



DEPARTAMENTO  
DE COMPUTACION

Facultad de Ciencias Exactas y Naturales - UBA

# Trabajo Práctico 1

SimCity

22 de junio de 2022

Algoritmos y Estructuras de Datos 2

Integrante	LU	Correo electrónico
Ivo Córdoba	906/21	cordobaivo33@gmail.com
Ramiro Sanchez Posadas	796/21	rsanchezposadas2001@gmail.com
Martino Simon	374/21	martinosimon@gmail.com
Jonathan Bekenstein	348/11	jbekenstein@dc.uba.ar



**Facultad de Ciencias Exactas y Naturales**

Universidad de Buenos Aires

Ciudad Universitaria - (Pabellón I/Planta Baja)

Intendente Güiraldes 2610 - C1428EGA

Ciudad Autónoma de Buenos Aires - Rep. Argentina

Tel/Fax: (++54 +11) 4576-3300

<http://www.exactas.uba.ar>

# Índice

<b>1. Especificación</b>	<b>2</b>
1.1. Renombres . . . . .	2
1.2. TAD Pos . . . . .	2
1.3. TAD Mapa . . . . .	2
1.4. TAD SimCity . . . . .	3
1.5. TAD Servidor . . . . .	7
<b>2. Módulos de referencia</b>	<b>9</b>
2.1. Módulo Mapa . . . . .	9
2.2. Módulo SimCity . . . . .	10
2.3. Módulo Servidor . . . . .	19
<b>3. Notas</b>	<b>23</b>

# 1. Especificación

## 1.1. Renombres

**TAD NIVEL ES NAT**

**géneros**      nivel

**Fin TAD**

**TAD CONSTRUCCION ES STRING**

**géneros**      construccion

**Fin TAD**

**TAD NOMBRE ES STRING**

**géneros**      nombre

**Fin TAD**

## 1.2. TAD Pos

Extendemos el TAD Tupla simplemente para definir renombres más semánticos para las operaciones de acceso a los componentes de la tupla.

**TAD POS EXTIENDE TUPLA(NAT, NAT)**

**géneros**      pos

**exporta**      x, y

**otras operaciones**

$x : \text{pos} \longrightarrow \text{nat}$

$y : \text{pos} \longrightarrow \text{nat}$

**axiomas**       $\forall p: \text{pos}$

$x(p) \equiv \pi_1(p)$

$y(p) \equiv \pi_2(p)$

**Fin TAD**

## 1.3. TAD Mapa

**TAD MAPA**

**igualdad observacional**

$$(\forall m, m' : \text{mapa}) \left( m =_{\text{obs}} m' \iff \left( \begin{array}{l} \text{horizontales}(m) =_{\text{obs}} \text{horizontales}(m') \\ \wedge_{\text{L}} \text{verticales}(m) =_{\text{obs}} \text{verticales}(m') \end{array} \right) \right)$$

**géneros**      mapa

**exporta**      mapa, observadores, generadores

**usa**      Nat, Conjunto

**observadores básicos**

$\text{horizontales} : \text{mapa} \longrightarrow \text{conj}(\text{nat})$

$\text{verticales} : \text{mapa} \longrightarrow \text{conj}(\text{nat})$

**generadores**

$\text{crear} : \text{conj}(\text{nat}) \times \text{conj}(\text{nat}) \longrightarrow \text{mapa}$

**axiomas**       $\forall hs, vs: \text{conj}(\text{nat})$

$\text{horizontales}(\text{crear}(hs, vs)) \equiv hs$

verticales(crear(hs, vs))  $\equiv$  vs

**Fin TAD**

## 1.4. TAD SimCity

**TAD SIMCITY**

**igualdad observacional**

$$(\forall s, s' : \text{simcity}) \left( s =_{\text{obs}} s' \iff \left( \begin{array}{l} \text{mapa}(s) =_{\text{obs}} \text{mapa}(s') \\ \wedge \text{casas}(s) =_{\text{obs}} \text{casas}(s') \\ \wedge \text{comercios}(s) =_{\text{obs}} \text{comercios}(s') \\ \wedge \text{popularidad}(s) =_{\text{obs}} \text{popularidad}(s') \end{array} \right) \right)$$

**géneros**      simcity

**exporta**      simcity, generadores, observadores, turnos, unionValida, construccionesValidas

**usa**            Mapa, Construcccion, Pos, Nivel, Bool, Nat, Diccionario, Conjunto

**observadores básicos**

mapa            : simcity  $\longrightarrow$  mapa  
casas            : simcity  $\longrightarrow$  dicc(pos, nivel)  
comercios      : simcity  $\longrightarrow$  dicc(pos, nivel)  
popularidad : simcity  $\longrightarrow$  nat

**generadores**

iniciar            : mapa  $\longrightarrow$  simcity  
avanzarTurno : simcity  $s \times$  dicc(pos  $\times$  construccion)  $cs \longrightarrow$  simcity    {construccionesValidas(s, cs)}  
unir               : simcity  $a \times$  simcity  $b \longrightarrow$  simcity                        {unionValida(a, b)}

**otras operaciones**

turnos : simcity  $\longrightarrow$  nat

construccionesValidas : simcity  $\times$  dicc(pos  $\times$  construccion)  $\longrightarrow$  bool  
unionValida            : simcity  $\times$  simcity  $\longrightarrow$  bool  
noSeSolapanConRios    : simcity  $\times$  simcity  $\longrightarrow$  bool  
noSeSolapanMaxNivel : simcity  $\times$  simcity  $\longrightarrow$  bool

posLibre               : simcity  $\times$  pos  $\longrightarrow$  bool  
posOcupadas           : simcity  $\longrightarrow$  conj(pos)  
xOcupadas              : simcity  $\longrightarrow$  conj(nat)  
xOcupadasAux          : conj(pos)  $\longrightarrow$  conj(nat)  
yOcupadas              : simcity  $\longrightarrow$  conj(nat)  
yOcupadasAux          : conj(pos)  $\longrightarrow$  conj(nat)  
posConNivel            : simcity  $\times$  nat  $\longrightarrow$  conj(pos)  
posConNivelAux        : simcity  $\times$  nat  $\times$  conj(pos)  $\longrightarrow$  conj(pos)

nivel                   : simcity  $s \times$  pos  $p \longrightarrow$  nat                                        {p  $\in$  posOcupadas(s)}  
maxNivel               : simcity  $\longrightarrow$  nat  
maxNivelAux           : simcity  $\times$  conj(pos)  $\longrightarrow$  nat  
subirNivel              : dicc(pos  $\times$  nivel)  $\longrightarrow$  dicc(pos, nivel)  
adoptarNiveles : simcity  $\times$  dicc(pos  $\times$  nivel)  $\longrightarrow$  dicc(pos, nivel)

nuevasConstrucciones : dicc(pos  $\times$  construccion)  $\times$  construccion  $\longrightarrow$  dicc(pos, nivel)  
unirConstrucciones    : dicc(pos  $\times$  nivel)  $\times$  dicc(pos  $\times$  nivel)  $\longrightarrow$  dicc(pos, nivel)  
sacarCasasSolapadas   : dicc(pos  $\times$  nivel)  $\times$  dicc(pos  $\times$  nivel)  $\longrightarrow$  dicc(pos, nivel)  
sacarComerciosSolapados : dicc(pos  $\times$  nivel)  $\times$  dicc(pos  $\times$  nivel)  $\longrightarrow$  dicc(pos, nivel)

$\text{distanciaManhattan} : \text{pos} \times \text{pos} \longrightarrow \text{nat}$   
 $\text{nivelManhattan} : \text{pos} \times \text{dice}(\text{pos} \times \text{nivel}) \longrightarrow \text{nat}$

**axiomas**  $\forall s, s1, s2: \text{simcity}, \forall p, p1, p2: \text{pos}, \forall ps: \text{conj}(\text{pos}), \forall c: \text{construccion},$   
 $\forall cs: \text{dice}(\text{pos} \times \text{construccion}), \forall ns: \text{dice}(\text{pos} \times \text{nivel}), \forall n: \text{nat}$

$\text{mapa}(\text{iniciar}(m)) \equiv m$   
 $\text{mapa}(\text{avanzarTurno}(s, cs)) \equiv \text{mapa}(s)$   
 $\text{mapa}(\text{unir}(s1, s2)) \equiv \text{crear}(\text{horizontales}(\text{mapa}(s1)) \cup \text{horizontales}(\text{mapa}(s2)), \text{verticales}(\text{mapa}(s1)) \cup \text{verticales}(\text{mapa}(s2)))$

$\text{casas}(\text{iniciar}(m)) \equiv \text{vacio}$   
 $\text{casas}(\text{avanzarTurno}(s, cs)) \equiv \text{subirNivel}(\text{unirConstrucciones}(\text{casas}(s), \text{nuevasConstrucciones}(cs, \text{'casa'})))$   
 $\text{casas}(\text{unir}(s1, s2)) \equiv \text{sacarCasasSolapadas}(\text{unirConstrucciones}(\text{casas}(s1), \text{casas}(s2)), \text{unirConstrucciones}(\text{comercios}(s1), \text{comercios}(s2)))$

