

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 Tel/Fax: $(++54\ +11)\ 4576-3300$ 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 Mapa y un conjunto de Construcciones de tipo casa o comercio. El mismo permitirá la union con otras instancias del tipo, y deberá permitir conocer el turno y la popularidad de la partida, entendido éste último atributo como la cantidad de uniones que componen a la instancia.

Índice

1.	\mathbf{Esp}	ecifica	ción	2	
	1.1.	Aliases	3	2	
	1.2.	Mapa		2	
	1.3.	SimCit	ty	3	
	1.4.	Servide	or	6	
2.	Diseño				
	2.1.	Módul	o Mapa	8	
		2.1.1.	Interfaz	8	
		2.1.2.	Representación	9	
		2.1.3.	Implementación	10	
	2.2.	Módul	o SimCity	11	
		2.2.1.	Interfaz	11	
		2.2.2.	Representación	13	
		2.2.3.	Implementación	19	
	2.3.	Módul	o Servidor	22	
		2.3.1.	Interfaz	22	
		2.3.2.	Representación	25	
		222	Implementación	26	

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

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

observadores básicos

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

generadores

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

otras operaciones

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

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}(m1, p) \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, nivelComercio, distManhattan, $\bullet \cup_{dicc} \bullet$

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

igualdad observacional

$$(\forall s, s' : \text{SimCity}) \quad \left(s =_{\text{obs}} s' \iff \begin{pmatrix} \text{mapa}(s) =_{\text{obs}} \text{mapa}(s') \land_{\text{L}} \\ \text{casas}(s) =_{\text{obs}} \text{casas}(s') \land \\ \text{comercios}(s) =_{\text{obs}} \text{comercios}(s') \land \\ \text{popularidad}(s) =_{\text{obs}} \text{popularidad}(s') \end{pmatrix} \right)$$

observadores básicos

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

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

popularidad : $SimCity \longrightarrow Nat$

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

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

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

 $\begin{array}{lll} {\rm construcciones} & : {\rm SimCity} & \longrightarrow {\rm dicc(Pos \times Nivel)} \\ {\rm agCasas} & : {\rm dicc(Pos \times Nivel) \times dicc(Pos \times Construcción)} & \longrightarrow {\rm dicc(Pos \times Nivel)} \\ {\rm agComercios} & : {\rm SimCity \times dicc(Pos \times Nivel) \times dicc(Pos \times Construcción)} & \longrightarrow {\rm dicc(Pos \times Nivel)} \\ \end{array}$

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

axiomas $\forall s, s'$: simcity, $\forall m$: Mapa, $\forall cs$: dicc(Pos × Construcción)

```
\mathrm{mapa}(\mathrm{iniciar}(m)) \qquad \equiv \ \mathrm{m}
```

 $\mathrm{mapa}(\mathrm{avanzarTurno}(s,\ cs)) \ \equiv \ \mathrm{mapa}(s)$

 $\operatorname{mapa}(\operatorname{unir}(s, s')) \equiv \operatorname{mapa}(s) + \operatorname{mapa}(s')$

 $casas(iniciar(m)) \equiv vacio$

 $casas(avanzarTurno(s, cs)) \equiv agCasas(casas(s), cs)$

 $\operatorname{casas}(\operatorname{unir}(s,\ s')) \qquad \qquad \equiv \operatorname{agCasas}(\operatorname{casas}(s),\operatorname{sacarRepes}(\operatorname{construcciones}(s),\operatorname{construcciones}(s')))$

comercios(iniciar(m)) \equiv vacio

comercios(avanzarTurno(s, cs)) \equiv agComercios(s, comercios(s), cs)

comercios(unir(s, s')) $\equiv agComercios(s, comercios(s),$

sacarRepes(construcciones(s), construcciones(s')))

 $popularidad(iniciar(m)) \equiv 0$

popularidad(avanzarTurno(s, cs)) \equiv popularidad(s)

popularidad(unir(s, s')) \equiv popularidad(s) + 1 + popularidad(s')

