

TP 1: Diseño

SimCity

1 de Junio de 2022

Algoritmos y Estructuras de Datos II

Grupo 01 - hasTADlaVista, turno mañana

Integrante	LU	Correo electrónico
Lakowsky, Manuel	511/21	mlakowsky@gmail.com
Vekselman, Natán	338/21	natanvek11@gmail.com
Arienti, Federico	316/21	fa.arienti@gmail.com



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

 $\mathrm{Tel}/\mathrm{Fax} \colon (++54\ +11)\ 4576\text{-}3300$ http://www.exactas.uba.ar

Resúmen

El siguiente trabajo busca desarrollar el diseño de algunas de las estructuras de datos centrales al juego SimCity de 1989. Se buscará modelar e implementar el TAD SimCity, y los TADs satélite Mapa y Servidor, en concordancia con las interpretaciones y restricciones consignadas. En cada caso, se detallarán las motivaciones detrás de las soluciones propuestas.

Un Sim
City consistirá, en términos generales, de un Mapay un conjunto de
 Construcciones de tipo casao comercio. El mismo permitirá la
 <math display="inline">union con otras instancias del tipo, y deberá permitir
 conocer el turnoy la popularidad de la partida, entendido éste último atributo como la cantidad de uniones que componen a la instancia.

Índice

1.	\mathbf{Esp}	cificación establishment de la companya de la comp	2
	1.1.	Aliases	2
	1.2.	Лара	2
	1.3.	SimCity	3
	1.4.	ervidor	7
2.	Dise		9
	2.1.	Módulo Mapa	9
		.1.1. Interfaz	9
		1.1.2. Representación	9
		.1.3. Implementación	LO
	2.2.	Módulo SimCity	1
		0.2.1. Interfaz	1
		.2.2. Representación	3
		.2.3. Implementación	8
	2.3.	Módulo Servidor	21
		.3.1. Interfaz	21
		.3.2. Representación	23
		2.3 Implementación) 4

1. Especificación

1.1. Aliases

TAD Pos es Tupla<X: Nat \times Y: Nat>

TAD CONSTRUCCIÓN es STRING

TAD NOMBRE es STRING

TAD NIVEL es NAT

1.2. Mapa

TAD MAPA

géneros Mapa

exporta Mapa, observadores, generadores, $\bullet + \bullet$, esRio

usa Nat, $conj(\alpha)$, Pos, Bool

igualdad observacional

$$(\forall m,m': \mathrm{Mapa}) \ \left(m =_{\mathrm{obs}} m' \Longleftrightarrow \begin{pmatrix} \mathrm{horizontales}(m) =_{\mathrm{obs}} \mathrm{horizontales}(m') \wedge_{\mathtt{L}} \\ \mathrm{verticales}(m) =_{\mathrm{obs}} \mathrm{verticales}(m') \end{pmatrix} \right)$$

observadores básicos

horizontales : Mapa \longrightarrow conj(Nat) verticales : Mapa \longrightarrow conj(Nat)

generadores

$$crear : conj(Nat) \times conj(Nat) \longrightarrow Mapa$$

otras operaciones

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

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

otros ax. $\forall m1, m2$: Mapa, $\forall p$: Pos

 $m1 + m2 \equiv \operatorname{crear}(\operatorname{horizontales}(m1) \cup \operatorname{horizontales}(m2), \operatorname{verticales}(m1) \cup \operatorname{verticales}(m2))$ es $\operatorname{Rio}(p, m1) \equiv p.x \in \operatorname{verticales}(m1) \vee p.y \in \operatorname{horizontales}(m1)$

Fin TAD

1.3. SimCity

TAD SIMCITY

géneros SimCity

exporta SimCity, observadores, generadores, turnos, $\bullet \cup_{dicc} \bullet$

usa Mapa, Nat, Pos, Construcción, Nivel, $\operatorname{dicc}(\alpha \times \beta)$

igualdad observacional

$$(\forall s, s' : \operatorname{SimCity}) \left(s =_{\operatorname{obs}} s' \Longleftrightarrow \begin{pmatrix} \operatorname{mapa}(s) =_{\operatorname{obs}} \operatorname{mapa}(s') \wedge_{\operatorname{L}} \\ \operatorname{casas}(s) =_{\operatorname{obs}} \operatorname{casas}(s') \wedge \\ \operatorname{comercios}(s) =_{\operatorname{obs}} \operatorname{comercios}(s') \wedge \\ \operatorname{popularidad}(s) =_{\operatorname{obs}} \operatorname{popularidad}(s') \end{pmatrix} \right)$$

observadores básicos

 $\operatorname{mapa} \qquad \quad : \operatorname{SimCity} \ \longrightarrow \ \operatorname{Mapa}$

 $\begin{array}{ccc} casas & : SimCity & \longrightarrow dicc(Pos \times Nivel) \\ comercios & : SimCity & \longrightarrow dicc(Pos \times Nivel) \end{array}$

popularidad : SimCity --> Nat

generadores

iniciar : Mapa \longrightarrow SimCity

avanzarTurno : SimCity $s \times \text{dicc}(\text{Pos} \times \text{Construccion}) \ cs \longrightarrow \text{SimCity}$ {avanzarValido $(s, cs)^1$ } unir : SimCity $a \times \text{SimCity} \ b \longrightarrow \text{SimCity}$ {unirValido $(a, b)^1$ }

otras operaciones

turnos : SimCity \longrightarrow Nat

construcciones : SimCity $\longrightarrow \operatorname{dicc}(\operatorname{Pos} \times \operatorname{Nivel})$

agCasas : $\operatorname{dicc}(\operatorname{Pos} \times \operatorname{Nivel}) \times \operatorname{dicc}(\operatorname{Pos} \times \operatorname{Construcción}) \longrightarrow \operatorname{dicc}(\operatorname{Pos} \times \operatorname{Nivel})$ agComercios : $\operatorname{SimCity} \times \operatorname{dicc}(\operatorname{Pos} \times \operatorname{Nivel}) \times \operatorname{dicc}(\operatorname{Pos} \times \operatorname{Construcción}) \longrightarrow \operatorname{dicc}(\operatorname{Pos} \times \operatorname{Nivel})$

 $\begin{array}{ccc} \text{nivelComercio} &: \text{Pos} \times \text{dicc}(\text{Pos} \times \text{Nivel}) & \longrightarrow \text{Nat} \\ \text{distManhattan} &: \text{Pos} \times \text{Pos} & \longrightarrow \text{Nat} \\ \end{array}$

• \cup_{dicc} • : $\mathrm{dicc}(\alpha \times \beta) \times \mathrm{dicc}(\alpha \times \beta)$ \longrightarrow $\mathrm{dicc}(\alpha \times \beta)$

sacarRepes : $dicc(Pos \times Construcción) \times dicc(Pos \times Construcción) \longrightarrow dicc(Pos \times Construcción)$

avanzarNivel : $dicc(Pos \times Nivel)$ $\longrightarrow dicc(Pos, Nivel)$

```
\forall s, s': simcity, \forall m: Mapa, \forall cs: dicc(Pos × Construcción)
axiomas
   mapa(iniciar(m))
  \mathrm{mapa}(\mathrm{avanzarTurno}(s,\ cs)) \ \equiv \ \mathrm{mapa}(s)
  mapa(unir(s, s'))
                                        \equiv \operatorname{mapa}(s) + \operatorname{mapa}(s')
  casas(iniciar(m))
                                       ≡ vacio
  casas(avanzarTurno(s, cs)) \equiv agCasas(avanzarNivel(casas(s)), cs)
                                       \equiv \operatorname{agCasas}(\operatorname{casas}(s), \operatorname{sacarRepes}^2(\operatorname{construcciones}(s), \operatorname{construcciones}(s')))
  casas(unir(s, s'))
  comercios(iniciar(m))
                                                ≡ vacio
   comercios(avanzarTurno(s, cs))
                                                \equiv agComercios(s, avanzarNivel(comercios(s)), cs)
   comercios(unir(s, s'))
                                                \equiv \operatorname{agComercios}(s, \operatorname{comercios}(s),
                                                                     sacarRepes^2(construcciones(s),
                                                    construcciones(s'))
   popularidad(iniciar(m))
  popularidad(avanzarTurno(s, cs))
                                                \equiv \text{popularidad}(s)
  popularidad(unir(s, s'))
                                                \equiv \text{popularidad}(s) + 1 + \text{popularidad}(s')
  turnos(iniciar(m))
  turnos(avanzarTurno(s, cs)) \equiv turnos(s) + 1
  turnos(unir(s, s'))
                                         \equiv if turnos(s) < turnos(s') then turnos(s') else turnos(s) fi
```

^{1.} definido en el apartado Definiciones Auxiliares de SimCity.