$\text{comercios}(\text{iniciar}(m)) \equiv \text{vacio}$   
 $\text{comercios}(\text{avanzarTurno}(s, cs)) \equiv \text{subirNivel}(\text{unirConstrucciones}(\text{comercios}(s), \text{adoptarNiveles}(s, \text{nuevasConstrucciones}(cs, \text{'comercio'}))))$   
 $\text{comercios}(\text{unir}(s1, s2)) \equiv \text{adoptarNiveles}(\text{unir}(s1, s2), \text{sacarComerciosSolapados}(\text{unirConstrucciones}(\text{comercios}(s1), \text{comercios}(s2)), \text{unirConstrucciones}(\text{casas}(s1), \text{casas}(s2))))$

$\text{popularidad}(\text{iniciar}(m)) \equiv 0$   
 $\text{popularidad}(\text{avanzarTurno}(s, cs)) \equiv \text{popularidad}(s)$   
 $\text{popularidad}(\text{unir}(s1, s2)) \equiv \text{popularidad}(s1) + \text{popularidad}(s2) + 1$

$\text{turnos}(\text{iniciar}(m)) \equiv 0$   
 $\text{turnos}(\text{avanzarTurno}(s, cs)) \equiv \text{turnos}(s) + 1$   
 $\text{turnos}(\text{unir}(s1, s2)) \equiv \max(\text{turnos}(s1), \text{turnos}(s2))$

$\text{construccionesValidas}(s, cs) \equiv \#(\text{claves}(cs)) > 0 \wedge \text{claves}(cs) \cap \text{posOcupadas}(s) =_{\text{obs}} \emptyset$   
 $\text{unionValida}(s1, s2) \equiv \text{noSeSolapanConRios}(s1, s2) \wedge \text{noSeSolapanConRios}(s2, s1) \wedge_{\text{L}} \text{noSeSolapanMaxNivel}(s1, s2) \wedge \text{noSeSolapanMaxNivel}(s2, s1)$

$\text{noSeSolapanConRios}(s1, s2) \equiv \text{xOcupadas}(s1) \cap \text{verticales}(\text{mapa}(s2)) =_{\text{obs}} \emptyset \wedge \text{yOcupadas}(s1) \cap \text{horizontales}(\text{mapa}(s2)) =_{\text{obs}} \emptyset$   
 $\text{noSeSolapanMaxNivel}(s1, s2) \equiv \text{posConNivel}(s1, \max\text{Nivel}(s1)) \cap \text{posOcupadas}(s2) =_{\text{obs}} \emptyset$

$\text{posLibre}(s, p) \equiv p \notin \text{claves}(\text{casas}(s)) \wedge p \notin \text{claves}(\text{comercios}(s)) \wedge \text{x}(p) \notin \text{verticales}(\text{mapa}(s)) \wedge \text{y}(p) \notin \text{horizontales}(\text{mapa}(s))$   
 $\text{posOcupadas}(s) \equiv \text{claves}(\text{casas}(s)) \cup \text{claves}(\text{comercios}(s))$   
 $\text{xOcupadas}(s) \equiv \text{xOcupadasAux}(\text{posOcupadas}(s))$

```

xOcupadasAux(ps)  ≡ if vacio?(ps) then
    ∅
    else
        Ag(x(dameUno(ps)), xOcupadasAux(sinUno(ps)))
    fi
yOcupadas(s)      ≡ yOcupadasAux(posOcupadas(s))
yOcupadasAux(ps)  ≡ if vacio?(ps) then
    ∅
    else
        Ag(y(dameUno(ps)), yOcupadasAux(sinUno(ps)))
    fi

posConNivel(s, n)  ≡ posConNivelAux(s, n, posOcupadas(s))
posConNivelAux(s, n, ps) ≡ if vacio?(ps) then
    ∅
    else
        if nivel(s, dameUno(ps)) =obs n then
            Ag(dameUno(ps), posConNivelAux(s, n, sinUno(ps)))
        else
            posConNivelAux(s, n, sinUno(ps))
        fi
    fi

nivel(s, p) ≡ if p ∈ claves(casas(s)) then
    obtener(p, casas(s))
    else
        obtener(p, comercios(s))
    fi

maxNivel(s)        ≡ maxNivelAux(s, posOcupadas(s))
maxNivelAux(s, ps) ≡ if vacio?(ps) then
    0
    else
        max(nivel(s, dameUno(ps)), maxNivelAux(s, sinUno(ps)))
    fi

subirNivel(ns) ≡ if vacio?(claves(ns)) then
    vacio
    else
        definir(
            dameUno(claves(ns)),
            obtener(dameUno(claves(ns))) + 1,
            subirNivel(borrar(dameUno(claves(ns)), ns))
        )
    fi

adoptarNiveles(s, ns) ≡ if vacio?(claves(ns)) then
    vacio
    else
        definir(
            dameUno(claves(ns)),
            max(
                obtener(dameUno(claves(ns)), ns),
                nivelManhattan(dameUno(claves(ns)), casas(s))
            ),
            adoptarNiveles(s, borrar(dameUno(claves(ns)), ns))
        )
    fi

```

```

nuevasConstrucciones(cs, c)  ≡ if vacio?(claves(cs)) then
    vacio
else
    if obtener(dameUno(claves(cs)), cs) =obs c then
        definir(
            dameUno(claves(cs)),
            0,
            nuevasConstrucciones(borrar(dameUno(claves(cs)), cs), c)
        )
    else
        nuevasConstrucciones(borrar(dameUno(claves(cs)), cs), c)
    fi
fi

unirConstrucciones(ns1, ns2)  ≡ if vacio?(claves(ns2)) then
    ns1
else
    unirConstrucciones(
        definir(
            dameUno(claves(ns2)),
            if def?(dameUno(claves(ns2)), ns1) then
                max(
                    obtener(dameUno(claves(ns2)), ns1),
                    obtener(dameUno(claves(ns2)), ns2)
                )
            else
                obtener(dameUno(claves(ns2)), ns2)
            fi,
            ns1
        ),
        borrar(dameUno(claves(ns2)), ns2)
    )
fi

sacarCasasSolapadas(ns1, ns2)  ≡ if vacio?(claves(ns2)) then
    ns1
else
    if def?(dameUno(claves(ns2)), ns1)
        ∧L obtener(dameUno(claves(ns2)), ns1)
        ≤ obtener(dameUno(claves(ns2)), ns2) then
        sacarCasasSolapadas(
            borrar(dameUno(claves(ns2)), ns1),
            borrar(dameUno(claves(ns2)), ns2)
        )
    else
        sacarCasasSolapadas(
            ns1,
            borrar(dameUno(claves(ns2)), ns2)
        )
    fi
fi

```

```

sacarComerciosSolapados(ns1, ns2)  $\equiv$  if vacio?(claves(ns2)) then
    ns1
else
    if def?(dameUno(claves(ns2)), ns1)
     $\wedge_L$  obtener(dameUno(claves(ns2)), ns1)
    < obtener(dameUno(claves(ns2)), ns2) then
        sacarComerciosSolapados(
            borrar(dameUno(claves(ns2)), ns1),
            borrar(dameUno(claves(ns2)), ns2)
        )
    else
        sacarComerciosSolapados(
            ns1,
            borrar(dameUno(claves(ns2)), ns2)
        )
    fi
fi

distanciaManhattan(p1, p2)  $\equiv$  |x(p1) - x(p2)| + |y(p1) - y(p2)|
nivelManhattan(p, ns)  $\equiv$  if vacio?(claves(ns)) then
    0
else
    if distanciaManhattan(p, dameUno(claves(ns))) = 3 then
        max(
            obtener(dameUno(claves(ns)), ns),
            nivelManhattan(p, borrar(dameUno(claves(ns)), ns))
        )
    else
        nivelManhattan(p, borrar(dameUno(claves(ns)), ns))
    fi
fi

```

**Fin TAD**

## 1.5. TAD Servidor

**TAD SERVIDOR**

**igualdad observacional**

$(\forall srv, srv' : \text{servidor}) (srv =_{\text{obs}} srv' \iff (\text{ciudades}(srv) =_{\text{obs}} \text{ciudades}(srv')))$

**géneros**      servidor

**exporta**      servidor, generadores, observadores

**usa**            SimCity, Mapa, Pos, Nat, Bool, Construcccion, nombre, Conjunto, Diccionario

**observadores básicos**

ciudades : servidor  $\rightarrow$  dicc(nombre, simcity)