1. definido en el apartado Definiciones Auxiliares de SimCity.

```
turnos(iniciar(m))
                                      \equiv 0
  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
               \forall s: simcity, \forall p, q: Pos, \forall cs, cs': dicc(Pos × Construcción), \forall cn: dicc(Pos × Nivel),
otros ax.
               \forall d, d' : \operatorname{dicc}(\alpha \times \beta)
  nivelComercio(p, cn)
                                \equiv if vacio?(claves(cn)) then
                                   else if distManhattan(p, proximo) \leq 3 then
                                         \max(\text{obtener}(\text{proximo}, cn), \text{ nivelComercio}(p, \text{borrar}(\text{proximo}, cn)))
                                         \operatorname{nivelComercio}(p, \operatorname{borrar}(\operatorname{proximo}, cn))
                                   fi
                                   donde proximo \equiv dameUno(claves(cn))
  distManhattan(p, q)
                                \equiv 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
                                         definir(proximo, obtener(proximo, d'), d \cup_{dicc} borrar(proximo, d'))
                                   fi
                                   donde proximo \equiv dameUno(claves(d'))
  construcciones(s)
                                \equiv \operatorname{casas}(s) \cup_{dicc} \operatorname{comercios}(s)
  agCasas(cn, cs)
                                \equiv if vacio?(claves(cs)) then
                                   else if obtener(proximo, cs) = "casa" then
                                         agCasas(definir(proximo, 1, cn), borrar(proximo, cs))
                                   else
                                         agCasas(cn, borrar(proximo, cs))
                                   fi
                                   donde proximo \equiv dameUno(claves(cs))
                                  if vacio?(claves(cs)) then
  agComercios(s, cn, cs)
                                   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(cs)) then
  sacarRepes(cs, cs')
                                         cs'
                                   else if def?(proximo, cs') then
                                         sacarRepes(borrar(proximo, cs), borrar(proximo, cs'))
                                   else
                                         sacarRepes(borrar(proximo, cs), cs')
                                   donde proximo \equiv dameUno(claves(cs))
```

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
                                                (\mathsf{obtener}(p, \mathit{cs}) = "\mathit{casa}" \lor \mathsf{obtener}(p, \mathit{cs}) = "\mathit{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
                                         (\not\equiv otra : Pos)(def?(otra, construcciones(a)) \land_{L}
                                                obtener(otra, construcciones(a)) > obtener(p, construcciones(a))
                                         \Rightarrow_{\text{L}} \neg \operatorname{def}?(p, \operatorname{construcciones}(b))
                                 ) ^
                                 (\forall p : Pos)(def?(p, construcciones(b)) \Rightarrow_{L}
                                         \neg \operatorname{esRio}(p, \operatorname{mapa}(a)) \land
                                         (\nexists otra : Pos)(def?(otra, construcciones(b)) \wedge_{L}
                                                obtener(otra, construcciones(b)) > obtener(p, construcciones(b))
                                         \Rightarrow_{L} \neg \operatorname{def}(p, \operatorname{construcciones}(a))
```

Servidor 1.4.

```
TAD SERVIDOR
```

```
géneros
                    Server
exporta
                    Server, observadores, generadores, verMapa, verCasas, verComercios, verPopularidad 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}) \quad \left( s =_{\text{obs}} s' \iff \begin{pmatrix} \text{partidas}(s) =_{\text{obs}} \text{partidas}(s') \land_{\text{L}} \\ \text{congeladas}(s) =_{\text{obs}} \text{congeladas}(s') \land \\ (\forall p : \text{Nombre})(\text{def?}(p, \text{partidas}(s)) \Rightarrow_{\text{L}} \\ \text{pendientes}(s, p) =_{\text{obs}} \text{pendientes}(s', p) \end{cases}
observadores básicos
                    : Server
                                                           \longrightarrow dicc(Nombre \times SimCity)
   partidas
   congeladas : Server
                                                          \longrightarrow conj(Nombre)
   pendientes : Server s \times \text{Nombre } p \longrightarrow \text{dicc}(\text{Pos} \times \text{Construcción})
                                                                                                                            \{def?(p, partidas(s))\}
generadores
   nuevoServer
                                                                                            \rightarrow 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 Server
                                                                                                                       {unionValida(s, p1, p2)^1}
                             : Server s \times \text{Nombre } p \times \text{Pos } pos
                                                                                          \longrightarrow Server
                                                                                                                    {agregarValido(s, p, pos)^1}
   agregarCasa
   agregarComercio : Server s \times \text{Nombre } p \times \text{Pos } pos
                                                                                           \longrightarrow Server
                                                                                                                    {agregarValido(s, p, pos)^1}
   avanzar
Turno
Partida : Server s \times \text{Nombre } p
                                                                                           \longrightarrow Server
                                                                                                                           {avanzarValido(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))\}
   verPopularidad : 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))\}
                     \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}(p1,
                                                                        unir(obtener(p1, partidas(s)), obtener(p2, partidas(s))),
                                                                        partidas(s)
   partidas(agregarCasa(s, p, pos))
                                                             \equiv \operatorname{partidas}(s)
   partidas(agregarComercio(s, p, pos))
                                                             \equiv \operatorname{partidas}(s)
   partidas(avanzarTurnoPartida(s, p))
                                                             \equiv \operatorname{definir}(p,
                                                                        avanzarTurno(obtener(p, partidas(s)), pendientes(s, p)),
                                                                        partidas(s)
   congeladas(nuevoServer)
                                                                \equiv \emptyset
   congeladas(nuevaPartida(s, p, m))
                                                                \equiv \text{congeladas}(s)
   congeladas(unirPartidas(s, p, p'))
                                                                \equiv \operatorname{Ag}(p', \operatorname{congeladas}(s))
   congeladas(agregarCasa(s, p, pos))
                                                                \equiv \text{congeladas}(s)
```

1. definido en el apartado Definiciones Auxiliares de Servidor.

congeladas(agregarComercio(s, p, pos))

congeladas(avanzarTurnoPartida(s, p))

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

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