^{2.} las funciones agCasas y agComercios agregan respectivamente al diccionario de casas/comercios las construcciones de entrada sin importar si esas posiciones ya se encontraban ocupadas o no. Esto no genera un problema en avanzar turno, por sus restricciones, pero si al unir SimCitys (ya que podrian haber colisiones). Para solucionar esto, sacarRepes quita del diccionario de entrada las posiciones ocupadas por construcciones ya establecidas. Es decir, como resolución al conflicto de colisiones, las construcciones que permanecen son las del SimCity original.

```
\forall s: \text{ similar}, \forall p, q: \text{Pos}, \forall cs, cs': \text{dicc}(\text{Pos} \times \text{Construcción}), \forall cn: \text{dicc}(\text{Pos} \times \text{Nivel}),
otros ax.
                \forall d, d' : \operatorname{dicc}(\alpha \times \beta)
  construcciones(s)
                                 \equiv \operatorname{casas}(s) \cup_{dicc} \operatorname{comercios}(s)
                                 \equiv if vacio?(claves(cs)) then
  agCasas(cn, cs)
                                           cn
                                     else if obtener(proximo, cs) = "casa" then
                                           agCasas(definir(proximo, 1, cn), borrar(proximo, cs))
                                     else
                                           agCasas(cn, borrar(proximo, cs))
                                     donde proximo \equiv dameUno(claves(cs))
  agComercios(s, cn, cs) \equiv if vacio?(claves(cs)) then
                                     else if obtener(proximo, cs) = "comercio" then
                                           agComercios(s, definir(proximo, nivelComercio(proximo, casas(s)), cn),
                                                           borrar(proximo cs))
                                     else
                                           agComercios(s, cn, borrar(proximo, cs))
                                     fi
                                     donde proximo \equiv dameUno(claves(cs))
                                 \equiv if vacio?(claves(cn)) then
  nivelComercio(p, cn)
                                     else if distManhattan(p, proximo) \leq 3 then
                                           \max(\text{obtener}(\text{proximo}, cn), \text{nivelComercio}(p, \text{borrar}(\text{proximo}, cn)))
                                     else
                                           nivelComercio(p, borrar(proximo, cn))
                                     donde proximo \equiv dameUno(claves(cn))
  distManhattan(p, q)
                                    if p.x < q.x then q.x - p.x else p.x - q.x fi
                                     if p.y < q.y then q.y - p.y else p.y - q.y fi
  d \cup_{dicc} d'
                                 \equiv if vacio?(claves(d')) then
                                           d
                                     else if \neg def?(proximo, d) then
                                           definir(proximo, obtener(proximo, d'), d) \cup_{dicc} borrar(proximo, d')
                                     else
                                           d \cup_{dicc} borrar(proximo, d')
                                     fi
                                     donde proximo \equiv dameUno(claves(d'))
                                 \equiv if vacio?(claves(cs)) then
  sacarRepes(cs, cs')
                                     else if def?(proximo, cs') then
                                           \operatorname{sacarRepes}(\operatorname{borrar}(\operatorname{proximo}, cs), \operatorname{borrar}(\operatorname{proximo}, cs'))
                                     else
                                           sacarRepes(borrar(proximo, cs), cs')
                                     donde proximo \equiv dameUno(claves(cs))
  avanzarNivel(cs)
                                 \equiv if vacio?(claves(cs)) then
                                           cs
                                     else
                                           definir(dameUno(claves(cs)),
                                                obtener(dameUno(claves(cs)), cs) + 1,
                                                avanzarNivel(borrar(dameUno(claves(cs))), cs))
                                     fi
```

Fin TAD

Definiciones Auxiliares de SimCity

```
avanzar
Valido : Sim<br/>City s \times \text{dicc}(\text{Pos} \times \text{Construcción}) \ cs \longrightarrow \text{boolean}
\operatorname{avanzarValido}(s, cs) \equiv \neg \operatorname{vacio}(\operatorname{claves}(cs)) \land
                                       (\forall p : Pos) (def?(p, cs) \Rightarrow_{L}
                                               (\neg p \in \text{claves}(\text{construcciones}(s)) \land
                                               \neg \operatorname{esRio}(p, \operatorname{mapa}(s)) \land
                                               (\text{obtener}(p,\,cs) = "casa" \,\vee\, \text{obtener}(p,\,cs) = "comercio"))
unir
Valido : Simcity a \times Sim<br/>City b \longrightarrow boolean
unirValido(a, b) \equiv (\forall p : Pos)(def?(p, construcciones(a)) \Rightarrow_{L}
                                       \neg \operatorname{esRio}(p, \operatorname{mapa}(b)) \land
                                       (\nexists otra : Pos)^1(def?(otra, construcciones(a)) \wedge_L
                                               obtener(otra, construcciones(a)) > obtener(p, construcciones(a))
                                       \Rightarrow_{L} \neg \operatorname{def}(p, \operatorname{construcciones}(b))
                                ) ^
                                (\forall p : Pos)(def?(p, construcciones(b)) \Rightarrow_{L}
                                       \neg \ \mathrm{esRio}(p, \, \mathrm{mapa}(a)) \ \land \\
                                       (\nexists otra : Pos)^1(def?(otra, construcciones(b)) \wedge_L
                                              obtener(otra, construcciones(b)) > obtener(p, construcciones(b))
                                       \Rightarrow_{\mathbf{L}} \neg \operatorname{def}(p, \operatorname{construcciones}(a))
                                )
```

^{1.} Si en la posición hay una construcción de nivel máximo, no puede colisionar con una construcción del otro SimCity.

1.4. Servidor

TAD SERVIDOR

```
géneros
                   Server
                   Server, observadores, generadores, verMapa, verCasas, verComercios, verPopularidad,
exporta
                   agregarCasa, agregarComercio y verTurno
usa
                   SimCity, Mapa, Nombre, Pos, Construcción, Nivel, Nat, Bool, \operatorname{dicc}(\alpha \times \beta), \operatorname{conj}(\alpha)
igualdad observacional
                   (\forall s, s' : \text{Server}) \ \left( s =_{\text{obs}} s' \Longleftrightarrow \begin{pmatrix} \text{partidas}(s) =_{\text{obs}} \text{partidas}(s') \land_{\text{L}} \\ \text{congeladas}(s) =_{\text{obs}} \text{congeladas}(s') \end{pmatrix} \right)
observadores básicos
   partidas
                   : Server
                                                         \longrightarrow dicc(Nombre \times SimCity)
   congeladas : Server
                                                         \longrightarrow conj(Nombre)
generadores
   nuevoServer
                                                                                         \longrightarrow Server
   nuevaPartida
                             : Server s \times \text{Nombre } p \times \text{Mapa}
                                                                                         \longrightarrow Server
                                                                                                                       \{\neg \operatorname{def}?(p, \operatorname{partidas}(s))\}
   unirPartidas
                             : Server s \times \text{Nombre } p1 \times \text{Nombre } p2 \longrightarrow \text{Server}
                                                                                                                     {unionValida(s, p1, p2)^1}
   avanzar
Turno<br/>Partida : Server s \times \text{Nombre } p \times \text{dicc}(\text{Pos} \times \text{Construcción}) \ cs \longrightarrow \text{Server}
                                                                                                                         {avanzar Valido (s, p)^1}
otras operaciones
   verMapa
                           : Server s \times \text{Nombre } p \longrightarrow \text{Mapa}
                                                                                                                          \{def?(p, partidas(s))\}
   verCasas
                           : Server s \times \text{Nombre } p \longrightarrow \text{dicc}(\text{Pos} \times \text{Nivel})
                                                                                                                          \{def?(p, partidas(s))\}
   verComercios
                         : Server s \times \text{Nombre } p \longrightarrow \text{dicc}(\text{Pos} \times \text{Nivel})
                                                                                                                          \{def?(p, partidas(s))\}
   ver
Popularidad : Server s \times \text{Nombre } p \longrightarrow \text{Nat}
                                                                                                                          \{def?(p, partidas(s))\}
   verTurno
                           : Server s \times \text{Nombre } p \longrightarrow \text{Nat}
                                                                                                                          \{def?(p, partidas(s))\}
                             : Server s \times \text{Nombre } p \times \text{Pos } pos
                                                                                         \longrightarrow Server
                                                                                                                  {agregarValido(s, p, pos)^1}
   agregar Casa
   agregar
Comercio : Server s \times \text{Nombre } p \times \text{Pos } pos
                                                                                         \longrightarrow Server
                                                                                                                  {agregarValido(s, p, pos)^1}
                    \forall s: Server, \forall p, p', p'': Nombre, \forall m: Mapa, \forall pos: Pos
axiomas
   partidas(nuevoServer)
                                                           \equiv vacio
   partidas(nuevaPartida(s, p, m))
                                                           \equiv definir(p, iniciar(m), partidas(s))
   partidas(unirPartidas(s, p, p'))
                                                           \equiv \operatorname{definir}(p,
                                                                       unir(obtener(p, partidas(s)),
                                                                             obtener(p', partidas(s))),
                                                                       partidas(s)
   partidas(avanzarTurnoPartida(s, p, cs)) \equiv definir(p, s)
                                                                           avanzar\operatorname{Turno}(\operatorname{obtener}(p, \operatorname{partidas}(s)), cs),
                                                                           partidas(s)
                                                               \equiv \emptyset
   congeladas(nuevoServer)
   congeladas(nuevaPartida(s, p, m))
                                                               \equiv \text{congeladas}(s)
   congeladas(unirPartidas(s, p, p'))
                                                               \equiv \operatorname{Ag}(p', \operatorname{congeladas}(s))
```

congeladas(avanzarTurnoPartida(s, p))