**generadores**

nuevoServidor :  $\rightarrow$  servidor

nuevaCiudad : servidor  $srv \times$  nombre  $n \times$  mapa  $m$   $\rightarrow$  servidor  
 $\{ \neg \text{nombreEnUso}(srv, n) \}$

avanzarTurno : servidor  $srv \times$  nombre  $n \times$  dicc(pos  $\times$  construccion)  $cs \rightarrow$  servidor  
 $\left\{ \begin{array}{l} \text{nombreEnUso}(srv, n) \wedge \neg(\exists m: \text{nombre})(n \in \text{uniones}(srv, m)) \\ \wedge_L \text{construccionesValidas}(\text{dameCiudad}(srv, n), cs) \end{array} \right\}$

unirCiudades : servidor  $srv \times$  nombre  $n1 \times$  nombre  $n2 \rightarrow$  servidor  
 $\left\{ \begin{array}{l} \text{nombreEnUso}(srv, n1) \wedge \text{nombreEnUso}(srv, n2) \wedge n1 \neq n2 \\ \wedge n1 \notin \text{uniones}(srv, n2) \wedge \neg(\exists m: \text{nombre})(n1 \in \text{uniones}(srv, m)) \\ \wedge_L \text{unionValida}(\text{dameCiudad}(srv, n1), \text{dameCiudad}(srv, n2)) \end{array} \right\}$

**otras operaciones**

nombreEnUso : servidor  $\times$  nombre  $\rightarrow$  bool



$\text{dameCiudad} : \text{servidor } srv \times \text{nombre } n \longrightarrow \text{simcity} \quad \{\text{nombreEnUso}(srv, n)\}$   
 $\text{uniones} : \text{servidor } srv \times \text{nombre } n \longrightarrow \text{conj}(\text{nombre})$

**axiomas**  $\forall srv1, srv2: \text{servidor}, \forall n, n1, n2: \text{nombre}, \forall m: \text{mapa}, \forall p: \text{pos}$

$\text{ciudades}(\text{nuevoServidor}()) \equiv \text{vacio}$   
 $\text{ciudades}(\text{nuevaCiudad}(srv, n, m)) \equiv \text{definir}(n, \text{iniciar}(m), \text{ciudades}(srv))$   
 $\text{ciudades}(\text{avanzarTurno}(srv, n, cs)) \equiv \text{definir}(\text{n}, \text{avanzarTurno}(\text{dameCiudad}(srv, n), cs), \text{ciudades}(srv))$   
 $\text{ciudades}(\text{unirCiudades}(srv, n1, n2)) \equiv \text{definir}(\text{n1}, \text{unir}(\text{dameCiudad}(srv, n1), \text{dameCiudad}(srv, n2)), \text{ciudades}(srv))$

$\text{nombreEnUso}(srv, n) \equiv n \in \text{claves}(\text{ciudades}(srv))$   
 $\text{dameCiudad}(srv, n) \equiv \text{obtener}(n, \text{ciudades}(srv))$

$\text{uniones}(\text{nuevoServidor}(), n) \equiv \emptyset$   
 $\text{uniones}(\text{nuevaCiudad}(srv, n1, m), n) \equiv \text{uniones}(srv, n)$   
 $\text{uniones}(\text{avanzarTurno}(srv, n1, cs), n) \equiv \text{uniones}(srv, n)$   
 $\text{uniones}(\text{unirCiudades}(srv, n1, n2), n) \equiv \text{if } n =_{\text{obs}} n1 \text{ then } \text{Ag}(n2, \text{uniones}(srv, n)) \cup \text{uniones}(srv, n2) \text{ else } \text{uniones}(srv, n) \text{ fi}$

**Fin TAD**

## 2. Módulos de referencia

### 2.1. Módulo Mapa

#### Interfaz

se explica con: MAPA

géneros: mapa

#### Operaciones básicas

**CREARMAPA**(**in**  $hs : \text{conj}(\text{nat})$ , **in**  $vs : \text{conj}(\text{nat})$ )  $\rightarrow res : \text{mapa}$

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

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{crear}(hs, vs)\}$

**Complejidad:**  $O(\text{copy}(hs) + \text{copy}(vs))$

**Descripción:** Crea un nuevo mapa con los ríos horizontales y verticales provistos.

**HORIZONTALS**(**in**  $m : \text{mapa}$ )  $\rightarrow res : \text{conj}(\text{nat})$

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

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

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

**Descripción:** Devuelve los ríos horizontales, dando su ubicación en el eje vertical.

**Aliasing:** Genera aliasing, devuelve una referencia no modificable.

**VERTICALES**(**in**  $m : \text{mapa}$ )  $\rightarrow res : \text{conj}(\text{nat})$

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

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

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

**Descripción:** Devuelve los ríos verticales, dando su ubicación en el eje horizontal.

**Aliasing:** Genera aliasing, devuelve una referencia no modificable.

## Representación

Un mapa contiene ríos infinitos horizontales y verticales. Los ríos se representan como conjuntos lineales de naturales que indican la posición en los ejes de los ríos.

mapa **se representa con**  $\text{estr}$

donde  $\text{estr}$  es  $\text{tupla}(\text{horizontales} : \text{conj}(\text{nat}), \text{verticales} : \text{conj}(\text{nat}))$

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

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

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

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

$\text{Abs}(e) =_{\text{obs}} m : \text{mapa} \mid \text{horizontales}(m) =_{\text{obs}} e.\text{horizontales} \wedge \text{verticales}(m) =_{\text{obs}} e.\text{verticales}$

## Algoritmos

---

**CrearMapa**(**in**  $hs : \text{conj}(\text{nat})$ , **in**  $vs : \text{conj}(\text{nat})$ )  $\rightarrow$  **out**  $res : \text{mapa}$

1:  $res.\text{horizontales} \leftarrow hs$

$\triangleright O(\text{copy}(hs))$

2:  $res.\text{verticales} \leftarrow vs$

$\triangleright O(\text{copy}(vs))$

**Complejidad:**  $O(\text{copy}(hs) + \text{copy}(vs))$

---

---



---

**Horizontales**(**in**  $e: \text{estr}$ )  $\rightarrow$  **out**  $res: \text{conj}(\text{nat})$ 
 $1: res \leftarrow e.\text{horizontales}$   $\triangleright O(1)$ 
**Complejidad:**  $O(1)$ 

Pues se devuelven los ríos horizontales por referencia no modificable.

---



---

**Verticales**(**in**  $e: \text{estr}$ )  $\rightarrow$  **out**  $res: \text{conj}(\text{nat})$ 
 $1: res \leftarrow e.\text{verticales}$   $\triangleright O(1)$ 
**Complejidad:**  $O(1)$ 

Pues se devuelven los ríos verticales por referencia no modificable.

## 2.2. Módulo SimCity

### Interfaz

se explica con: `SIMCITY`géneros: `simcity`

### Operaciones básicas

**NUEVOSIMCITY**(**in**  $m: \text{mapa}$ )  $\rightarrow res: \text{simcity}$ **Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$ **Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{iniciar}(m)\}$ **Complejidad:**  $O(\text{copy}(m))$ **Descripción:** Crea un nuevo SimCity con el mapa provisto.**AVANZARTURNO**(**in/out**  $s: \text{simcity}$ , **in**  $cs: \text{dicc}(\text{pos}, \text{construccion})$ )**Pre**  $\equiv \{s_0 = s \wedge \text{construccionesValidas}(s, cs)\}$ **Post**  $\equiv \{s =_{\text{obs}} \text{avanzarTurno}(s_0, cs)\}$ **Complejidad:**  $O(\#cs)$ **Descripción:** Avanza un turno en la instancia  $s$  construyendo las nuevas casas y comercios en las posiciones indicadas. Como éstas se guardan en diccionarios lineales, agregar nuevas construcciones solo requiere definir rápido las nuevas posiciones de las casas y comercios. Si se agrega una única casa o comercio,  $\#cs = 1$  y por lo tanto la complejidad de toda la operación resulta  $O(1)$ .**UNIR**(**in/out**  $a: \text{simcity}$ , **in**  $b: \text{simcity}$ )**Pre**  $\equiv \{a_0 = a \wedge \text{unionValida}(a, b)\}$ **Post**  $\equiv \{a =_{\text{obs}} \text{unir}(a_0, b)\}$ **Complejidad:**  $O(1)$ **Descripción:** Une la instancia  $b$  con la instancia  $a$ . Esta función no ejecuta propiamente dicha la unión, sino que simplemente agrega atrás de una lista enlazada de uniones una referencia a la instancia  $b$ . Por eso tiene complejidad  $O(1)$ . Los efectos de la unión recién se procesan al observar las casas, comercios, etc.**Aliasing:** Se guarda una referencia a la instancia  $b$  que fue unida a la instancia  $a$ . Recordemos que a partir de ahora la instancia  $b$  ya no puede ser modificada.**MAPA**(**in**  $s: \text{simcity}$ )  $\rightarrow res: \text{mapa}$ **Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$ **Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{mapa}(s)\}$ **Complejidad:**  $O(p^2 * rs)$  donde  $p$  es la popularidad de  $s$ ,  $rs$  es la máxima cantidad de ríos horizontales y verticales de alguna unión (directa o indirecta), sin considerar los ríos que obtiene por sus propias uniones.**Descripción:** Devuelve el mapa de la instancia  $s$  contemplando todas las uniones realizadas.**Aliasing:** No genera aliasing ya que no devuelve el mapa original de la instancia  $s$ , sino que construye uno nuevo sumando todos los ríos de todas sus uniones.**CASAS**(**in**  $s: \text{simcity}$ )  $\rightarrow res: \text{dicc}(\text{pos}, \text{nivel})$ **Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$ **Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{casas}(s)\}$ **Complejidad:**  $O(p^2 * (\text{maxCasas}^2 + \text{maxComercios}^2))$ **Descripción:** Devuelve las posiciones de todas las casas de la instancia  $s$  (contemplando sus uniones) mapeando

a su respectivo nivel.