```
pendientes(nuevaPartida(s, p, m), p')
                                                       \equiv if p = p' then vacio else pendientes (s, p') fi
  pendientes(unirPartidas(s, p, p'), p'')
                                                       \equiv pendientes(s, p") acá no hace falta dif casos no?
  pendientes(agregarCasa(s, p, pos), p')
                                                       \equiv if p = p' then
                                                                definir(pos, "casa", pendientes(s, p))
                                                           else
                                                                pendientes(s, p')
  pendientes(agregarComercio(s, p, pos), p')
                                                       \equiv if p = p' then
                                                                 definir(pos, "comercio", pendientes(s, p))
                                                           else
                                                                pendientes(s, p')
  pendientes(avanzarTurnoPartida(s, p), p')
                                                       \equiv if p = p' then vacio else pendientes(s, p') fi
otros ax.
               \forall s: Server, \forall p: Nombre
  verMapa(s, p)
                             \equiv mapa(obtener(p, partidas(s)))
  verCasas(s, p)
                             \equiv \operatorname{casas}(\operatorname{obtener}(p, \operatorname{partidas}(s)))
  verComercios(s, p)
                             \equiv \text{comercios}(\text{obtener}(p, \text{partidas}(s)))
  verPopularidad(s, p) \equiv popularidad(obtener(p, partidas(s)))
  verTurno(s, p)
                             \equiv \text{turnos}(\text{obtener}(p, \text{partidas}(s)))
```

Fin TAD

Definiciones Auxiliares de Servidor

```
union
Valida : Server × Nombre × Nombre → boolean union
Valida(s, p, p') \equiv def?(p, partidas(s)) \land def?(p', partidas(s)) \land p \notin congeladas(s) \land_L vacio?(claves(pendientes(s, p))) \land vacio?(claves(pendientes(s, p))) \land unir
Valido(obtener(p, partidas(s)), obtener(p', partidas(s))) ^1 avanzar
Valido : Server × Nombre → boolean avanzar
Valido(s, p) \equiv def?(p, partidas(s)) \land p \notin congeladas(s) \land_L _{\neg} vacio?(claves(pendientes(obtener(p, partidas(s))))) agregar
Valido : Server × Nombre × Pos → boolean agregar
Valido(s, p, pos) \equiv def?(p, partidas(s)) \land p \notin congeladas(s) \land \neg def?(pos, pendientes(s, p)) \land \neg def?(pos, verCasas(s, p)) \land \neg def?(pos, verComercios(s, p)) \land \neg es
Rio(pos, verMapa(s, p))
```

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

2. Diseño

2.1. Módulo Mapa

2.1.1. Interfaz

Interfaz

```
se explica con: MAPA
géneros: mapa
```

Operaciones básicas de mapa

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

Post \equiv \{ res =_{\text{obs}} mapa(hs, vs) \}

Complejidad: O(copy(hs), copy(vs))

Descripción: crea un mapa

ESRIO(in m1: Mapa, in p: Pos) \rightarrow res: Bool

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

Post \equiv \{ res =_{\text{obs}} esRio(m1, p) \}

Complejidad: O(1)

Descripción: verifica si en determinada pos hay rio

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

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

Post \equiv \{ res =_{\text{obs}} m1 + m2 \}

Complejidad: O(crear(m1) + crear(m2))

Descripción: une 2 mapas
```

2.1.2. Representación

Representación

Representación de mapa

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

```
mapa se representa con estr donde estr es tupla (horizontales: conj (Nat), verticales: conj (Nat))

Rep: estr \longrightarrow boolean

Rep(e) \equiv true \iff true

Abs: estr m \longrightarrow mapa

{Rep(m)}

Abs(m) \equiv horizontales(m) = estr.horizontales \land verticales(m) = estr.verticales
```