 $\equiv \text{congeladas}(s)$

^{1.} definido en el apartado Definiciones Auxiliares de Servidor.

```
otros ax. \forall s: Server, \forall p: Nombre, \forall pos: Pos

verMapa(s, p) \equiv mapa(\text{obtener}(p, \text{partidas}(s)))

verCasas(s, p) \equiv casas(\text{obtener}(p, \text{partidas}(s)))

verComercios(s, p) \equiv comercios(\text{obtener}(p, \text{partidas}(s)))

verPopularidad(s, p) \equiv popularidad(\text{obtener}(p, \text{partidas}(s)))

verTurno(s, p) \equiv turnos(\text{obtener}(p, \text{partidas}(s)))

agregarCasa(s, p, pos) \equiv avanzarTurnoPartida(s, p, \text{definir}(pos, "casa", \text{vacio}))

agregarComercio(s, p, pos) \equiv avanzarTurnoPartida(s, p, \text{definir}(pos, "comercio", \text{vacio}))
```

Fin TAD

Definiciones Auxiliares de Servidor

```
unionValida : Server s \times \text{Nombre } p \times \text{Nombre } p' \longrightarrow \text{boolean}
unionValida(s, p, p') \equiv \text{def}?(p, \text{partidas}(s)) \land \text{def}?(p', \text{partidas}(s)) \land p \notin \text{congeladas}(s) \land_{\text{L}}
                                                                                                                                                    unir Valido (obtener (p, partidas(s)), obtener (p', partidas(s)))^1
avanzar
Valido : Server s \times \text{Nombre } p \times \text{dicc}(\text{Pos} \times \text{Construcción}) \ cs \longrightarrow \text{boolean}
avanzar Valido(s, p, cs) \equiv \text{def?}(p, \text{partidas}(s)) \land
                                                                                                                                                                  p \notin \text{congeladas}(s) \land
                                                                                                                                                                     \neg \text{ vacia?}(\text{claves}(cs)) \land_{\text{\tiny L}}
                                                                                                                                                                    (\forall pos: Pos)(pos \in claves(cs) \Rightarrow_{L}
                                                                                                                                                                                                obtener(pos,\ cs) \in \{"casa",\ "comercio"\} \ \land
                                                                                                                                                                                                \neg \operatorname{esRio}(pos, \operatorname{verMapa}(s, p)) \land
                                                                                                                                                                                                \neg \operatorname{def}?(pos, \operatorname{verCasas}(s, p)) \land
                                                                                                                                                                                                \neg \operatorname{def}?(pos, \operatorname{verComercios}(s, p))
                                                                                                                                                                   )
agregar
Valido : Server s \times Nombre p \times Pos pos \longrightarrow boolean
\operatorname{agregarValido}(s, p, pos) \equiv \operatorname{def}(p, \operatorname{partidas}(s)) \land p \notin \operatorname{congeladas}(s) \land_{\operatorname{L}}
                                                                                                                                                                           \neg \operatorname{def}?(pos, \operatorname{verCasas}(s, p)) \land \neg \operatorname{def}?(pos, \operatorname{verComercios}(s, p)) \land \neg \operatorname{def}
                                                                                                                                                                           \neg \operatorname{esRio}(pos, \operatorname{verMapa}(s, p))
```

^{1.} definido en el apartado Definiciones Auxiliares de SimCity.

2. Diseño

2.1. Módulo Mapa

2.1.1. Interfaz

Interfaz

```
usa: Conjunto Lineal, Nat, Bool, Posexporta: todose explica con: MAPAgéneros: Mapa
```

Operaciones básicas de Mapa

```
CREAR(in hs: conj(Nat), in vs: conj(Nat)) \rightarrow res: Mapa \operatorname{Pre} \equiv \{\operatorname{true}\}

Post \equiv \{r\hat{e}s =_{\operatorname{obs}} \operatorname{mapa}(\hat{hs}, \hat{vs})\}

Complejidad: \operatorname{O}(\operatorname{copy}(hs) + \operatorname{copy}(vs))

Descripción: Crea un mapa.

ESRIO(in m: Mapa, in p: Pos) \rightarrow res: Bool

Pre \equiv \{\operatorname{true}\}

Post \equiv \{r\hat{e}s =_{\operatorname{obs}} \operatorname{esRio}(\hat{p}, \hat{m})\}

Complejidad: \operatorname{O}(\# \operatorname{horizontales}(m) + \#\operatorname{verticales}(m))

Descripción: Verifica si en determinada pos hay un río.

SUMA(in m1: Mapa, in m2: Mapa) \rightarrow res: Mapa

Pre \equiv \{\operatorname{true}\}

Post \equiv \{r\hat{e}s =_{\operatorname{obs}} \hat{m1} + \hat{m2}\}

Complejidad: \operatorname{O}(\operatorname{crear}(m1) + \operatorname{crear}(m2))

Descripción: Une dos Mapas.
```

2.1.2. Representación

Representación

Representación de mapa

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

```
Mapa se representa con estr  \frac{\text{donde estr es tupla}(horizontales: conj (Nat),}{verticales: conj (Nat))}  Rep : estr \longrightarrow boolean  \text{Rep}(e) \equiv \text{true} \Longleftrightarrow \text{true}  Abs : estr m \longrightarrow \text{Mapa}  {Rep(m)} Abs(m) \equiv \text{horizontales}(m) =_{\text{obs}} estr.\text{horizontales} \land \text{verticales}(m) =_{\text{obs}} estr.\text{verticales}
```

2.1.3. Implementación

```
\mathbf{crear}(\mathbf{in} \ \mathrm{hs} : \mathrm{conj}(\mathrm{Nat}), \ \mathbf{in} \ \mathrm{vs} : \mathrm{conj}(\mathrm{Nat})) \longrightarrow \mathrm{res} : \mathrm{estr}
1: estr.horizontales \leftarrow hs
2: estr.verticales \leftarrow vs
3: return estr
Complejidad: O(copy(hs) + copy(vs))
Suma(in m1: mapa, in m2: mapa) \longrightarrow res : mapa
      mapa res \leftarrow copiar(m1)
2:
      itConj(Nat) itH \leftarrow crearIt(horizontales(m2))
      while(haySiguiente(itH)) :
3:
          Ag(horizontales(res), siguiente(itH))
4:
          avanzar(itH)
5:
6:
      itConj(Nat) itV \leftarrow crearIt(verticales(m2))
7:
      while(haySiguiente(itV)) :
8:
          Ag(verticales(res), siguiente(itV))
9:
          avanzar(itV)
10:
       return res
Complejidad: O(copiar(m1) + copiar(m2))
esRio(in m1: mapa, in p: Pos) \longrightarrow res : Bool
1: return p.x \in verticales(m1) \lor p.y \in horizontales(m1)
Complejidad: O(\#horizontales(m1) + \#verticales(m1))
```

2.2. Módulo SimCity

2.2.1. Interfaz

Interfaz

```
usa: Mapa, Diccionario Lineal, Pos, Nivel, Nat
exporta: todo
se explica con: SIMCITY
géneros: SimCity
```