**Aliasing:** No genera aliasing ya que no devuelve el diccionario de casas de la instancia  $s$ , sino que construye uno nuevo sumando todas las casas de todas sus uniones.

**COMERCIOS**(in  $s$ : simcity)  $\rightarrow res$ : dicc(pos, nivel)

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

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

**Complejidad:**  $O(p^2 * (\text{maxCasas}^2 + \text{maxComercios}^2))$

**Descripción:** Devuelve las posiciones de todos los comercios de la instancia  $s$  (contemplando sus uniones) mapeando a su respectivo nivel.

**Aliasing:** No genera aliasing ya que no devuelve el diccionario de comercios de la instancia  $s$ , sino que construye uno nuevo sumando todos los comercios de todas sus uniones.

**POPULARIDAD**(in  $s$ : simcity)  $\rightarrow res$ : nat

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

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

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

**Descripción:** Devuelve la popularidad (cantidad de uniones directas e indirectas) de la instancia  $s$ .

**TURNOS**(in  $s$ : simcity)  $\rightarrow res$ : nat

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

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

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

**Descripción:** Devuelve el turno actual (antigüedad) de la instancia  $s$ .

## Representación

Un SimCity contiene un mapa y construcciones de dos tipos: casas y comercios, además de guardar la cantidad de turnos, popularidad y uniones realizadas.

El turno actual de la instancia se trackea con 2 variables: turnos y maxTurnos. La primera, turnos, es la cantidad de turnos transcurridos desde el inicio del SimCity sin contemplar las posibles uniones realizadas. Por otro lado, maxTurnos hace referencia a lo que llamamos la antigüedad del SimCity. Es decir, la cantidad máxima de turnos transcurridos entre esta instancia y todas sus uniones (directas e indirectas). Cada vez que se avanza de turno, se incrementan ambas variables. Esto lo necesitamos por dos razones: para poder calcular correctamente los niveles de las construcciones cuando se realizan uniones, y para no tener que modificar las instancias que fueron unidas (ya que al unir un SimCity se guarda una referencia al mismo pero necesitamos seguir subiendo de nivel sus construcciones).

La popularidad es un contador que indica la cantidad de uniones realizadas en la instancia (tanto directas como indirectas). Se actualiza cada vez que se realiza una unión.

Las casas y comercios son guardados en la estructura como diccionarios que mapean las posiciones de las construcciones con el turno en el que fueron construidos (se usa el turno real de la instancia). Estos diccionarios se implementan con listas enlazadas. Al agregar nuevas construcciones, se pide como precondition que la posición esté libre, es decir, la clave no está definida, y por lo tanto definir nuevas claves tiene complejidad  $O(1)$  si se hace de forma rápida.

Las uniones realizadas se guardan en una lista enlazada de tuplas. La primer componente de la tupla es una referencia al SimCity unido, y la segunda es el turno en el que se unió dicho SimCity (se usa el turno real de la instancia a donde se une). Guardamos esta información ya que luego necesitamos poder calcular correctamente los niveles de las construcciones unidas. La unión tiene complejidad  $O(1)$  ya que lo único que se hace es agregar atrás de la lista la nueva tupla que representa la unión.

Resolver los conflictos, calcular los niveles de las construcciones y generar el mapa a partir de todas las uniones sucede cuando se observa la instancia. Optimizamos la estructura para poder modificar la instancia de forma eficiente, a expensas de tener una mayor complejidad cuando se quiere observar dicha instancia.

`simcity` se representa con `estr`

donde `estr` es tupla(`mapa`: mapa,  
                           `turnos`<sup>1</sup>: nat,  
                           `maxTurnos`<sup>2</sup>: nat,  
                           `popularidad`: nat,  
                           `casas`: diccLineal(pos, nat),  
                           `comercios`: diccLineal(pos, nat),  
                           `uniones`: lista(union))

donde `union` es tupla(`simcity`: puntero(`simcity`), `turnosUnion`: nat)

1. Este es el turno real de la instancia.

2. Este es el turno máximo entre la instancia y todas sus uniones (directas e indirectas). Es decir, indica la antigüedad.

`Rep` : `estr`  $\rightarrow$  `bool`

`Rep(e)`  $\equiv$  `true`  $\iff$  (

  // Validación de las posiciones de las casas y comercios propios.

  ( $\forall p$ : pos)(

    ( $p \in \text{claves}(e.\text{casas}) \vee p \in \text{claves}(e.\text{comercios}) \Rightarrow_L$  (

      // Nuestras construcciones no se pisan con nuestros ríos.

$x(p) \notin \text{verticales}(e.\text{mapa}) \wedge y(p) \notin \text{horizontales}(e.\text{mapa})$

      // Ni con los ríos de las uniones.

$\wedge (\forall i: \text{nat})(0 \leq i < \text{long}(e.\text{uniones}) \Rightarrow_L$  (

$x(p) \notin \text{verticales}(\text{mapa}(*e.\text{uniones}[i].\text{simcity}))$

$\wedge y(p) \notin \text{horizontales}(\text{mapa}(*e.\text{uniones}[i].\text{simcity}))$

      ))

    ))

$\wedge (p \in \text{claves}(e.\text{casas}) \Rightarrow_L$  (

    // Nuestras casas no se pisan con nuestros comercios.

$p \notin \text{claves}(e.\text{comercios})$

    // Fue construida en un turno válido.

$\wedge \text{obtener}(p, e.\text{casas}) \leq e.\text{turnos}$

  ))

$\wedge (p \in \text{claves}(e.\text{comercios}) \Rightarrow_L$  (

    // Nuestros comercios no se pisan con nuestras casas.

$p \notin \text{claves}(e.\text{casas})$

    // Fue construido en un turno válido.

$\wedge \text{obtener}(p, e.\text{comercios}) \leq e.\text{turnos}$

  ))

)

  // Existe al menos una casa y/o comercio de nivel máximo (es decir, se construyó en el turno 0).

$\wedge (\exists p: \text{pos})($

    ( $p \in \text{claves}(e.\text{casas}) \Rightarrow_L \text{obtener}(p, e.\text{casas}) = 0$ )

$\vee (p \in \text{claves}(e.\text{comercios}) \Rightarrow_L \text{obtener}(p, e.\text{comercios}) = 0)$

  )

  // Validación de las uniones.

$\wedge (\forall i: \text{nat})(0 \leq i < \text{long}(e.\text{uniones}) \Rightarrow_L$  (

    // El turno de la instancia unida es menor o igual que el turno máximo entre todas las uniones.

$\text{turnos}(*e.\text{uniones}[i].\text{simcity}) \leq e.\text{maxTurnos}$

    // Fue unido en un turno válido.

$\wedge e.\text{uniones}[i].\text{turnosUnion} \leq e.\text{turnos}$

$\wedge (\forall p: \text{pos})($

$p \in \text{claves}(\text{casas}(*e.\text{uniones}[i].\text{simcity})) \vee p \in \text{claves}(\text{comercios}(*e.\text{uniones}[i].\text{simcity})) \Rightarrow_L$  (

      // Las construcciones de las uniones no se pisan con nuestros ríos.

$x(p) \notin \text{verticales}(e.\text{mapa}) \wedge y(p) \notin \text{horizontales}(e.\text{mapa})$

      // Ni tampoco se pisan con los ríos de otras uniones.

$\wedge (\forall j: \text{nat})(0 \leq j < \text{long}(e.\text{uniones}) \wedge j \neq i \Rightarrow_L$  (

$x(p) \notin \text{verticales}(\text{mapa}(*e.\text{uniones}[j].\text{simcity}))$