2.1.3. Implementación

Algoritmos

```
\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)
    itConj(Nat) \ itH \ \leftarrow \ crearIt(horizontales(m2))
    while(haySiguiente(itH)) :
         Ag(horizontales(res), siguiente(itH))
         avanzar(itH)
    itConj(Nat) itV \leftarrow crearIt(verticales(m2))
    while(haySiguiente(itV)) :
         Ag(verticales(res), siguiente(itV))
         avanzar(itV)
    return res
Complejidad: O(copiar(m1) + copiar(m2))
\mathbf{esRio}(\mathbf{in} \ \mathrm{m1:} \ \mathrm{mapa}, \ \mathbf{in} \ \mathrm{p:} \ \mathrm{Pos}) \ \longrightarrow \ \mathrm{res} \ : \ \mathrm{Bool}
    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<sup>1</sup> y S,
    casas = \#(claves(casas(\hat{S}))) \vee comercios = \#(claves(comercios(\hat{S}))).
    MAPA(in S: SimCity) \rightarrow res: Mapa
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathrm{true} \}
   Post \equiv \{r\hat{e}s =_{\text{obs}} mapa(\hat{S})\}
Complejidad: \Theta(\sum_{i=0}^{N} copy(mapa_i)), donde mapa_i es el Mapa original<sup>2</sup> de u_i.
    Descripción: Retorna el mapa sobre el que se desarrolla el juego actual.
    Aliasing: No. Genera una copia.
    CASAS(in S: SimCity) \rightarrow res: DiccLineal(Pos, Nivel)
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{ r\hat{e}s =_{\mathrm{obs}} casas(\hat{S}) \}
   Complejidad: O(casas^2) \supset^3 \Theta(\sum_{i=0}^{N} (hasta_i \times casas_i + camino_i)),
         donde hasta_i y casas_i son respectivamente la cantidad de casas definidas<sup>4</sup> en \{u_0 \dots u_{i-1}\} y u_i^5,
         y camino, representa la cantidad de uniones para llegar de S a u_i^6.
    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 \{ \hat{res} =_{obs} comercios(\hat{S}) \}
   Complejidad: O(comercios^2 \times casas) \supset \Theta(\sum_{i=0}^{N} (hasta_i \times comercios_i \times casas + camino_i)),
         donde hasta_i y comercios_i son respectivamente la cantidad de comercios definidos en \{u_0 \dots u_{i-1}\} y u_i,
         y camino<sub>i</sub> representa la cantidad de uniones para llegar de S a u_i.<sup>7</sup>
    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} =_{obs} popularidad(\hat{S}) \}
    Complejidad: \Theta(1)
    Descripción: retorna la cantidad total de uniones que se realizaron para conformar la partida actual.
```

- 1. Este conjunto incluye también a los SimCities provenientes de las uniones propias a cada SimCity en unión directa con S.
- 2. Es decir, aquel con el que se inició originalmente el simCity.
- 3. se proveen dos complejidades, una más abstracta y una evaluada en consideración de las representaciones posibles dadas las restricciones impuestas.
- 4. Donde se entiende por 'definida' como aquellas casas que provienen del propio simCity y no de alguna de sus uniones.
- 5. Dado que consideramos la resolución de colisiones durante una unión válida como 'queda el primero', y se requiere una complejidad de $\Theta(1)$ para la unión, es esperable que crear una copia del conjunto total de casas en U requiera chequear para cada casa definida en u_i su pertenencia al resultado parcial de la copia. Donde, en el peor caso, equivale al total de casas definidas hasta entonces.
- 6. Entendiendo las relaciones en U como un rosetree con raiz = S y la necesidad de inmutabilidad de cada $u_i \neq S$, es razonable considerar que el nivel de cada casa o comercio en u_i va a tener que calcularse en relación con su posición en el árbol.

7. Similar a casas(S). En este caso se agrega la posibilidad de tener que evaluar por pertenencia en el total de las casas al conjunto de posiciones a distancia manhattan ≤ 3 del comercio actualmente siendo copiado, para conocer su nivel.

```
TURNOS(in S: SimCity) \rightarrow res: Nat
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \hat{res} =_{\mathrm{obs}} turnos(\hat{S}) \}
Complejidad: \Theta(1)
Descripción: retorna la cantidad de turnos que pasaron desde que se inició el SimCity.
INICIAR(\mathbf{in}\ m: \mathtt{Mapa}) \to res: \mathtt{SimCity}
\mathbf{Pre} \equiv \{ \mathrm{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \hat{res} =_{\mathrm{obs}} iniciar(\hat{m}) \}
Complejidad: \Theta(1)
Descripción: crea un nuevo SimCity.
Aliasing: se guarda una referencia a m en res. No se modifica.
AVANZAR\operatorname{Turno}(\operatorname{in/out} S : \operatorname{SimCity}, \operatorname{in} cs : \operatorname{dicc}(\operatorname{Pos}, \operatorname{Construccion}))
\mathbf{Pre} \equiv \{avanzarTurnoValido(\hat{s}, \, \hat{cs}) \, \land \, \hat{S} = S_0 \}
\mathbf{Post} \equiv \{\hat{S} =_{\mathrm{obs}} avanzarTurno(S_0, \hat{cs})\}\
Complejidad: O(casas \times \#(claves(\hat{cs})) + N) \supset \Theta(casas_S \times \#(claves(\hat{cs})) + U_S),
      donde casas_S es el conjunto de casas definidas en éste SimCity particular y U_S es el conjunto
      de uniones directas a S.<sup>1</sup>
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 \{unionValida(\hat{S1}, \hat{S2}) \land \hat{S1} = S_0\}
\mathbf{Post} \equiv \{\hat{S1} =_{\mathrm{obs}} unir(S_0, S2)\}\
Complejidad: \Theta(1)
Descripción: Une dos SimCities.
Aliasing: Se guarda una referencia a S2 en S1. Cualquier cambio sobre S2 modificará a S1.
```

^{1.} Esto se debe a que avanzar turno requiere agregar $\#(claves(\hat{cs}))$ elementos a un diccionario lineal y, nuevamente en relación al cálculo de niveles, requiere al menos avanzar los niveles propios e, indirectamente, los de todos los sim
Cities en unión directa.