Operaciones básicas de SimCity

Sea S: SimCity, N = popularidad(S), $\{u_0 \dots u_N\} = U$: el conjunto de SimCities en union con S^1 y S, $casas = \sum_{i=0}^{N} (\#(casas_i))$ y $comercios = \sum_{i=0}^{N} (\#(comercios_i))$, donde $casas_i$ y $comercios_i$ son respectivamente el conjunto de casas y comercios definidos en u_i por medio de AvanzarTurno.

```
\begin{array}{l} \operatorname{MAPA}(\mathbf{in}\ S\colon\operatorname{SimCity})\to res:\operatorname{Mapa}\\ \mathbf{Pre}\equiv\{\operatorname{true}\}\\ \mathbf{Post}\equiv\{\hat{res}=_{\operatorname{obs}}\operatorname{mapa}(\hat{S})\}\\ \mathbf{Complejidad:}\ \mathbf{O}(\sum_{i=0}^{N}(mapa_i)),\ \operatorname{donde}\ mapa_i\ \operatorname{es}\ \operatorname{el}\ \operatorname{Mapa}\ \operatorname{original}^3\ \operatorname{de}\ u_i.\\ \mathbf{Descripción:}\ \operatorname{Retorna}\ \operatorname{el}\ \operatorname{mapa}\ \operatorname{sobre}\ \operatorname{el}\ \operatorname{que}\ \operatorname{se}\ \operatorname{desarrolla}\ \operatorname{el}\ \operatorname{juego}\ \operatorname{actual}.\\ \mathbf{Aliasing:}\ \operatorname{No}.\ \operatorname{Genera}\ \operatorname{una}\ \operatorname{copia}.\\ \operatorname{CASAS}(\mathbf{in}\ S\colon\operatorname{SimCity})\to res:\operatorname{DiccLineal}\left(\operatorname{Pos},\ \operatorname{Nivel}\right)\\ \mathbf{Pre}\equiv\{\operatorname{true}\}\\ \mathbf{Post}\equiv\{\hat{res}=_{\operatorname{obs}}\operatorname{casas}(\hat{S})\}\\ \mathbf{Complejidad:}\ \mathbf{O}(casas^2\ +\ N) \end{array}
```

<u>justificación:</u> Una implementación de SimCity debe poder, en el peor caso, retornar una copia de todas sus casas en tiempo lineal sobre el conjunto que las representa. Pero, dado que es esperable que un SimCity, compuesto por un conjunto de uniones, sea representado como un árbol, podemos suponer que para resolver colisiones del tipo 'se queda el primero', cada nueva casa a copiar debe primero evaluar si no pertenece ya a los niveles superiores. Resultando en un peor caso, holgado, de $O(casas^2)$. Dado que un SimCity puede no tener casas, se debe considerar que el peor caso puede estar dado por la cantidad de nodos a recorrer en el árbol.

Descripción: Retorna las posiciones y respectivos niveles de todas las casas en el juego actual.

Aliasing: No. Genera una copia.

```
COMERCIOS(in S: SimCity) \rightarrow res: DiccLineal (Pos, Nivel) \mathbf{Pre} \equiv \{\text{true}\}\
\mathbf{Post} \equiv \{r\hat{e}s =_{\text{obs}} \text{comercios}(\hat{S})\}
\mathbf{Complejidad:} \mathbf{O}(comercios^2 \times casas + N)
```

<u>justificación</u>: similiar a casas(s). En este caso también se debe calcular el nivel de cada comercio en relación a las casas en distancia manhattan ≤ 3 .

Descripción: Retorna las posiciones y respectivos niveles de todos los comercios en el juego actual.

Aliasing: No. Genera una copia.

```
POPULARIDAD(in S: SimCity) \rightarrow res: Nat \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}

\mathbf{Post} \equiv \{ \hat{res} =_{\text{obs}} \text{popularidad}(\hat{S}) \}

\mathbf{Complejidad: O(1)}
```

Descripción: Retorna la cantidad total de uniones que se realizaron para conformar la partida actual.

Aliasing: No. Por copia.

- 1. Este conjunto incluye también a los SimCities provenientes de las uniones propias a cada SimCity en unión directa con S.
- 2. En particular, notar que $casas \geq \#(claves(casas(\hat{S})))$ y $comercios \geq \#(claves(comercios(\hat{S})))$, por posibles colisiones permitidas entre los u_i . Dado la necesidad de resolver la union en $\mathbf{O}(1)$, no se puede mantener un registro de construcciones sin repetidos. De éste modo, se contempla el total real de construcciones definidas al momento de calcular la complejidad que tendrán las operaciones.
- 3. Es decir, aquel con el que se inició originalmente el simCity.

Descripción: Une dos SimCities.

```
TURNOS(in S: SimCity) \rightarrow res: Nat
\mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \hat{res} =_{\text{obs}} \operatorname{turnos}(\hat{S}) \}
Complejidad: O(1)
Descripción: Retorna la cantidad de turnos que pasaron desde que se inició el SimCity.
Aliasing: No. Genera una copia.
INICIAR(\mathbf{in}\ m: \mathtt{Mapa}) \to res: \mathtt{SimCity}
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \hat{res} =_{\mathrm{obs}} \operatorname{iniciar}(\hat{m}) \}
Complejidad: O(copy(m))
Descripción: Crea un nuevo SimCity.
Aliasing: No. Genera una copia.
AVANZAR\operatorname{Turno}(\operatorname{in/out} S: \operatorname{SimCity}, \operatorname{in} cs: \operatorname{diccLineal}(\operatorname{Pos}, \operatorname{Construccion}))
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{avanzarValido}^1(\hat{s}, \, \hat{cs}) \, \wedge \, \hat{S} = S_0 \}
\mathbf{Post} \equiv \{\hat{S} =_{\mathrm{obs}} \mathrm{avanzarTurno}(S_0, \, \hat{cs})\}\
Complejidad: O(N + \#(claves(casas_S)) + \#(claves(comercios_S)) + \#(claves(cs))),
      donde casas y comercios son, respectivamente, el conjunto de casas y el conjunto de comercios
      definidos en éste SimCity particular a través de avanzarTurno.
Descripción: Avanza el turno de un SimCity.
Aliasing: Genera una copia de las posiciones en el diccionario.
UNIR(\mathbf{in}/\mathbf{out}\ S1: SimCity, \mathbf{in}\ S2: SimCity)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{unionValida}^1(\hat{S1}, \hat{S2}) \land \hat{S1} = S_0 \}
\mathbf{Post} \equiv \{\hat{S1} =_{\mathrm{obs}} \mathrm{unir}(S_0, S2)\}\
Complejidad: O(1)
```

Aliasing: Se guarda una referencia a S2 en S1. Cualquier cambio sobre S2 modificará a S1.

^{1.} definido en Definiciones Auxiliares de SimCity.

2.2.2. Representación

Representación

Un SimCity se compone por la ubicación y nivel de una serie de construcciones, de tipo Casa o Comercio, sobre un Mapa, y de una Popularidad respecto a la cantidad de uniones que lo modificaron.

reescribir La ubicación de las casas se representan sobre un diccionario lineal con clave Pos y significado Nivel. La ubicación de los comercios se representan similarmente, pero su significado responde a un NivelBase de tipo Nat a partir del cual se calcula propiamente su Nivel. El mapa es de tipo Mapa y las uniones se representan a través de una lista de Hijos que contiene punteros a los SimCities unidos e información relevante para calcular el nivel de sus construcciones. Ya que, una vez unido a otro, un SimCity debe permanecer sin modificar.

```
SimCity se representa con estr
  donde estr es tupla (antiguedad: Nat,
                                  turno: Nat,
                                  popularidad : Nat,
                                  mapa: Mapa,
                                  construcciones: lista (puntero (diccLineal (Pos, Construcción))),
                                  uniones : lista(hijo) )
  donde hijo es tupla(sc: puntero (estr),
                                  turnoUnido : Nat )
  donde pos es tupla(x : Nat, y : Nat)
Rep : estr^1 \longrightarrow boolean
Rep(e) \equiv true \iff (
                      (\forall h : hijo)(esta?(h, e.uniones) \Rightarrow_{L}
                            (h.sc \neq \text{NULL} \wedge_{\text{L}} rep(*(h.sc)))^2 \wedge_{\text{L}}
                            (e.turno \ge h.turnoUnido)^3 \land
                            (\forall h': hijo)(esta?(h', e.uniones) \land_{L} pos(h', e.uniones) > pos(h, e.uniones) \Rightarrow_{L}
                                  h'.turnoUnido \leq h.turnoUnido
                            )^{4}
                      ) \wedge_{L}
                      (\forall p : puntero(dicc(Pos, Construccion)))(esta?(p, e.construcciones) \Rightarrow_{L}
                            (\not\equiv p': \text{puntero}(\text{dicc}(\text{Pos}, \text{Construccion})))(\text{esta}?(p', e.construcciones)) \land_{\text{L}}
                                  pos(p, e.construcciones) \neq pos(p'e.construcciones) \land_{L}
                                  \operatorname{claves}(*(p)) \cap \operatorname{claves}(*(p')) \neq \emptyset
                            )
                      )^5 \wedge_{\scriptscriptstyle L}
                      (\log(e.construcciones) = e.turno)^6 \wedge_L
                      (\&e \notin \text{Unidos})^7 \wedge_{\text{L}}
                      (\forall p : \text{puntero(estr)})(p \in \text{Unidos} \Rightarrow_{\text{L}}
                            e.antiguedad \ge (*p).antiguedad
                      (e.popularidad = \#(Unidos))^9 \land
                      (\forall p : Pos)(p \in Casas \Rightarrow_L
                            \neg \operatorname{esRio}(p, \operatorname{Mapas}) \land (\operatorname{nivel}(e, p) \leq e.antiguedad)
                      )^{10} \wedge
                      (\forall p : Pos)(p \in Comercios \Rightarrow_{\perp}
                            \neg \operatorname{esRio}(p, \operatorname{Mapas}) \land (\operatorname{nivel}(e, p) \leq e.\operatorname{antiguedad})
                      )11 ^
                      (\not\equiv p: \operatorname{Pos})((p \in Comercios \lor p \in Casas) \land_{\operatorname{L}} nivel(e, p) = e.antiguedad)^{12} \land
                      uniones Validas (e, e.uniones)^{13}
               )
donde
      Unidos
                       \equiv \text{unirPunteros}(e.uniones)
      Casas
                       \equiv \text{unirCasas}(\text{Ag}(\&e, \text{Unidos}))
```

```
Comercios \equiv \text{unirComercios}(\text{Ag}(\&e, \text{Unidos}))
                          \equiv \text{unirMapas}(\text{Ag}(\&e, \text{Unidos}))
       Mapas
Abs : estr e \longrightarrow SimCity
                                                                                                                                                         \{\operatorname{Rep}(e)\}
Abs(e) \equiv sc : SimCity
                        \mathrm{mapa}(sc) \ =_{\mathrm{obs}} \mathrm{Mapas} \ \land
                        \operatorname{casas}(sc) =_{\operatorname{obs}} \operatorname{nivelar}(\operatorname{Casas}) \wedge
                        comercios(sc) =_{obs} nivelar(Comercios) \land
                        popularidad(sc) =_{obs} e.popularidad
donde
       Unidos
                          \equiv \text{unirPunteros}(e.uniones)
       Casas
                          \equiv \text{unirCasas}(\text{Ag}(\&e, \text{Unidos}))
       Comercios \equiv \text{unirComercios}(\text{Ag}(\&e, \text{Unidos}))
       Mapas
                          \equiv \text{unirMapas}(\text{Ag}(\&e, \text{Unidos}))
```