$\wedge y(p) \notin \text{horizontales}(\text{mapa}(*e.\text{uniones}[j].\text{simcity}))$

```

    )
  )
)
))
// El turno de esta instancia es menor o igual que el turno máximo entre todas las uniones.
 $\wedge e.\text{turnos} \leq e.\text{maxTurnos}$ 
// La popularidad es la cantidad de uniones directas e indirectas.
 $\wedge e.\text{popularidad} =_{\text{obs}} \text{long}(e.\text{uniones}) + \sum_{i=0}^{\text{long}(e.\text{uniones})-1} \text{popularidad}(*e.\text{uniones}[i].\text{simcity})$ 
)

Abs :  $\text{estr } e \rightarrow \text{simcity}$  {Rep(e)}
Abs(e) =obs s:  $\text{simcity} \mid$ 
  mapa(s) =obs e.mapa
   $\wedge \text{turnos}(s) =_{\text{obs}} e.\text{maxTurnos}$ 
   $\wedge \text{popularidad}(s) =_{\text{obs}} e.\text{popularidad}$ 
   $\wedge (\forall p: \text{pos})($ 
    // La posición corresponde a una casa en la instancia abstracta s.
     $(p \in \text{claves}(\text{casas}(s)) \Rightarrow_L ($ 
      // La casa es propia...
       $(p \in \text{claves}(e.\text{casas}) \wedge_L \text{obtener}(p, \text{casas}(s)) =_{\text{obs}} e.\text{turnos} - \text{obtener}(p, e.\text{casas}))$ 
      // O vino de una unión.
       $\vee (\exists i: \text{nat})(0 \leq i < \text{long}(e.\text{uniones}) \wedge_L p \in \text{claves}(\text{casas}(*e.\text{uniones}[i].\text{simcity})) \wedge_L ($ 
         $\text{obtener}(p, \text{casas}(s)) =_{\text{obs}} ($ 
           $(e.\text{turnos} - e.\text{uniones}[i].\text{turnosUnion}) + \text{obtener}(p, \text{casas}(*e.\text{uniones}[i].\text{simcity}))$ 
        )
      )
    )
  )
)
// La posición corresponde a un comercio en la instancia abstracta s.
 $(p \in \text{claves}(\text{comercios}(s)) \Rightarrow_L ($ 
  // El comercio es propio...
   $(p \in \text{claves}(e.\text{comercios}) \wedge_L \text{obtener}(p, \text{comercios}(s)) =_{\text{obs}} e.\text{turnos} - \text{obtener}(p, e.\text{comercios}))$ 
  // O vino de una unión.
   $\vee (\exists i: \text{nat})(0 \leq i < \text{long}(e.\text{uniones}) \wedge_L p \in \text{claves}(\text{comercios}(*e.\text{uniones}[i].\text{simcity})) \wedge_L ($ 
     $\text{obtener}(p, \text{comercios}(s)) =_{\text{obs}} ($ 
       $(e.\text{turnos} - e.\text{uniones}[i].\text{turnosUnion}) + \text{obtener}(p, \text{comercios}(*e.\text{uniones}[i].\text{simcity}))$ 
    )
  )
)
)
)

```

## Algoritmos

---

**NuevoSimCity**(in  $m: \text{mapa}$ )  $\rightarrow$  out  $res: \text{simcity}$

1: $\text{res.mapa} \leftarrow m$	$\triangleright O(\text{copy}(m))$
2: $\text{res.casas} \leftarrow \text{Vacio}()$	$\triangleright O(1)$
3: $\text{res.comercios} \leftarrow \text{Vacio}()$	$\triangleright O(1)$
4: $\text{res.turnos} \leftarrow 0$	$\triangleright O(1)$
5: $\text{res.maxTurnos} \leftarrow 0$	$\triangleright O(1)$
6: $\text{res.popularidad} \leftarrow 0$	$\triangleright O(1)$
7: $\text{res.uniones} \leftarrow \text{Vacía}()$	$\triangleright O(1)$

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

---

---



---

**AvanzarTurno**(in/out  $s$ : simcity, in  $cs$ : dicc(pos, construccion))

```

1: it ← CrearIt(cs)                                ▷ O(1)
2: while HaySiguiente(it) do                        ▷ O(#cs)
3:   pos ← SiguienteClave(it)                       ▷ O(1)
4:   construccion ← SiguienteSignificado(it)         ▷ O(1)
5:   if construccion = 'casa' then
6:     DefinirRapido(s.casas, pos, s.turnos)         ▷ O(1)
7:   else if construccion = 'comercio' then
8:     DefinirRapido(s.comercios, pos, s.turnos)     ▷ O(1)
9:   end if
10:  Avanzar(it)                                     ▷ O(1)
11: end while
12: s.turnos ← s.turnos + 1                          ▷ O(1)
13: s.maxTurnos ← s.maxTurnos + 1                   ▷ O(1)

```

**Complejidad:**  $O(\#cs)$ 

Podemos usar DefinirRapido pues por precondition las nuevas construcciones están en posiciones libres.

---



---

**Unir**(in/out  $a$ : simcity, in  $b$ : simcity)

```

1: AgregarAtras(a.uniones, ( &b, a.turnos ))        ▷ O(1)
2: a.maxTurnos ← max(a.maxTurnos, turnos(b))        ▷ O(turnos(b))
3: a.popularidad ← a.popularidad + popularidad(b) + 1 ▷ O(popularidad(b))

```

**Complejidad:**  $O(\text{turnos}(b)) + O(\text{popularidad}(b)) = O(1)$ 


---



---

**Mapa**(in  $s$ : simcity) → out  $res$ : mapa

Construye el mapa de la instancia teniendo en cuenta las uniones realizadas.

```

1: hs ← Copiar(Horizontales(s.mapa))                ▷ O(copy(Horizontales(s.mapa)))
2: vs ← Copiar(Verticales(s.mapa))                  ▷ O(copy(Verticales(s.mapa)))
3: itUniones ← CrearIt(s.uniones)                   ▷ O(1)
4: while HaySiguiente(itUniones) do                 ▷ O(p)
5:   sUnion ← *Siguiente(itUniones).simcity          ▷ O(1)
6:   sMapa ← Mapa(sUnion)                           ▷ O(Mapa(sUnion))
7:   UnirConjuntos(hs, Horizontales(sMapa))          ▷ O(#Horizontales(sMapa))
8:   UnirConjuntos(vs, Verticales(sMapa))            ▷ O(#Verticales(sMapa))
9:   Avanzar(itUniones)                              ▷ O(1)
10: end while
11: res ← CrearMapa(hs, vs)                          ▷ O(copy(hs) + copy(vs))

```

**Complejidad:**  $O(\sum_{i=0}^p i * rs) = O(p^2 * rs)$ 

Si consideramos las uniones como nodos de un árbol tipo rosetree (donde cada nodo puede tener una cantidad arbitraria de hijos, o sea, uniones), la popularidad  $p$  del SimCity nos indica la cantidad total de nodos. Para obtener el mapa de forma tal que incluya todos los ríos de todas las uniones, necesitamos iterar  $p$  veces (no necesariamente se itera  $p$  veces en un único llamado a Mapa, sino que sería la cantidad total de iteraciones entre todos los llamados recursivos a Mapa).

Los casos base de la recursión es cuando no hay uniones. En estos casos, no se hace ninguna iteración (ni llamados recursivos) y la complejidad de Mapa esta dada únicamente por la copia de los ríos, lo cual se hace 2 veces. En ese caso la complejidad resulta:  $O(2(\text{copy}(hs) + \text{copy}(vs))) = O(\text{copy}(hs) + \text{copy}(vs))$ .

Por otro lado, consideramos  $rs$  como la máxima cantidad de ríos horizontales y verticales de alguna unión (directa o indirecta), sin considerar los ríos que obtiene por sus propias uniones.

De esta forma 'aplanamos' la recursión como si fuese un único ciclo de  $p$  iteraciones (sin llamados recursivos), en donde en el peor caso, hay que insertar  $rs$  ríos a los conjuntos  $hs$  y/o  $vs$ .

*Esta lógica para calcular la complejidad la reutilizamos en otros algoritmos.*

---

---

**Casas**(in  $s: \text{simcity}$ )  $\rightarrow$  **out**  $res: \text{dicc}(\text{pos}, \text{nivel})$ 

Construye el diccionario de casas de la instancia teniendo en cuenta las uniones realizadas. Resuelve los conflictos y calcula el nivel correcto para las casas resultantes.

- 1:  $res \leftarrow \text{CasasPropias}(s)$   $\triangleright O(\#s.casas)$
- 2:  $casasUniones \leftarrow \text{CasasUniones}(s)$   $\triangleright O(p^2 * \max Casas^2)$
- 3:  $\text{UnirConstrucciones}(res, casasUniones)$   $\triangleright O(\#res * \#casasUniones)$
- 4:  $comercios \leftarrow \text{ComerciosPropios}(s)$   $\triangleright O(\#s.comercios)$
- 5:  $comerciosUniones \leftarrow \text{ComerciosUniones}(s)$   $\triangleright O(p^2 * \max Comercios^2)$
- 6:  $\text{UnirConstrucciones}(comercios, comerciosUniones)$   $\triangleright O(\#comercios * \#comerciosUniones)$
- 7:  $\text{SacarCasasSolapadas}(res, comercios)$   $\triangleright O(\#res * \#comercios)$

**Complejidad:**  $O(p^2 * (\max Casas^2 + \max Comercios^2))$

---



---

**Comercios**(in  $s: \text{simcity}$ )  $\rightarrow$  **out**  $res: \text{dicc}(\text{pos}, \text{nivel})$ 

Construye el diccionario de comercios de la instancia teniendo en cuenta las uniones realizadas. Resuelve los conflictos y calcula el nivel correcto para los comercios resultantes, aplicando la regla de adopción de nivel por la distancia manhattan.