2.2.2. Representación

Representación

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.

La ubicación de las casas se representan sobre un diccionario lineal con clave $Pos \equiv tupla < Nat, \ Nat > y$ significado $Nivel \equiv Nat.$ La ubicación de los comercios se representan similarmente, pero su significado responde a un $NivelBase \equiv Nat$ 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 que contiene punteros a los SimCitys unidos e información relevante para calcular el nivel de sus construcciones. Ya que, una vez unido a otro, un SimCity debe permanecer sin modificación.

```
SimCity se representa con estr
 donde estr es tupla(turno: Nat,
                           popularidad : Nat,
                           mapa: Mapa,
                           casas: diccLineal(pos, Nivel),
                           comercios: diccLineal(pos, NivelBase),
                           uniones : lista(hijo) )
 donde hijo es tupla(sc: puntero (estr),
                           turnosDesdeUnion : Nat)
 donde pos es tupla(x : Nat, y : Nat)
Rep : estr^1 \longrightarrow boolean
Rep(e) \equiv true \iff (
                 (\&e \notin Unidos)^2 \wedge_{L}
                 (e.popularidad = \#(Unidos))^3 \land
                 (\forall p: puntero(estr))(p \in Unidos \Rightarrow_{L}
                      e.turno \ge (*p).turno
                 (\forall p: pos)(p \in claves(Casas) \Rightarrow_{L}
                       \neg def(p, e.comercios)^5 \land \neg esRio(p, Mapas)^6 \land (obtener(p, Casas) < e.turno)^7
                 (\forall p: pos)(p \in claves(Comercios) \Rightarrow_{\mathtt{L}}
                      \neg def(p, e.casas)^8 \land \neg esRio(p, Mapas)^9 \land (obtener(p, Comercios) < e.turno)^{10}
                 (\forall h: hijo)(esta?(h, e.uniones) \Rightarrow_{L}
                      (h.sc \neq null \land_{L} h.sc \notin unirPunteros(remover(p, e.uniones)))^{11} \land_{L}
                      rep(*(h.sc))^{12} \wedge_{\mathbf{L}}
                      (e.turno \ge h.turnosDesdeUnion)^{13} \land
                      (\forall h_2: hijo)(esta?(h_2, e.uniones) \land_{L} pos(h_2, e.uniones) > pos(h, e.uniones) \Rightarrow_{L}
                           h_2.turnosDesdeUnion \ \leq \ h.turnosDesdeUnion
                 ) \
                 unionesValidas(e, e.uniones)^{15}
            )
 donde
    Unidos
                  \equiv unirPunteros(e.uniones)
    Casas
                  \equiv unirCasas(Ag(\&e, Unidos))
    Comercios \equiv unirComercios(Ag(\&e, Unidos))
    Mapas
                  \equiv unirMapas(Ag(\&e, Unidos))
```

```
Abs : estr e \longrightarrow \text{SimCity} {Rep(e)} 

Abs(e) \equiv sc : SimCity \mid mapa(sc) =_{\text{obs}} Mapas \land casas(sc) =_{\text{obs}} nivelar(Casas) \land comercios(sc) =_{\text{obs}} nivelar(Comercios) \land popularidad(sc) =_{\text{obs}} e.popularidad

donde

Unidos \equiv unirPunteros(e.uniones)
Casas \equiv unirCasas(Ag(\&e, Unidos))
Comercios \equiv unirComercios(Ag(\&e, Unidos))
Mapas \equiv unirMapas(Ag(\&e, Unidos))
```

- 1. Se asume el traspaso de toda estructura de representación a su equivalente abstracto (se aplica el sombrerito).
- 2. la estructura no loopea consigo misma.
- $3.\,$ el turno actual es mayor o igual al turno de cualquier sim
City hijo.
- 4. la popularidad es igual a la cantidad de uniones.
- $5.\,\,$ ninguna casa en la unión está en la posición de uno de los comercios de este sim City particular.
- 6. ninguna casa en la unión está sobre un río perteneciente a cualquier mapa en la unión.
- 7. el turno es mas grande que el nivel de cualquier casa en la unión.
- 8. ningún comercio en la unión está en la posición de una de las casas de este simCity particular.
- 9. ningún comercio en la unión está sobre un río perteneciente a cualquier mapa en la unión.
- 10. el turno es mas grande que el nivel base de cualquier comercio en la unión.
- 11. Cada hijo apunta a un SimCity y su puntero no aparece en ningún otro SimCity de la unión.
- 12. Cada hijo apunta a un Simcity válido.
- 13. El turno es mayor o igual a la cantidad de turnos que pasaron desde la unión.
- 14. Las uniones están ordenadas de más antiguas a más recientes.
- 15. No se solapan posiciones máximas entre esta estructura hasta el hijo 'x', descontando construcciones agregadas después de la unión, y ese hijo, para todo hijo.

