complejidad: O(1)

Algoritmo 5: AgregarCaptura

*i*PosAgente(**in** $a : \text{nat}$, **in** $as : \text{estr}$) \rightarrow res: posicion

```
begin
  | res  $\leftarrow$  Obtener( $a$ ,  $as.as$ ).posicion //O(1)
end
```

Complejidad: O(1)

Algoritmo 6: PosAgente

*i*SancionesAgente(**in** $a : \text{nat}$, **in** $as : \text{estr}$) \rightarrow res: nat

```
begin
  | res  $\leftarrow$  Obtener( $a$ ,  $as.as$ ).sanciones //O(1)
end
```

Complejidad: O(1)

Algoritmo 7: SancionesAgente

*i*CapturasAgente(**in** $a : \text{nat}$, **in** $as : \text{estr}$) \rightarrow res: nat

```
begin
  | res  $\leftarrow$  Obtener( $a$ ,  $as.as$ ).capturas //O(1)
end
```

Complejidad: O(1)

Algoritmo 8: CapturasAgente

*i*masVigilante(**in** $as : \text{estr}$) \rightarrow res: nat

```
begin
  | res  $\leftarrow as.masVigilante$  //O(1)
end
```

Complejidad: O(1)

Algoritmo 9: masVigilante

```

iConMismasSanciones(in a: nat, in as: estr) → res: puntero(conj(nat))
begin
  | res ← &(Siguierte(Obtener(a, as.as).conMismSanciones)) // O(1)
end
Complejidad: O(1)

```

Algoritmo 10: ConMismasSanciones

```

iConKSanciones(in k: nat, in/out as: estr) → res: puntero(conj(nat))
begin
  var
  i: nat
  encontrado: bool
  encontrado ← false // O(1)
  i ← 0 // O(1)
  if as.huboSanciones == true then // O(1)
    // Actualizo el arreglo kSanciones
    while i < Tam(as.kSanciones) do // O(1)
      as.kSanciones[i].sanciones ← Obtener(as.kSanciones[i].placa, as.as).sanciones // O(1)
      i ← i + 1 // O(1)
    end
    // Y luego lo ordeno en orden creciente de sanciones // While: O(N)
    CountingSortSanciones(as.kSanciones, as) // O(N)
  end
  // En el arreglo kSanciones tengo, en orden creciente por sancion, a los agentes. Busco a uno con k sanciones
  // Busqueda binaria me devuelve el i que cumple que las sanciones del agente en posicion i del arreglo son k
  encontrado ← BusquedaBinariaSanciones(k, as.kSanciones, as, i) // O(log(N))
  if encontrado then // O(1)
    | res ← &(Siguierte(Obtener(as.kSanciones[i], as.as).conMismSanciones)) // O(1)
  else
    | res ← NULL // O(1)
  end
end
Complejidad: O(2N + log(N)) = O(N) | En llamadas siguientes: O(log(N))
Comentarios: La primer complejidad se da cuando hubo sanciones. N es la cantidad de agentes. En proximas
               llamadas, la complejidad pasa a ser unicamente la busqueda binaria, es decir, log(N)

```

Algoritmo 11: ConKSanciones

CountingSortSanciones(*in arreglo*: Arreglo(tuplaK), *in as*: as) → res: Arreglo(tuplaK)

```

begin
  var
    i, total, cantidadAnt : nat
    maxSanciones : nat
    cantidad : Arreglo(nat)
    output : Arreglo(tuplaK)
    iterador : itConj(nat)
    i ← 0 // O(1)
    cantidadAnt ← 0 // O(1)
    total ← 0 // O(1)
    //Se que a todos los agentes con las maximas sanciones los tengo en el ultimo elemento de la lista mismSanciones.
    maxSanciones ← Obtener(DameUno(Ultimo(as.mismSanciones)), as.as).sanciones // O(1)
    //Creo el arreglo cantidad con MaxSanciones posiciones.
    cantidad ← CrearArreglo(maxSanciones) // O(maxSanciones)
    output ← CrearArreglo(Tam(arreglo)) // O(N)
    while i < maxSanciones do // O(1)
      | cantidad[i] ← 0 // O(1)
      | i ← i + 1 // O(1)
    end
    //While: O(maxSanciones)

    //Calculo la cantidad de cada numero de sanciones
    i ← 0 // O(1)
    while i < Tam(arreglo) do // O(1)
      | cantidad[arreglo[i].sanciones] ← cantidad[arreglo[i].sanciones] + 1 // O(1)
      | i ← i + 1 // O(1)
    end
    //While: O(N)

    //Calculo el indice inicial para cada numero de sanciones
    i ← 0 // O(1)
    while i < maxSanciones do // O(1)
      | cantidadAnt ← cantidad[i] // O(1)
      | cantidad[i] ← total // O(1)
      | total ← total + cantidadAnt // O(1)
      | i ← i + 1 // O(1)
    end
    //While: O(maxSanciones)

    //Coloco a cada agente (<sanciones, placa>) en el lugar que le corresponde en el output
    i ← 0 // O(1)
    while i < Tam(arreglo) do // O(1)
      | output[cantidad[arreglo[i].sanciones]] ← arreglo[i] // O(1)
      | cantidad[arreglo[i].sanciones] ← cantidad[arreglo[i].sanciones] + 1 // O(1)
      | i ← i + 1 // O(1)
    end
    //While: O(N)
end

```

Complejidad: $O(4N + 3\text{maxSanciones}) = O(N)$

Comentarios: Vamos a asumir que maxSanciones es, a lo sumo, un multiplo de N (kN) con un k constante y pequeño ($k < N$), y tomar la complejidad como $O(N)$.

Algoritmo 12: CountingSortSanciones

```

BusquedaBinariaSanciones(in  $k$ : nat, in arreglo: Arreglo(tuplaK), in as: estr in/out  $i$ : nat)  $\rightarrow$  res: bool
begin
  var
    iMin, iMax, iMed : nat
    iMin  $\leftarrow$  0 // O(1)
    iMax  $\leftarrow$  Tam(arreglo) // O(1)
    while  $iMin \leq iMax$  do // O(1)
      iMed  $\leftarrow$  ( $iMin + iMax$ )/2 // O(1)
      if arreglo[iMed].sanciones ==  $k$  then // O(1)
        res  $\leftarrow$  iMed // O(1)
        iMin  $\leftarrow$   $iMax + 1$  // O(1)
      else
        if arreglo[iMed].sanciones <  $k$  then // O(1)
          iMin  $\leftarrow$   $iMed + 1$  // O(1)
        else
          iMax  $\leftarrow$   $iMed - 1$  // O(1)
        end
      end
    end
  end
  //While: O(log(N))
end
Complejidad: O(log(N))
Comentarios:  $i$  devuelve el indice donde el agente tiene  $k$  sanciones.  $i$  se invalida si res es false (no encontrado)

```

Algoritmo 13: BusquedaBinariaSanciones