- 1:  $res \leftarrow \text{ComerciosPropios}(s)$   $\triangleright O(\#s.comercios)$
- 2:  $comerciosUniones \leftarrow \text{ComerciosUniones}(s)$   $\triangleright O(p^2 * \max Comercios^2)$
- 3:  $\text{UnirConstrucciones}(res, comerciosUniones)$   $\triangleright O(\#res * \#comerciosUniones)$
- 4:  $casas \leftarrow \text{CasasPropias}(s)$   $\triangleright O(\#s.casas)$
- 5:  $casasUniones \leftarrow \text{CasasUniones}(s)$   $\triangleright O(p^2 * \max Casas^2)$
- 6:  $\text{UnirConstrucciones}(casas, casasUniones)$   $\triangleright O(\#casas * \#casasUniones)$
- 7:  $\text{AdoptarNiveles}(res, casas)$   $\triangleright O(\#res * (\#res + \#casas))$
- 8:  $\text{SacarComerciosSolapados}(res, casas)$   $\triangleright O(\#res * \#casas)$

**Complejidad:**  $O(p^2 * (\max Casas^2 + \max Comercios^2))$

---



---

**Popularidad**(in  $s: \text{simcity}$ )  $\rightarrow$  **out**  $res: \text{nat}$ 

- 1:  $res \leftarrow s.\text{popularidad}$   $\triangleright O(1)$

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

---



---

**Turnos**(in  $s: \text{simcity}$ )  $\rightarrow$  **out**  $res: \text{nat}$ 

- 1:  $res \leftarrow s.\text{maxTurnos}$   $\triangleright O(1)$

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

---



---

**CasasPropias**(in  $s: \text{simcity}$ )  $\rightarrow$  **out**  $res: \text{dicc}(\text{pos}, \text{nivel})$ 

Reconstruye el diccionario  $s.casas$  calculando el nivel de cada casa a partir de su turno de creación.

- 1:  $res \leftarrow \text{Vacio}()$   $\triangleright O(1)$
- 2:  $itCasas \leftarrow \text{CrearIt}(s.casas)$   $\triangleright O(1)$
- 3: **while** HaySiguiente(itCasas) **do**  $\triangleright O(\#s.casas)$
- 4:    $pos \leftarrow \text{SiguienteClave}(itCasas)$   $\triangleright O(1)$
- 5:    $turnosCreacion \leftarrow \text{SiguienteSignificado}(itCasas)$   $\triangleright O(1)$
- 6:    $nivel \leftarrow s.\text{turnos} - \text{turnosCreacion}$   $\triangleright O(1)$
- 7:    $\text{DefinirRapido}(res, pos, nivel)$   $\triangleright O(1)$
- 8:    $\text{Avanzar}(itCasas)$   $\triangleright O(1)$
- 9: **end while**

**Complejidad:**  $O(\#s.casas)$

---



**CasasUniones**(in  $s$ : simcity)  $\rightarrow$  out  $res$ : dicc(pos, nivel)

Construye un diccionario de todas las casas de las uniones. Se hace una recursión m tua con la funci n Casas ya que se piden las casas de cada uni n, que vienen con su nivel definido a partir de los turnos del SimCity de la uni n. Luego se ajusta el nivel compensando los turnos transcurridos desde la uni n (recordemos que un SimCity ya no puede ser modificado luego de ser unido a otro, por lo tanto desde la perspectiva de ese SimCity unido, sus construcciones quedan fijadas en el nivel que ten an cuando sucedi  la uni n).

```

1: res  $\leftarrow$  Vacio()  $\triangleright O(1)$ 
2: itUniones  $\leftarrow$  CrearIt(s.uniones)  $\triangleright O(1)$ 
3: while HaySiguiente(itUniones) do  $\triangleright O(p)$ 
4:   sUnion  $\leftarrow$  *Siguiente(itUniones).simcity  $\triangleright O(1)$ 
5:   turnosUnion  $\leftarrow$  Siguiente(itUniones).turnosUnion  $\triangleright O(1)$ 
6:   turnosDesdeLaUnion  $\leftarrow$  s.turnos - turnosUnion  $\triangleright O(1)$ 
7:   casasUnion  $\leftarrow$  Casas(sUnion)
8:   SumarATodos(casasUnion, turnosDesdeLaUnion)  $\triangleright O(\#casasUnion^2)$ 
9:   UnirConstrucciones(res, casasUnion)  $\triangleright O(\max\{1, \#res\} * \#casasUnion)$ 
10:  Avanzar(itUniones)  $\triangleright O(1)$ 
11: end while

```

**Complejidad:**  $O(\sum_{i=0}^p i * \max Casas^2) = O(p^2 * \max Casas^2)$

De forma similar a la funci n Mapa,  $p$  es la popularidad de la instancia  $s$  lo cual representa la cantidad total de uniones (directas o indirectas), y  $\max Casas$  representa la m xima cantidad de casas de alguna uni n (directa o indirecta), sin considerar los casas que obtiene por sus propias uniones.

**ComerciosPropios**(in  $s$ : simcity)  $\rightarrow$  out  $res$ : dicc(pos, nivel)

Algoritmo an logo a CasasPropias. Reconstruye el diccionario  $s.comercios$  calculando el nivel de cada comercio a partir de su turno de creaci n.

```

1: res  $\leftarrow$  Vacio()  $\triangleright O(1)$ 
2: itComercios  $\leftarrow$  CrearIt(s.comercios)  $\triangleright O(1)$ 
3: while HaySiguiente(itComercios) do  $\triangleright O(\#s.comercios)$ 
4:   pos  $\leftarrow$  SiguienteClave(itComercios)  $\triangleright O(1)$ 
5:   turnosCreacion  $\leftarrow$  SiguienteSignificado(itComercios)  $\triangleright O(1)$ 
6:   nivel  $\leftarrow$  s.turnos - turnosCreacion  $\triangleright O(1)$ 
7:   DefinirRapido(res, pos, nivel)  $\triangleright O(1)$ 
8:   Avanzar(itComercios)  $\triangleright O(1)$ 
9: end while

```

**Complejidad:**  $O(\#s.comercios)$

**ComerciosUniones**(in  $s$ : simcity)  $\rightarrow$  out  $res$ : dicc(pos, nivel)

Algoritmo an logo a CasasUniones. Construye un diccionario de todos los comercios de las uniones.

```

1: res  $\leftarrow$  Vacio()  $\triangleright O(1)$ 
2: itUniones  $\leftarrow$  CrearIt(s.uniones)  $\triangleright O(1)$ 
3: while HaySiguiente(itUniones) do  $\triangleright O(p)$ 
4:   sUnion  $\leftarrow$  *Siguiente(itUniones).simcity  $\triangleright O(1)$ 
5:   turnosUnion  $\leftarrow$  Siguiente(itUniones).turnosUnion  $\triangleright O(1)$ 
6:   turnosDesdeLaUnion  $\leftarrow$  s.turnos - turnosUnion  $\triangleright O(1)$ 
7:   comerciosUnion  $\leftarrow$  Comercios(sUnion)
8:   SumarATodos(comerciosUnion, turnosDesdeLaUnion)  $\triangleright O(\#comerciosUnion^2)$ 
9:   UnirConstrucciones(res, comerciosUnion)  $\triangleright O(\max\{1, \#res\} * \#comerciosUnion)$ 
10:  Avanzar(itUniones)  $\triangleright O(1)$ 
11: end while

```

**Complejidad:**  $O(\sum_{i=0}^p i * \max Comercios^2) = O(p^2 * \max Comercios^2)$

De forma similar a la funci n Mapa y la funci n CasasPropias,  $p$  es la popularidad de la instancia  $s$  lo cual representa la cantidad total de uniones (directas o indirectas), y  $\max Comercios$  representa la m xima cantidad de comercios de alguna uni n (directa o indirecta), sin considerar los comercios que obtiene por sus propias uniones.

**SumarATodos(in/out  $d: \text{dicc}(\text{pos}, \text{nivel})$ , in  $n: \text{nat}$ )**Incrementa  $n$  a todos los significados de  $d$ .

```

1: it ← CrearIt(d)                                ▷  $O(1)$ 
2: while HaySiguiente(it) do                       ▷  $O(\#d)$ 
3:   pos ← SiguienteClave(it)                      ▷  $O(1)$ 
4:   nivel ← SiguienteSignificado(it)              ▷  $O(1)$ 
5:   Definir(d, pos, nivel + n)                   ▷  $O(\#d)$ 
6:   Avanzar(it)                                   ▷  $O(1)$ 
7: end while

```

**Complejidad:**  $O(\#d^2)$ **UnirConstrucciones(in/out  $dst: \text{dicc}(\text{pos}, \text{nivel})$ , in  $src: \text{dicc}(\text{pos}, \text{nivel})$ )**Une todas las construcciones definidas en  $src$  con las que están en  $dst$ , quedándose con el mayor nivel en el caso de un conflicto.

```

1: it ← CrearIt(src)                                ▷  $O(1)$ 
2: while HaySiguiente(it) do                       ▷  $O(\#src)$ 
3:   pos ← SiguienteClave(it)                      ▷  $O(1)$ 
4:   nivelSrc ← SiguienteSignificado(it)           ▷  $O(1)$ 
5:   if Definido?(dst, pos) then                   ▷  $O(\#dst)$ 
6:     nivelDst ← Significado(dst, pos)             ▷  $O(\#dst)$ 
7:     Definir(dst, pos, max(nivelDst, nivelSrc))   ▷  $O(\#dst)$ 
8:   else
9:     DefinirRapido(dst, pos, nivelSrc)            ▷  $O(1)$ 
10:  end if
11:  Avanzar(it)                                    ▷  $O(1)$ 
12: end while