auxiliares para la representación

```
unirPunteros : secu(hijo) \longrightarrow conj(puntero(estr))
unirPunteros(s) \equiv \_unirPunteros(s, \emptyset)
\_unirPunteros : secu(hijo) \times conj(puntero(estr)) \longrightarrow conj(puntero(estr))
_{\text{unirPunteros}(s, p)} \equiv \text{if } vacia?(s) \text{ then}
                           else if prim(s).sc \in p then
                                                                 // por si hay loops
                                unirPunteros(fin(s), p)
                                 \_unirPunteros((*(prim(s).sc)).uniones, Ag(prim(s).sc, p)) \cup
                                     \_unirPunteros(fin(s), Ag(prim(s).sc, p))
unirMapas : conj(puntero(estr)) \longrightarrow Mapa
unirMapas(ps) \equiv if vacio?(ps) then
                          crear(\emptyset, \emptyset)
                     else
                          (*(dameUno(ps))).mapa + UnirMapas(sinUno(ps))
                     fi
unirCasas : conj(puntero(estr)) \longrightarrow dicc(Pos, Nivel)
unirCasas(ps) \equiv if \ vacio?(ps) \ then
                         vacio
                    else
                         (*p).casas \cup_{dicc} unirCasas(sinUno(ps))
unirComercios : conj(puntero(estr)) \longrightarrow dicc(Pos, Nat)
unirComercios(ps) \equiv if vacio?(ps) then
                              vacio
                         else
                              (*p).comercios \cup_{dicc} unirComercios(sinUno(ps))
                         fi
remover : secu(\alpha) \times \alpha \longrightarrow secu(\alpha)
                                                // remueve la primer aparición
remover(s, a) \equiv if vacia?(s) then
                   else if a = prim(s) then
                        fin(s)
                   else
                        prim(s) \bullet remover(fin(s), a)
uniones Validas : estr \times secu(hijo) \longrightarrow bool
unionesValidas(e, s) \equiv vacio?(s) \lor_L (maxcons(e, izq) \cap maxcons(e, der) = \emptyset \land unionesValidas(e, com(s)))
donde
                  \equiv unirPunteros(com(s))
     com
                  \equiv ult(s) \bullet <>
                  \equiv unirCasas(com) \cup_{dicc} filtrar(e.casas, ult(s).turnosDesdeUnion)^1
     comercom \equiv unirComercios(com) \cup_{dicc} filtrar(e.comercios, ult(s).turnosDesdeUnion)^1
    casasult
                  \equiv unirCasas(ult)
     comerult
                  \equiv unirComercios(ult)
                  \equiv claves(casascom) \cup claves(comercom)
     izq
                  \equiv claves(casasult) \cup claves(comerult)
     der
```