Definiciones Auxiliares

Los siguientes reemplazos sintácticos están confinados al contexto del invariante de representación y la función de abstracción del SimCity. En éste sentido, se considera restricción implícita, para cada uno, ser evaluado en un estado que satisfaga parcialmente la representación,-en términos de lógica ternaria-, al momento de 'llamada' dentro de la misma.

```
\{(\forall h : \text{hijo})(h \in s \Rightarrow_{\text{L}} h.sc \neq \text{NULL})\}
unirPunteros : secu(hijo) s \longrightarrow conj(puntero(estr))
unirPunteros(s) \equiv unirPunteros(s, \emptyset)
                                                                                                                  {eq. unirPunteros}
\_unirPunteros : secu(hijo) s \times \text{conj}(\text{puntero}(\text{estr})) ps \longrightarrow \text{conj}(\text{puntero}(\text{estr}))
unirPunteros(s, ps) \equiv \mathbf{if} \text{ vacia}?(s) \mathbf{then}
                                 else if prim(s).sc \in ps then
                                                                           // por si hay loops
                                       \_unirPunteros(fin(s), ps)
                                       unirPunteros((*(prim(s).sc)).uniones, Ag(prim(s).sc, ps)) \cup
                                              unirPunteros(fin(s), Ag(prim(s).sc, ps))
                                       // al unir se descarta el duplicado
                                 fi
unirMapas : conj(puntero(estr)) ps \longrightarrow Mapa
                                                            \{(\forall p : \text{puntero(estr)})(p \in ps \Rightarrow_{\text{L}} (p \neq \text{NULL} \land_{\text{L}} \text{rep(*p)}))\}
unirMapas(ps) \equiv if vacio?(ps) then
                              crear(\emptyset, \emptyset)
                         else
                               (*(dameUno(ps))).mapa + UnirMapas(sinUno(ps))
```

- 1. Se asume el traspaso de toda estructura de representación a su equivalente abstracto (se aplica el sombrerito).
- 2. Cada hijo apunta a un Simcity válido.
- 3. El turno es mayor o igual al turno de cualquier unión inmediata.
- 4. Las uniones están ordenadas de más antiguas a más recientes.
- 5. Las construcciones en éste nivel no se solapan.
- $6. \ \ {\rm Se}$ agregó al menos un conjunto de construcciones por cada turno interno.
- 7. La estructura no loopea consigo misma.
- 8. La antiguedad es mayor o igual a la antiguedad de cualquier simCity hijo.
- 9. La popularidad es igual a la cantidad de uniones total.
- 10. Ninguna casa está sobre un río perteneciente a cualquier mapa en la unión y su nivel es menor o igual a la antiguedad de la partida.
- 11. Ninguna construcción está sobre un río perteneciente a cualquier mapa en la unión y su nivel es menor o igual a la antiguedad de la partida.
- 12. Existe almenos una casa o comercio cuyo nivel es máximo, en el sentido que corresponde a la antiguedad de la partida.
- 13. No se solapan posiciones máximas entre esta estructura hasta el hijo 'x', y ese hijo, para todo hijo. Notar que no importan los turnos posteriores al momento de union, porque cualquier construcción agregada posteriormente no podrá ser máxima o modificar los máximos al momento de la unión. Dadas las condiciones ya establecidas hasta este momento.

```
unirCasas : conj(puntero(estr)) ps \longrightarrow dicc(Pos \times Nat)
                                                                                                                       {eq. unirMapas}
unirCasas(ps) \equiv if vacio?(ps) then
                              vacio
                        else
                             it((*(dameUno(ps))).construcciones, "casa") \cup_{dicc} unirCasas(sinUno(ps))
unirComercios : conj(puntero(estr)) ps \longrightarrow dicc(Pos \times Nat)
                                                                                                                       {eq. unirMapas}
unirComercios(ps) \equiv \mathbf{if} \text{ vacio?}(ps) \mathbf{then}
                                    vacio
                              else
                                    it((*(dameUno(ps))).construcciones, "comercio") \cup_{dicc} unirComercios(sinUno(ps))
                              fi
it : secu(puntero(dicc(Pos \times Construccion))) s \times Construccion c \longrightarrow dicc(Pos \times Nat)
// el significado representa el turno en que se agregó la construcción.
it(s, c) \equiv it(s, c, 0)
it: secu(puntero(dicc(Pos \times Construccion))) s \times Construccion c \times Nat n \longrightarrow dicc(Pos \times Nat)
it(s, c, n) \equiv if \text{ vacia?}(s) \text{ then vacio else filtrar}(*(prim(s)), c, n) \cup_{dicc} it(fin(s), c, n + 1) fi
filtrar: dicc(Pos \times Construccion) \times Construccion \times Nat \longrightarrow dicc(Pos \times Nat)
filtrar(d, c, n) \equiv if vacio?(d) then
                             vacio
                       else if obtener(clave, d) = c then
                             definir(clave, n, filtrar(borrar(clave, d), c, n))
                       else
                             filtrar(borrar(clave, d), c, n)
                       fi
donde
clave \equiv dameUno(claves(d))
pos : secu(\alpha) s \times \alpha a \longrightarrow Nat
                                                                                                                            \{esta?(a, s)\}
pos(s, a) \equiv if prim(s) = a then 0 else 1 + pos(fin(s), a) fi
uniones
Validas : estr e \times \text{secu(hijo)} s \longrightarrow \text{bool}
                                          \{s \subseteq e.uniones \land_{\mathsf{L}} (\forall h : \mathsf{hijo})(h \in s \Rightarrow_{\mathsf{L}} h.sc \neq \mathsf{NULL} \land_{\mathsf{L}} \mathsf{rep}(*(h.sc)))\}
uniones Validas(e, s) \equiv \text{vacio}(s) \vee_{\text{L}} (\text{maxcons}(e, \text{izq}) \cap \text{maxcons}(e, \text{der}) = \emptyset \wedge \text{uniones Validas}(e, \text{com}(s)))
donde
                      \equiv \text{unirPunteros}(\text{com}(s))
     com
     ult
                      \equiv \operatorname{ult}(s) \bullet <>
     casascom
                     \equiv \text{unirCasas(com)}
     comercom \equiv unirComercios(com)
                     \equiv unirCasas(ult)
     casasult
     comerult
                     \equiv unirComercios(ult)
                      \equiv claves(casascom) \cup claves(comercom)
     izq
                      \equiv claves(casasult) \cup claves(comerult)
     der
maxcons : estr e \times \text{conj}(\text{Pos}) c \longrightarrow \text{conj}(\text{Pos})
                                                                                  \{(\forall p : Pos)(p \in c \Rightarrow_{\mathsf{L}} p \in posiciones(e))\}
\max \cos(e, c) \equiv \max \cos(e, c, \emptyset, 0)
```

```
maxcons : estr e \times \text{conj}(\text{Pos}) c \times \text{conj}(\text{Pos}) max \times \text{Nat } n \longrightarrow \text{conj}(\text{Pos})
                                                                                                                        {eq. maxcons}
\max(e, c, max, n) \equiv \text{if } \text{vacio}?(c) \text{ then}
                                          max
                                    else if nivel_i > n then
                                            \max(e, \sin(c), Ag(pos_i, \emptyset), nivel_i)
                                    else if nivel_i = n then
                                          \max cons(e, \sin Uno(c), Ag(pos_i, max), n)
                                    else
                                          \max(e, \sin(c), max, n)
                                    fi
donde
               \equiv \operatorname{dameUno}(c)
     nivel_i \equiv nivel(e, pos_i)
                                                                                                                \{p \in \operatorname{posiciones}(e)\}\
nivel : estr e \times Pos pos \longrightarrow Nat
nivel(e, pos) \equiv if def?(pos, Casas) then
                           nivelesPorUnion(e, pos)
                     else
                           \max(\text{nivelesPorUnion}(e, pos), \text{nManhattan})
                     fi
donde:
     Unidos
                        \equiv \text{unirPunteros}(e.uniones)
     Casas
                        \equiv \text{unirCasas}(\text{Ag}(\&e, \text{Unidos}))
                        \equiv \text{unirComercios}(Ag(\&e, Unidos))
     Comercios
     nManhattan \equiv manhattan(e, pos, Casas)
                                                                                                                             {eq. nivel}
nivelesPorUnion : estr e \times Pos pos \longrightarrow Nat
nivelesPorUnion(e, pos) \equiv if def?(pos, Construcciones) then
                                         e.turno - obtener(pos, Construcciones)
                                    else
                                          e.turno - hijoCorrecto.turnoUnion + nivelesPorUnion(hijoCorrecto.sc, pos)
                                    fi
donde:
     Construcciones \equiv it(e.construcciones, "casa") \cup_{dicc} it(e.construcciones, "comercio")
     hijoCorrecto \equiv llegar(e.uniones, pos)
llegar : secu(hijo) s \times Pos p \longrightarrow hijo \{(\forall h : hijo)(esta?(h, s) \Rightarrow_{\mathsf{L}} h.sc \neq NULL \land_{\mathsf{L}} rep(*(h.sc))) \land_{\mathsf{L}} \}
                                                      (\exists h : \text{hijo})(\text{esta?}(h, s) \land_{\text{L}} p \in posiciones(h.sc))\}
llegar(s, p) \equiv if def?(pos, unirCasas(hijo_i)) \vee def?(pos, unirComercios(hijo_i)) then
                         prim(s)
                   else
                         llegar(fin(s))
                   fi
donde
     hijo_i \equiv Ag(prim(s).sc, \emptyset)
manhattan : estr e \times \text{Pos } p \times \text{Dicc}(\text{Pos} \times \text{Nat}) \ d \longrightarrow \text{Conj}(\text{Pos})
                                                                     \{(\forall p' : \mathsf{Pos})(p' \in \mathsf{claves}(d) \ \Rightarrow_{\mathtt{L}} \ p' \in \ posiciones(e))\}
manhattan(e, p, d) \equiv if \ vacio?(claves(d)) \ then
                             else if distManhattan(p, proximo) \leq 3 \land p \neq proximo then
                                   \max(\text{nivel}(e, \text{proximo})), \max(p, \text{borrar}(\text{proximo}, d))
                             else
                                   manhattan(e, p, borrar(proximo, d))
                             fi
donde
     proximo \equiv dameUno(claves(d))
```