```

**Complejidad:**  $O(\#src * \max\{1, \#dst\})$ **SacarCasasSolapadas(in/out  $casas: \text{dicc}(\text{pos}, \text{nivel})$ , in  $comercios: \text{dicc}(\text{pos}, \text{nivel})$ )**Resuelve los conflictos entre casas y comercios eliminando de  $casas$  las que tienen un nivel igual o menor al de un comercio.

```

1: itCasas ← CrearIt(casas)                        ▷  $O(1)$ 
2: while HaySiguiente(itCasas) do                 ▷  $O(\#casas)$ 
3:   pos ← SiguienteClave(itCasas)                ▷  $O(1)$ 
4:   nivelCasa ← SiguienteSignificado(itCasas)     ▷  $O(1)$ 
5:   if Definido?(comercios, pos) then             ▷  $O(\#comercios)$ 
6:     nivelComercio ← Significado(comercios, pos) ▷  $O(\#comercios)$ 
7:     if nivelCasa ≤ nivelComercio then           ▷  $O(1)$ 
8:       EliminarSiguiente(itCasas)               ▷  $O(1)$ 
9:     end if
10:  end if
11:  Avanzar(itCasas)                              ▷  $O(1)$ 
12: end while

```

**Complejidad:**  $O(\#casas * \#comercios)$

---

**SacarComerciosSolapados**(in/out *comercios*: dicc(pos, nivel), in *casas*: dicc(pos, nivel))

Algoritmo análogo a SacarCasasSolapadas. Resuelve los conflictos entre comercios y casas eliminando de *comercios* los que tienen un nivel estrictamente menor al de una casa.

```

1: itComercios ← CrearIt(comercios)                                ▷ O(1)
2: while HaySiguiente(itComercios) do                               ▷ O(#comercios)
3:   pos ← SiguienteClave(itComercios)                             ▷ O(1)
4:   nivelComercio ← SiguienteSignificado(itComercios)              ▷ O(1)
5:   if Definido?(casas, pos) then                                   ▷ O(#casas)
6:     nivelCasa ← Significado(casa, pos)                           ▷ O(#casas)
7:     if nivelComercio < nivelCasa then                             ▷ O(1)
8:       EliminarSiguiente(itComercios)                             ▷ O(1)
9:     end if
10:  end if
11:  Avanzar(itComercios)                                           ▷ O(1)
12: end while

```

**Complejidad:**  $O(\#comercios * \#casas)$

---



---

**AdoptarNiveles**(in/out *comercios*: dicc(pos, nivel), in *casas*: dicc(pos, nivel))

Construye un nuevo diccionario de comercios con los niveles adoptados (solo si el nivel que podría adoptar es mayor que el nivel que ya tiene).

```

1: itComercios ← CrearIt(comercios)                                ▷ O(1)
2: while HaySiguiente(itComercios) do                               ▷ O(#comercios)
3:   pos ← SiguienteClave(itComercios)                             ▷ O(1)
4:   nivelComercio ← SiguienteSignificado(itComercios)              ▷ O(1)
5:   nivelManhattan ← ObtenerNivelManhattan(pos, casas)            ▷ O(#casas)
6:   Definir(comercios, pos, max(nivelComercio, nivelManhattan))    ▷ O(#comercios)
7:   Avanzar(itComercios)                                           ▷ O(1)
8: end while

```

**Complejidad:**  $O(\#comercios * (\#casas + \#comercios))$

---



---

**ObtenerNivelManhattan**(in *posComercio*: pos, in *casas*: dicc(pos, nivel)) → out *res*: nat

Devuelve el nivel máximo que puede adoptar un comercio de acuerdo a los niveles de las casas que están a cierta distancia Manhattan. Si no hay casas a la distancia Manhattan estipulada, se devuelve 0 por convención.

```

1: res ← 0                                                         ▷ O(1)
2: itCasas ← CrearIt(casas)                                       ▷ O(1)
3: while HaySiguiente(itCasas) do                                   ▷ O(#casas)
4:   posCasa ← SiguienteClave(itCasas)                             ▷ O(1)
5:   nivelCasa ← SiguienteSignificado(itCasas)                     ▷ O(1)
6:   distanciaManhattan ← DistanciaManhattan(posComercio, posCasa) ▷ O(1)
7:   if distanciaManhattan = 3 then                                  ▷ O(1)
8:     res ← max(res, nivelCasa)                                     ▷ O(1)
9:   end if
10:  Avanzar(itCasas)                                              ▷ O(1)
11: end while

```

**Complejidad:**  $O(\#casas)$

---



---

**DistanciaManhattan**(in *p1*: pos, in *p2*: pos) → out *res*: nat

```

1: res ← abs(x(p1) - x(p2)) + abs(y(p1) - y(p2))                ▷ O(1)

```

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

---

---

**UnirConjuntos**(**in/out**  $c1: \text{conj}(\text{nat})$ , **in**  $c2: \text{conj}(\text{nat})$ )

```

1:  $it \leftarrow \text{CrearIt}(c2)$   $\triangleright O(1)$ 
2: while HaySiguiente( $it$ ) do  $\triangleright O(\#c2)$ 
3:   Agregar( $c1$ , Siguiente( $it$ ))  $\triangleright O(\#c1)$ 
4:   Avanzar( $it$ )  $\triangleright O(1)$ 
5: end while

```

**Complejidad:**  $O(\#c1 * \#c2)$ Por cada elemento de  $c2$  que se agrega a  $c1$ , se debe verificar que estos no pertenezcan ya a  $c1$ .

---

## 2.3. Módulo Servidor

### Interfaz

se explica con: SERVIDOR

géneros: servidor

### Operaciones básicas

NUEVOSEVIDOR()  $\rightarrow res: \text{servidor}$ **Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$ **Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{nuevoServidor}()\}$ **Complejidad:**  $O(1)$ **Descripción:** Crea un nuevo servidor sin ninguna ciudad.NUEVA CIUDAD(**in/out**  $srv: \text{servidor}$ , **in**  $n: \text{Nombre}$ , **in**  $m: \text{mapa}$ )**Pre**  $\equiv \{srv_0 = srv \wedge n \notin \text{claves}(\text{ciudades}(srv))\}$ **Post**  $\equiv \{srv =_{\text{obs}} \text{nuevaCiudad}(srv_0, n, m)\}$ **Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{SimCity.NuevoSimCity})$ **Descripción:** Crea una nueva ciudad identificada por nombre en el servidor.AVANZAR TURNO(**in/out**  $srv: \text{servidor}$ , **in**  $n: \text{Nombre}$ , **in**  $cs: \text{dicc}(\text{pos}, \text{construccion})$ )**Pre**  $\equiv \{srv_0 = srv$  $\wedge n \in \text{claves}(\text{ciudades}(srv))$  $\wedge \neg(\exists m: \text{nombre})(n \in \text{uniones}(srv, m))$  $\wedge_{\text{L}} \text{construccionesValidas}(\text{obtener}(n, \text{ciudades}(srv)), cs)\}$ **Post**  $\equiv \{srv =_{\text{obs}} \text{avanzarTurno}(srv_0, n, cs)\}$ **Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{SimCity.AvanzarTurno})$ **Descripción:** Avanza el turno de la ciudad identificada por nombre construyendo las casas y comercios en sus posiciones indicadas en  $cs$ . Recordemos que  $O(\text{AvanzarTurno})$  del módulo SimCity tiene complejidad  $O(1)$  cuando se construye una única casa o comercio ya que  $\#claves(cs) = 1$ . Por lo tanto, en ese caso, la complejidad de esta operación en el servidor resulta  $O(|n|)$ .UNIR CIUDADES(**in/out**  $srv: \text{servidor}$ , **in**  $n1: \text{Nombre}$ , **in**  $n2: \text{Nombre}$ )**Pre**  $\equiv \{srv_0 = srv$  $\wedge n1 \neq n2$  $\wedge \{n1, n2\} \subseteq \text{claves}(\text{ciudades}(srv))$  $\wedge \neg(\exists m: \text{nombre})(n1 \in \text{uniones}(srv, m))$  $\wedge_{\text{L}} \text{unionValida}(\text{obtener}(n1, \text{ciudades}(srv)), \text{obtener}(n2, \text{ciudades}(srv)))\}$ **Post**  $\equiv \{srv =_{\text{obs}} \text{unirCiudades}(srv_0, n1, n2)\}$ **Complejidad:**  $O(\max\{|n1|, |n2|\}) + O(\text{SimCity.Unir})$ **Descripción:** Une la ciudad identificada por  $n2$  a la ciudad identificada por  $n1$ .**Aliasing:** La instancia identificada por  $n1$  pasa a tener una referencia no modificable a la instancia identificada por  $n2$ .CIUDADES(**in**  $srv: \text{servidor}$ )  $\rightarrow res: \text{conj}(\text{Nombre})$ **Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$ **Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{claves}(\text{ciudades}(srv))\}$ **Complejidad:**  $O(\#ciudades(srv))$ **Descripción:** Devuelve todos los nombres de las ciudades que están en el servidor.