^{1.} las casas o comercios de éste sim
City particular con nivel o nivel base ≤ turnos Desde
Union son aquellas que se agregaron después de la unión.

```
filtrar : dicc(Pos \times Nat) \times Nat \longrightarrow dicc(Pos, Nat)
filtrar(d, n) \equiv if \ vacio?(d) \ then
                      vacio
                 else if sig \leq n then
                      filtrar(borrar(clave, d), n)
                 else
                      definir(clave, sig, filtrar(borrar(clave, d), n))
                 fi
donde
    clave \equiv dameUno(claves(d))
            \equiv obtener(clave, d)
    sig
\max cons : estr \times conj(Pos) \longrightarrow conj(Pos)
\max \cos(e, c) \equiv \max \cos(e, c, \emptyset, 0)
maxcons : estr \times conj(Pos) \times conj(Pos) \times Nat \longrightarrow conj(Pos)
_{\text{maxcons}}(e, c, \text{max}, n) \equiv \text{if } vacio?(c) \text{ then}
                              else if nivel_i > n then
                                     maxcons(e, sinUno(c), Ag(pos_i, \emptyset), nivel_i)
                              else if nivel_i = n then
                                    maxcons(e, sinUno(c), Ag(pos_i, max), n)
                                    \_maxcons(e, sinUno(c), max, n)
                              fi
donde
             \equiv dameUno(c)
    pos_i
    nivel_i \equiv nivel(e, pos_i)
nivel : estr \times pos \longrightarrow Nat
nivel(e, pos) \equiv if def?(pos, Casas) then
                       obtener(pos,\ Casas)\ +\ nivelesPorUnion(e,\ pos)
                  else
                       maximo(obtener(pos, Comercios) \bullet nManhattan) + nivelesPorUnion(e, pos)
                  fi
donde:
    Unidos
                     \equiv unirPunteros(e.uniones)
    Casas
                     \equiv unirCasas(Ag(\&e, Unidos))
                     \equiv unirComercios(Ag(\&e, Unidos))
    Comercios
    nManhattan \equiv significados(manhattan(pos, 3), Casas)
nivelesPorUnion : estr \times pos \longrightarrow Nat
nivelesPorUnion(e, pos) \equiv if def?(pos, e.casas) \lor def?(pos, e.comercios) then
                               else
                                    hijoCorrecto.turnosDesdeUnion +
                                         nivelesPorUnion(hijoCorrecto.sc, pos)
                               fi
donde:
    hijoCorrecto \equiv llegar(e.uniones, pos)
llegar : secu(hijo) \times pos \longrightarrow hijo
llegar(s, p) \equiv if \ def?(pos, \ unirCasas(hijo)) \lor \ def?(pos, \ unirComercios(hijo)) \ then
                     prim(s)
                else
                     llegar(fin(s))
                fi
donde
```

```
hijo \equiv Ag(prim(s).sc, \emptyset)
manhattan : Pos \times Nat \longrightarrow Conj(Pos)
manhattan(p, dist) \equiv if dist = 0 then
                                Ag(p, \emptyset)
                          else
                                diagonal(\{p.x, p.y + dist\}, \{p.x + dist, p.y\}) \cup
                                if p.x - dist \ge 0 then
                                     diagonal(\{p.x, p.y + dist\}, \{p.xdist, p.y\})
                                else
                                \mathbf{fi} \cup
                                if p.y - dist \ge 0 then
                                     diagonal(\{p.x, p.ydist\}, \{p.x + dist, p.y\})
                                \mathbf{fi} \cup
                                if p.x - dist \ge 0 \land p.y - dist \ge 0 then
                                     diagonal(\{p.x, p.ydist\}, \{p.xdist, p.y\})
                                else
                                \mathbf{fi} \cup
                                manhattan(p, dist - 1)
                          fi
diagonal : pos \times pos \times Nat n \longrightarrow Conj(pos)
diagonal(d, h, y) \equiv if y = |h.y - d.y| then
                             Ag(h, \emptyset)
                       else
                             Ag(caminar(d, h, y), diagonal(d, h, y + 1))
                       fi
caminar : pos \times pos \times Nat \longrightarrow pos
caminar(d, h, y) \equiv if d.y \leq h.y then
                            if d.x \leq h.x then
                                  \{d.x + y, d.y + y\}
                            else
                                  \{d.x - y, d.y + y\}
                            fi
                       else
                            if d.x \leq h.x then
                                  \{d.x + y, d.y - y\}
                                  \{d.x - y, d.y - y\}
                       fi
significados : conj(\alpha) \times dicc(\alpha \times \beta) \longrightarrow secu(\alpha)
significados(c, d) \equiv if \ vacio?(c) \ then
                              <>
                        else if def?(dameUno(c), d) then
                             obtener(c, d) \bullet significados(sinUno(c), d)
                             significados(sinUno(c), d)
                        fi
                                                                                                          \{long(a) > 0\}
maximo : secu(Nat) a \longrightarrow Nat
maximo(s) \equiv if long(s) = 1 then prim(s) else max(prim(s), maximo(fin(s))) fi
nivelar : estr \times dicc(Pos \times Nat) \longrightarrow dicc(Pos, Nat)
```

 $\label{eq:nivelar} \text{nivelar}(\mathbf{d}) \equiv \textbf{if } vacio?(d) \textbf{ then } vacio \textbf{ else } definir(clave, \ nivel(e, \ clave), \ nivelar(e, \ borrar(clave, \ d))) \textbf{ fi} \\ \text{donde}$