2.2.3. Implementación

Algoritmos

```
iniciar(in m: Mapa) \longrightarrow res : estr
1: estr.turno \leftarrow 0
   estr.antiguedad \leftarrow 0
3: estr.popularidad \leftarrow 0
4: estr.mapa \leftarrow m
5: estr.construcciones \leftarrow vacio()
6: estr.uniones \leftarrow vacia()
7: return estr
Complejidad: O(1)
avanzarTurno(inout SimCity s, in dicc(Pos, Construccion) cs)
1: s.turno \leftarrow s.turno + 1
2: s.construcciones.agregarAtras(direccion(cs))
Complejidad: O(1)
unir(inout SimCity s1, inout Simcity s2)
1: s1.popularidad \leftarrow s1.popularidad + s2.popularidad + 1
2: s1.antiguedad \leftarrow max(s1.antiguedad, s2.antiguedad)
3: hijo nuevoHijo \leftarrow <direction(s2), s1.turno>
4: agregarAtras(s1.uniones, nuevoHijo)
Complejidad: O(1)
Asumo que existe un conjunto U \equiv \ \{\mathbf{u}_1, \ \mathbf{u}_2, \ \dots \ , \ \mathbf{u}_n\}
tal que cada uno de esos u_i son los simcities que componen al simcity original
llamamos nodos : #U
llamamos sumConstrucciones : \sum_{i=1}^{nodos} (\text{copiar}(\mathbf{u}_i.\text{construcciones}))
llamamos sum
Mapas : \sum_{i=1}^{nodos} (\mathbf{u}_i.\mathbf{mapa})
mapa(in SimCity s) \rightarrow res : Mapa
1: Mapa res \leftarrow s.mapa
    for(nat i \leftarrow 0; i < long(s.uniones); i \leftarrow i + 1) :
3:
       res \leftarrow res + mapa(*s.uniones[i].sc)
4:
   return res
Complejidad: O(sumMapas)
cabe aclarar que la suma de los mapas esta definida
listDeTipo(in SimCity s, in Construccion tipo) \rightarrow res : dicc(Pos, Nivel)
    dicc(pos, nivel) res \leftarrow vacio()
2:
    for(nat i \leftarrow 0; i < long(s.construcciones); i \leftarrow i + 1):
3:
       itDicc(Pos, Construccion) itCs \leftarrow crearIt(*s.construcciones[i]);
        while(haySiguiente(itCs)):
4:
           Pos p \leftarrow siguienteClave(itCs)
5:
           construccion \ c \ \leftarrow \ siguienteSignificado(itCs)
6:
7:
           if(c == tipo):
8:
               definir(res, p, s.turno - (i+1))
           avanzar(itCs)
Complejidad: O(\sum_{i=0}^{long(s.construcciones)} (\# claves(*s.construcciones[i])))
\mathbf{casas}(\mathbf{in} \ \mathrm{SimCity} \ \mathrm{s}) \rightarrow \mathrm{res} : \mathrm{dicc}(\mathrm{Pos}, \ \mathrm{Nivel})
1: dicc(pos, nivel) res \leftarrow copiar(listDeTipo(s, "casa"))
```

```
dicc(pos, nivel) comerciosTotales ← copiar(listDeTipo(s, "comercio"))
3:
    for(nat i \leftarrow 0; i < long(s.uniones); i \leftarrow i + 1):
       itDicc(Pos, Nivel) itCs \leftarrow crearIt(casas(*s.uniones[i].sc))
4:
5:
       while(haySiguiente(itCs)):
           Pos p \leftarrow siguienteClave(itCs)
6:
7:
           Nivel n \leftarrow siguienteSignificado(itCs)
           if(\neg def?(res, p) \land \neg def?(comerciosTotales, p)):
8:
9:
               definir(res, p, s.turno - s.uniones[i].turnoUnido + n)
10:
           avanzar(itCs)
11:
       comerciosTotales ← comerciosTotales ∪ listDeTipo(*s.uniones[i].sc, "comercio")
12: return res
Complejidad: O([sumConstrucciones]^2 + nodos)
comercios(in SimCity s) \rightarrow res : dicc(Pos, Nivel)
1: dicc(Pos, Nivel) casasTotales \leftarrow casas(s)
    return manhatizar(comerciosAux(s, casasTotales), casasTotales)
Complejidad: O(manhatizar(comerciosAux(s, casasTotales), casasTotales) + casas(s))
\mathbf{comerciosAux}(\mathbf{in} \ \mathrm{SimCity} \ \mathrm{s}, \ \mathbf{in} \ \mathrm{casasTotales}) \ 	o \ \mathrm{res} \ : \ \mathrm{dicc}(\mathrm{Pos}, \ \mathrm{Nivel})
   dicc(pos, nivel) res \leftarrow copiar(listDeTipo(s, "casa"))
    for(nat i \leftarrow 0; i < long(s.uniones); i \leftarrow i + 1):
       itDicc(Pos, Nivel) itCs \leftarrow crearIt(comerciosAux(*s.uniones[i].sc), casasTotales)
4:
5:
       while(haySiguiente(itCs)) :
6:
           Pos p \leftarrow siguienteClave(itCs)
7:
           Nivel n \leftarrow \text{siguienteSignificado(itCs)}
8:
          if(\neg def?(res, p) \land \neg def?(casasTotales, p)):
9:
               definir(res, p, s.turno - s.uniones[i].turnoUnido + n)
10:
           avanzar(itCs)
11: return res
Complejidad: O([sumConstrucciones]^2 + nodos)
manhatizar(inout dicc(Pos, Nivel) comercios, in dicc(Pos, Nivel) casasTotales) {
    itDicc(Pos, Nivel) itCs \leftarrow crearIt(comercios)
2:
    while(haySiguiente(itCs)) :
3:
       Pos p \leftarrow siguienteClave(itCs)
       Nivel n \leftarrow siguienteSignificado(itCs)
4:
       eliminarSiguiente(itCs)
5:
6:
       definirRapido(comercios, p, max(n, nivelCom(p, casasTotales)))
7:
       avanzar(itCs)
Complejidad: O(#claves(comercios) * #claves(casasTotales))
popularidad(in SimCity s) \rightarrow res : Nat
1: return s.popularidad
Complejidad: O(1)
nivelCom(in Pos p, in dicc(pos, Nivel) cs) \rightarrow Nat
    nat\ maxLvl\ \leftarrow\ 1
2:
    for(int i = -3; i \leq 3; ++i) :
3:
       for(int j = |i|-3; j \le 3-|i|; ++j) :
4:
          if(p.x + i \ge 0 \land p.y + j \ge 0):
              \mathrm{Pos} \ \mathrm{p2} \ \leftarrow \ <\! \mathrm{p.x+i}, \ \mathrm{p.y+j} \!>\!
5:
6:
              if(def?(cs, p2)):
                  \max Lvl = \max(\max Lvl, obtener(cs, p2))
    return maxLvl
Complejidad: O(\#claves(cs))
```

```
agCasa(inout dicc(Pos, Nivel) casas, in Pos p, in Nivel n):
1: definirRapido(casas, p, n)
Complejidad: O(1)
agComercio(inout dicc(Pos, Nivel) comercios, in Pos p, in Nivel n) :
1: definirRapido(comercio, p, n)
Complejidad: O(1)
turnos(in SimCity s) \rightarrow res : Nat
1: return s.turno
Complejidad: O(1)
• \cup •(in dicc(\alpha, \beta) d1, in dicc(\alpha, \beta) d2) \rightarrow res : dicc(\alpha, \beta)
1: dicc(\alpha, \beta) res = copiar(d1)
   itDicc(\alpha, \beta) itCs \leftarrow crearIt(d2);
    while(haySiguiente(itCs)) :
3:
       \alpha a \leftarrow siguienteClave(itCs)
4:
5:
       \beta b \leftarrow siguienteSignificado(itCs)
       if(\neg def?(res, a)):
6:
          definir(res, a, b)
7:
8:
       avanzar(itCs)
9: return res
Complejidad: O(copy(d1) + \#claves(d2))
construcc(in SimCity s) \rightarrow res : Nat
1: return casas(s) \cup comercios(s)
Complejidad: O(\mathbf{casas}(d1) + \mathbf{comercios}(d2))
```