MAPA(**in** *srv*: servidor, **in** *n*: Nombre)  $\rightarrow$  *res* : mapa

**Pre**  $\equiv \{n \in \text{claves}(\text{ciudades}(\text{srv}))\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{mapa}(\text{obtener}(n, \text{ciudades}(\text{srv})))\}$

**Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{SimCity.Mapa})$

**Descripción:** Devuelve el mapa de la ciudad identificada por nombre.

CASAS(**in** *srv*: servidor, **in** *n*: Nombre)  $\rightarrow$  *res* : dicc(pos, nivel)

**Pre**  $\equiv \{n \in \text{claves}(\text{ciudades}(\text{srv}))\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{casas}(\text{obtener}(n, \text{ciudades}(\text{srv})))\}$

**Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{SimCity.Casas})$

**Descripción:** Devuelve las casas de la ciudad identificada por nombre.

COMERCIOS(**in** *srv*: servidor, **in** *n*: Nombre)  $\rightarrow$  *res* : dicc(pos, nivel)

**Pre**  $\equiv \{n \in \text{claves}(\text{ciudades}(\text{srv}))\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{comercios}(\text{obtener}(n, \text{ciudades}(\text{srv})))\}$

**Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{SimCity.Comercios})$

**Descripción:** Devuelve los comercios de la ciudad identificada por nombre.

POPULARIDAD(**in** *srv*: servidor, **in** *n*: Nombre)  $\rightarrow$  *res* : Nat

**Pre**  $\equiv \{n \in \text{claves}(\text{ciudades}(\text{srv}))\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{popularidad}(\text{obtener}(n, \text{ciudades}(\text{srv})))\}$

**Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{SimCity.Popularidad})$

**Descripción:** Devuelve la popularidad de la ciudad identificada por nombre.

TURNOS(**in** *srv*: servidor, **in** *n*: Nombre)  $\rightarrow$  *res* : Nat

**Pre**  $\equiv \{n \in \text{claves}(\text{ciudades}(\text{srv}))\}$

**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{turnos}(\text{obtener}(n, \text{ciudades}(\text{srv})))\}$

**Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{SimCity.Turnos})$

**Descripción:** Devuelve el turno (antigüedad) de la ciudad identificada por nombre.

## Representación

El servidor funciona como un 'proxy' a los SimCitys que contiene. Todas las operaciones de un SimCity son ejecutadas únicamente desde el servidor.

Las ciudades que maneja el servidor son guardadas en un diccionario que mapea el nombre de la ciudad con su respectiva instancia SimCity. Este diccionario se implementa con la estructura de datos Trie para poder garantizar que todas las operaciones del diccionario (definir, obtener, pertenece, borrar, etc) tengan complejidad, en peor caso,  $O(|\text{nombre}|)$ , donde nombre es el nombre del SimCity más largo que contiene el servidor. A su vez, dado un nombre *n* con el cual estamos realizando alguna de las operaciones del diccionario antes mencionadas, la complejidad exacta sería  $\Theta(|n|)$ .

servidor **se representa con** *estr*

donde *estr* es tupla(*ciudades*: diccTrie(nombre, simcity))

Rep : *estr*  $\rightarrow$  bool

Rep(*e*)  $\equiv$  true  $\iff$  true

Abs : *estr e*  $\rightarrow$  servidor

{Rep(*e*)}

Abs(*e*) =<sub>obs</sub> *s*: servidor | *e*.ciudades =<sub>obs</sub> ciudades(*srv*)

## Algoritmos

---

NuevoServidor()  $\rightarrow$  **out** *res*: servidor

1: *res*.ciudades  $\leftarrow$  Vacio()

$\triangleright O(1)$

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

---

---



---

**NuevaCiudad**(in/out *srv*: servidor, in *n*: nombre, in *m*: mapa)
1: Definir(*srv.ciudades*, *n*, NuevoSimCity(*m*))▷  $O(|n|) + O(\text{NuevoSimCity})$ **Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{NuevoSimCity})$ 


---



---

**AvanzarTurno**(in/out *srv*: servidor, in *n*: nombre, in *cs*: dicc(pos, construccion))
1:  $s \leftarrow \text{Significado}(\text{srv.ciudades}, n)$ ▷  $O(|n|)$ 2: AvanzarTurno(*s*, *cs*)▷  $O(\text{AvanzarTurno})$ **Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{AvanzarTurno})$ 


---



---

**UnirCiudades**(in/out *srv*: servidor, in *n1*: nombre, in *n2*: nombre)
1:  $s1 \leftarrow \text{Significado}(\text{srv.ciudades}, n1)$ ▷  $O(|n1|)$ 2:  $s2 \leftarrow \text{Significado}(\text{srv.ciudades}, n2)$ ▷  $O(|n2|)$ 3: Unir(*s1*, *s2*)▷  $O(\text{Unir})$ **Complejidad:**  $O(|n1| + |n2|) + O(\text{Unir}) = O(\max\{|n1|, |n2|\}) + O(\text{Unir})$ 


---



---

**Ciudades**(in *srv*: servidor) → out *res*: conj(nombre)
1:  $\text{res} \leftarrow \text{Vacio}()$ ▷  $O(1)$ 2:  $\text{itCiudades} \leftarrow \text{CrearIt}(\text{srv.ciudades})$ ▷  $O(1)$ 3: **while** HaySiguiente(*itCiudades*) **do**▷  $O(\#\text{srv.ciudades})$ 4:     *nombre* ← SiguienteClave(*itCiudades*)▷  $O(1)$ 5:     AgregarRapido(*res*, *nombre*)▷  $O(1)$ 6: **end while****Complejidad:**  $O(\#\text{srv.ciudades})$ 


---



---

**Mapa**(in *srv*: servidor, in *n*: nombre) → out *res*: mapa
1:  $s \leftarrow \text{Significado}(\text{srv.ciudades}, n)$ ▷  $O(|n|)$ 2:  $\text{res} \leftarrow \text{Mapa}(s)$ ▷  $O(\text{Mapa})$ **Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{mapa})$ 


---



---

**Casas**(in *srv*: servidor, in *n*: nombre) → out *res*: dicc(pos, nivel)
1:  $s \leftarrow \text{Significado}(\text{srv.ciudades}, n)$ ▷  $O(|n|)$ 2:  $\text{res} \leftarrow \text{Casas}(s)$ ▷  $O(\text{Casas})$ **Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{Casas})$ 


---



---

**Comercios**(in *srv*: servidor, in *n*: nombre) → out *res*: dicc(pos, nivel)
1:  $s \leftarrow \text{Significado}(\text{srv.ciudades}, n)$ ▷  $O(|n|)$ 2:  $\text{res} \leftarrow \text{Comercios}(s)$ ▷  $O(\text{Comercios})$ **Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{Comercios})$ 


---



---

**Popularidad**(in *srv*: servidor, in *n*: nombre) → out *res*: nat
1:  $s \leftarrow \text{Significado}(\text{srv.ciudades}, n)$ ▷  $O(|n|)$ 2:  $\text{res} \leftarrow \text{Popularidad}(s)$ ▷  $O(\text{Popularidad})$ **Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{Popularidad})$

---

---

**Turnos**(**in**  $srv$ : servidor, **in**  $n$ : nombre)  $\rightarrow$  **out**  $res$ : nat1:  $s \leftarrow \text{Significado}(srv.ciudades, n)$  $\triangleright O(|n|)$ 2:  $res \leftarrow \text{Turnos}(s)$  $\triangleright O(\text{Turnos})$ **Complejidad:**  $O(|n|) + O(\text{Turnos})$ 

---

### 3. Notas

- Unas horas antes de la entrega del TP se aclaró lo siguiente: 'tanto agregar una casa o  $n$ , en una llamada a función, ambas tienen que ser  $O(1)$  en el SC'. Nuestro entendimiento del enunciado y lo que resolvimos en esta entrega es que agregar una casa tiene complejidad  $O(1)$ , y agregar  $n$  casas tiene complejidad  $O(n)$  (hablando de las funciones propias del SimCity). A nuestro criterio, el enunciado admitía perfectamente este entendimiento. No tenemos tiempo para modificar nuestra entrega, pero describimos a continuación los cambios que haríamos si tuviésemos que garantizar esa complejidad. La estructura del SimCity ya no tendría 2 diccionarios independientes para guardar las posiciones de las casas y comercios. En cambio, tendría una única variable *construcciones* : *lista(dicc(pos, construccion))* en donde se agrega en  $O(1)$  todas las construcciones del turno cuando se ejecuta AvanzarTurno. De esta forma mantenemos la misma interfaz del módulo, y en las funciones Casas y Comercios, antes de realizar los algoritmos planteados, obtendríamos de la lista de construcciones todas las casas o comercios construidos en todos los turnos que pasaron.
- En el cálculo de complejidades abusamos de notación y usamos el operador cardinal ( $\#$ ) tanto para conjuntos como diccionarios. En el caso de un diccionario  $d$  cualquiera, se debe interpretar la notación de esta forma:  $\#d \equiv \#claves(d)$ .
- La lógica que tomamos para resolver los conflictos es quedarnos con la construcción de mayor nivel, y ante un empate entre casa y comercio, nos quedamos con el comercio.