2.3. Módulo Servidor

2.3.1. Interfaz

construcciones.

partida.

Interfaz

```
usa: SimCity, Mapa, Pos, Nombre, Construcción, Diccionario Trie, Diccionario Lineal exporta: todo
se explica con: Servidor
géneros: server
```

Operaciones básicas de server

Sea S: servidor, donde N es la cantidad de partidas definidas en S, nom $_i$ es el nombre de la partida i y sc $_i$ es el SimCity asociado a nom $_i$.

```
NUEVOSERVER() \rightarrow res : server
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \hat{res} =_{\mathrm{obs}} \mathrm{nuevoServer} \}
Complejidad: O(1)
Descripción: Crea un servidor.
Aliasing: No tiene.
PARTIDAS(in s: server) \rightarrow res: dicc(Nombre, SimCity)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{r\hat{e}s =_{\mathrm{obs}} \mathrm{partidas}(\hat{s})\}\
Complejidad: O(\sum_{i=0}^{N} copy(nom_i) + copy(sc_i))
Descripción: Devuelve un diccionario con todas las partidas del servidor.
Aliasing: Por copia.
CONGELADAS(in s: server) \rightarrow res: conj (Nombre)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{r\hat{e}s =_{obs} \operatorname{congeladas}(\hat{s})\}\
Complejidad: O(\sum_{i=0}^{N} copy(nom_i))
Descripción: Devuelve el conjunto con los nombres de las partidas no modificables.
Aliasing: Por copia.
NUEVAPARTIDA(\mathbf{in}/\mathbf{out}\ s: server, \mathbf{in}\ p: Nombre, \mathbf{in}\ m: Mapa)
\mathbf{Pre} \equiv \{\hat{s} =_{\mathrm{obs}} s_0 \land \neg \mathrm{def}?(\hat{p}, \mathrm{partidas}(\hat{s}))\}\
\mathbf{Post} \equiv \{\hat{s} =_{obs} \text{nuevaPartida}(s_0, \hat{p}, \hat{m})\}\
Complejidad: O(copy(p) + copy(m))
Descripción: Agrega una partida nueva al servidor.
Aliasing: No tiene.
UNIRPARTIDAS(\mathbf{in}/\mathbf{out}\ s: server, \mathbf{in}\ p1: Nombre, \mathbf{in}\ p2: Nombre)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{unionValida}^{1}(\hat{s}, \ \hat{p1}, \ \hat{p2}) \ \land \ \hat{s} = s_{0} \}
\mathbf{Post} \equiv \{\hat{s} =_{obs} \text{unirPartidas}(s_0, \hat{p1}, \hat{p2})\}
Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
Descripción: Agrega el SimCity s2 asociado a p2, al SimCity s1, asociado a p1. s2 pasa a ser no modificable.
Aliasing: Se guarda una referencia a s2 en s1. Cualquier cambio sobre s2 modificará la representación de
s1. Se garantiza que s1 no modificará a s2.
AVANZARTURNOPARTIDA(in/out\ s: server, in\ p: Nombre, in\ cs: dicc(Pos \times Construcción))
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{avanzar Valido}^1(hats, \, \hat{p}, \, \hat{cs}) \, \wedge \, \hat{s} = s_0 \}
\mathbf{Post} \equiv \{\hat{s} =_{obs} \text{ avanzarTurnoPartida}(s_0, \hat{p}, \hat{cs})\}\
Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
Descripción: Avanza el turno de una partida y agrega las construcciones definidas en el diccionario de
```

Aliasing: Se guarda un puntero al diccionario en el SimCity. Cualquier cambio en este modificará a la

```
AGREGARCASA(in/out s: server, in p: Nombre, in pos: Pos)
\mathbf{Pre} \equiv \{\hat{s} = s_0 \land \operatorname{agregarValido}^1(\hat{s}, \, \hat{p}, \, p\hat{o}s)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{\hat{s} =_{obs} \operatorname{agregarCasa}(s_0, \ \hat{p}, \ p\hat{o}s)\}\
Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
Descripción: Agrega una nueva casa.
Aliasing: No tiene.
AGREGAR COMERCIO (in/out\ s: server, in\ p1: Nombre, in\ p2: Nombre)
\mathbf{Pre} \equiv \{\hat{s} = s_0 \land \operatorname{agregarValido}^1(\hat{s}, \hat{p}, p\hat{o}s)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{\hat{s} =_{\mathrm{obs}} \operatorname{agregarComercio}(s_0, \ \hat{p}, \ p\hat{o}s)\}\
Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
Descripción: Agrega un nuevo comercio.
Aliasing: No tiene.
VERPOPULARIDAD(in s: server, in p: Nombre) \rightarrow res: Nat
\mathbf{Pre} \equiv \{ \operatorname{def}?(\hat{p}, \operatorname{partidas}(\hat{s})) \}
\mathbf{Post} \equiv \{r\hat{e}s =_{obs} \text{verPopularidad}(\hat{s}, \hat{p})\}\
Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
Descripción: Devuelve la popularidad de la partida.
Aliasing: Devuelve una referencia no modificable.
VERTURNO(in \ s: server, in \ p: Nombre) \rightarrow res: Nat
\mathbf{Pre} \equiv \{ \operatorname{def}?(\hat{p}, \operatorname{partidas}(\hat{s})) \}
\mathbf{Post} \equiv \{r\hat{e}s =_{obs} \text{verTurno}(\hat{s}, \hat{p})\}\
Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
Descripción: Devuelve la antiguedad de la partida.
Aliasing: Devuelve una referencia no modificable.
VERMAPA(\mathbf{in}\ s: \mathtt{server}, \mathbf{in}\ p: \mathtt{Nombre}) \to res: \mathtt{Mapa}
\mathbf{Pre} \equiv \{ \operatorname{def}?(\hat{p}, \operatorname{partidas}(\hat{s})) \}
\mathbf{Post} \equiv \{ r\hat{e}s =_{obs} \operatorname{verMapa}(\hat{s}, \hat{p}) \}
Complejidad: O(|nombreMasLargo|) + O(mapa(sc)), donde sc es el SimCity asocidad a p
Descripción: Devuelve el mapa de la partida.
Aliasing: Devuelve una copia.
VERCASAS(in s: server, in p: Nombre) \rightarrow res: dicc(Pos, Nat)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \operatorname{def}?(\hat{p}, \operatorname{partidas}(\hat{s})) \}
\mathbf{Post} \equiv \{r\hat{e}s =_{obs} \operatorname{verCasas}(\hat{s}, \hat{p})\}\
Complejidad: O(|nombreMasLargo|) + O(casas(sc)), donde sc es el SimCity asocidad a p
Descripción: Devuelve un diccionario con las posiciones y niveles de las casas de la partida.
Aliasing: Devuelve una copia.
VERCOMERCIOS(in s: server, in p: Nombre) \rightarrow res: dicc(Pos, Nat)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \operatorname{def}?(\hat{p}, \operatorname{partidas}(\hat{s})) \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \hat{res} =_{obs} \text{verComercios}(\hat{s}, \hat{p}) \}
Complejidad: O(|nombreMasLargo|) + O(comercios(sc)), donde sc es el SimCity asocidad a p
Descripción: Devuelve un diccionario con las posiciones y niveles de los comercios de la partida
Aliasing: Devuelve una copia.
```

^{1.} definido en Definiciones Auxilares de Servidor.

2.3.2. Representación

Representación

Representación de servidor

Un servidor almacena y actualiza los diferentes SimCity. Se representa como un diccionario implementado en un trie, donde las claves son los nombres de las partidas y los significados un puntero al SimCity y su estado (si es modificable o no).

Elegimos esta estructura para cumplir con las restricciones dadas de complejidad. Buscar una clave en el diccTrie está acotado por la clave más larga definida en el mismo. Con lo cual, todas las operaciones del servidor en relación a una partida específica serán por lo menos $\mathbf{O}(|nombreMasLargo|)$.

```
servidor se representa con diccTrie (Nombre, partida)
  donde partida es tupla (modificable : bool,
                                    sim : puntero(SimCity) )
\operatorname{Rep}:\operatorname{estr}\longrightarrow\operatorname{boolean}
Rep(e) \equiv true \iff
              (\forall partida_1, partida_2 : Nombre)
              ((\text{def?}(partida_1, e) \land \text{def?}(partida_2, e) \land partida_1 \neq partida_2) \Rightarrow_{\text{L}}
                    obtener(partida_1, e).sim \neq obtener(partida_2, e).sim
              (\forall partida: Nombre)(def?(partida, e) \Rightarrow_{L} obtener(partida, e).sim \neq NULL)
                                                                                                                            \{\operatorname{Rep}(e)\}
Abs : estr e \longrightarrow \text{servidor}
Abs(e) \equiv s: servidor \mid
                    (\forall nombre: Nombre)
                         (nombre \in congelados(s) \Leftrightarrow
                         (def?(nombre, e) \land_{L} \neg obtener(nombre, e).modificable))
                    (\forall nombre: Nombre)
                         (def?(nombre, partidas(s)) \Leftrightarrow def?(nombre, e))
                    (\forall nombre: Nombre)
                         (def?(nombre, partidas(s)) \Rightarrow_{L}
                         obtener(nombre, partidas(s)) =_{obs} *(obtener(nombre, e).sim))
```

2.3.3. Implementación

Algoritmos

```
nuevoServer() \rightarrow res : estr
 1: res \leftarrow vacio()
 2: return res
    Complejidad: O(1)
\mathbf{partidas}(\mathbf{in}\ e : \mathtt{estr}) \to res : \mathrm{diccTrie}(\mathrm{Nombre}, \mathrm{SimCity})
 1: res \leftarrow vacio()
 2: it \leftarrow crearIt(e)
 3: while(haySiguiente(it)):
          nom \leftarrow siguienteClave(it)
          sc \leftarrow *(siguienteSignificado(it).sim)
          definirRapido(res, nom, sc)
 6:
 7:
          avanzar(it)
 8: return res
    Complejidad: \mathbf{O}(\sum_{i=0}^{N} copy(nom_i) + copy(sc_i))
\mathbf{congeladas}(\mathbf{in}\ e : \mathtt{estr}) \to res : \mathtt{conj}(\mathtt{Nombre})
 1: res \leftarrow vacio()
 2: it \leftarrow crearIt(e)
 3: while(haySiguiente(it)):
          if\ (\neg signienteSignificado(it).modificable):
 5:
               nom \leftarrow siguienteClave(it)
               agregarRapido(res, nom)
 6:
 7:
          avanzar(it)
 8: return res
    Complejidad: \mathbf{O}(\sum_{i=0}^{N} copy(nom_i))
nuevaPartida(in/out e: estr, in p: Nombre, in m: Mapa)
 1: definirRapido(e, p, \langle true, \& (iniciar(m)) \rangle)
                                                                           ▶ Reservamos memoria para el nuevo SimCity
    Complejidad: O(copy(p) + copy(m))
unirPartidas(in/out e: estr, in p1: Nombre, in p2: Nombre)
 1: definir(e, p1, \langle true, \& (unir(*(significado(p1, e).sim), *(significado(p2, e).sim)))\rangle)
 2: definir(e, p2, \langle false, significado(p2, e).sim \rangle)
    Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
    Justificacion: unir \in \mathbf{O}(1) + buscar\ en\ diccTrie \in \mathbf{O}(|nombreMasLargo|) \rightarrow \mathbf{O}(|nombreMasLargo|)
avanzarTurnoPartida(in/out\ e: estr, in\ p: Nombre, in\ cs: diccLineal (Pos <math>\times Construccion))
 1: definir(e, p, \langle true, \&(avanzarTurno(*(significado(p, e).sim), cs))\rangle)
                                                                                                            ⊳ cs por referencia
    Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
    \overline{\text{Justificacion:}} \ avanzarTurno \in \mathbf{O}(1) + buscar \ en \ diccTrie \in \mathbf{O}(|nombreMasLargo|)
                     \rightarrow \mathbf{O}(|nombreMasLargo|)
```

```
\mathbf{agregarCasa}(\mathbf{in}/\mathbf{out}\ s : \mathsf{estr},\ \mathbf{in}\ partida : \mathsf{String},\ \mathbf{in}\ pos : \mathsf{Pos})
 1: cs \leftarrow definirRapido(vacio(), pos, "casa")
 2: definir(e, p, \langle true, \&(avanzarTurno(*(significado(p, e).sim), cs))\rangle)
     Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
agregarComercio(in/out s: estr, in partida: String, in pos: Pos)
 1: cs \leftarrow definirRapido(vacio(), pos, "comercio")
 2: definir(e, p, \langle true, \&(avanzarTurno(*(significado(p, e).sim), cs))\rangle)
     Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
\mathbf{verMapa}(\mathbf{in}\ s : \mathtt{estr}, \mathbf{in}\ partida : \mathtt{Nombre}) \to res : \mathtt{Mapa}
 1: sc \leftarrow obtener(partida, s).sim
 2: res \leftarrow mapa(*sc)
 3: return res
     Complejidad: \mathbf{O}(|nombreMasLargo|) + O(mapa(*sc))
verCasas(in s: estr, in partida: Nombre) \rightarrow res: DiccLineal(Pos, Nivel)
 1: sc \leftarrow obtener(partida, s).sim
 2: res \leftarrow casas(*sc)
 3: return res
     Complejidad: O(|nombreMasLargo|) + O(casas(*sc))
\mathbf{verComercios}(\mathbf{in}\ s\colon \mathtt{estr},\ \mathbf{in}\ partida\colon \mathtt{Nombre}) \to res\colon \mathtt{DiccLineal}(\mathtt{Pos},\ \mathtt{Nivel})
 1: sc \leftarrow obtener(partida, s).sim
 2: res \leftarrow comercios(*sc)
 3: return res
     Complejidad: \mathbf{O}(|nombreMasLargo|) + O(comercios(*sc))
\mathbf{verPopularidad(in}\ s: \mathtt{estr}, \ \mathbf{in}\ partida: \mathtt{Nombre}) \rightarrow res: \mathtt{Nat}
 1: sc \leftarrow obtener(partida, s).sim
 2: res \leftarrow popularidad(*sc)
 3: return res
     Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
\mathbf{verTurno}(\mathbf{in}\ s : \mathsf{estr}, \ \mathbf{in}\ partida : \mathsf{Nombre}) \to res : \mathsf{Nat}
 1: sc \leftarrow obtener(partida, s).sim
 2: res \leftarrow turnos(*sc)
 3: return res
     Complejidad: O(|nombreMasLargo|)
```