clave $\equiv dameUno(claves(d))$

2.2.3. Implementación

```
Algoritmos
 iniciar(in m: Mapa) \longrightarrow res : estr
   estr.turno \leftarrow 0
   estr.popularidad \leftarrow 0
   estr.mapa \leftarrow m
   estr.casas \leftarrow vacio()
   estr.comercios \leftarrow vacio()
   estr.uniones \leftarrow vacia()
   return estr
Complejidad: O(1)
avanzarTurno(inout SimCity s, in dicc(Pos, Construccion) cs)
   for(nat i \leftarrow 0; i < long(s.uniones); i \leftarrow i + 1):
      turnoDesdeUnion \leftarrow turnoDesdeUnion + 1;
   itDicc(Pos, Nivel) itCasas \leftarrow crearIt(s.casas);
   while(haySiguiente(itCasas)) :
      siguienteSignificado(itCasas) \leftarrow siguienteSignificado(itCasas) + 1
      avanzar(itCasas)
   itDicc(Pos, Nivel) itComercios \leftarrow crearIt(s.comercios);
   while(haySiguiente(itComercios)) :
      siguienteSignificado(itComercios) \leftarrow siguienteSignificado(itComercios) + 1
      avanzar(itComercios)
   itDicc(Pos, Nivel) itCs \leftarrow crearIt(cs);
   while(haySiguiente(itCs)) :
      if(siguienteSignificado(itCs) =_{obs} "casa") :
          agCasa(s.casas, siguienteClave(itCs), 1)
      else if (siguiente
Significado (itCs) =_{obs} "comercio") :
          agComercio(s.comercio, siguienteClave(itCs), 1)
      avanzar(itCs)
Complejidad: O(long(s.uniones) + \#claves(s.casas) + \#claves(s.comercios) + \#claves(cs))
unir(inout SimCity s1, inout Simcity s2)
   s1.popularidad \leftarrow s1.popularidad + s2.popularidad
   turno \leftarrow \max(s1.turno, s2.turno)
   hijo nuevoHijo \leftarrow <direccion(s2), 0>
   agregarAtras(s1.uniones, nuevoHijo)
Complejidad: O(1)
mapa(in SimCity s) \rightarrow res : Mapa
   Mapa res \leftarrow s.mapa
   for(nat i \leftarrow 0; i < long(s.uniones); i \leftarrow i + 1):
      res \leftarrow res + mapa(s.uniones[i].sc^*)
   return res
Complejidad: O()
```

```
casas(in SimCity s) \rightarrow res : dicc(Pos, Nivel)
    dicc res \leftarrow copiar(s.casas)
    for(nat i \leftarrow 0; i < long(s.uniones); i \leftarrow i + 1):
       itDicc(Pos, Nivel) itCs \leftarrow crearIt(casas(s.uniones[i].sc^*));
       while(haySiguiente(itCs)) :
           Pos p \leftarrow siguienteClave(itCs)
           Nivel \ n \ \leftarrow \ siguienteSignificado(itCs)
           if(\neg def?(res, p) \land \neg esRio(mapa(s))) :
               definir(res, p, n + s.uniones[i].turnosDesdeUnion)
           avanzar(itCs)
    return res
comercios(in SimCity s) \rightarrow res : dicc(Pos, Nivel)
    dicc res \leftarrow copiar(s.comercios)
    for(nat i \leftarrow 0; i < long(s.uniones); i \leftarrow i + 1):
       itDicc(Pos, Nivel) itCs \leftarrow crearIt(comercios(s.uniones[i].sc^*));
       while(haySiguiente(itCs)) :
           Pos p \leftarrow siguienteClave(itCs)
           Nivel n \leftarrow siguienteSignificado(itCs)
           if(\neg esRio(Mapa(s)) \land \neg def?(res, p) \land \neg def?(casas(s), p)) :
               Nivel m \leftarrow \max(n + s.uniones[i].turnosDesdeUnion, nivelCom(p, casas(s)))
               definir(res, p, m)
           avanzar(itCs)
    return res
popularidad(in SimCity s) \rightarrow res : Nat
    return s.popularidad
Complejidad: O(1)
====== Otras Operaciones =======
nivelCom(in Pos p, in dicc(pos, Nivel) casas) \rightarrow Nat
   nat maxLvl \leftarrow 1
   for(int i = -3; i \le 3; ++i) :
       \mathbf{for}(\mathrm{int}\ j\ =\ |\mathrm{i}|\text{-}3;\ j\ \le\ 3\text{-}|\mathrm{i}|;\ ++\mathrm{j})\ :
           \mathbf{if}(p.x + i \geq 0 \land p.y + j \geq 0) :
               Pos p2 \leftarrow <p.x+i, p.y+j>
               if(def?(casas, p2)):
                   \max Lvl = \max(\max Lvl, obtener(casas, p2))
    return maxLvl
agCasa(inout dicc(Pos, Nivel) casas, in Pos p, in Nivel n):
    definirRapido(casas, p, n)
Complejidad: O(1)
agComercio(inout dicc(Pos, Nivel) comercios, in Pos p, in Nivel n):
    definirRapido(comercio, p, n)
Complejidad: O(1)
\mathbf{turnos}(\mathbf{in} \ \mathrm{SimCity} \ \mathrm{s}) \ \rightarrow \ \mathrm{res} \ : \ \mathrm{Nat}
   return s.turno
```

Complejidad: O(1)

```
• \cup •(in dicc(\alpha, \beta) d1, in dicc(\alpha, \beta) d2) \rightarrow res : dicc(\alpha, \beta) dicc(\alpha, \beta) res = copiar(d1) itDicc(\alpha, \beta) itCs \leftarrow crearIt(d2); while(haySiguiente(itCs)) :

\alpha a \leftarrow siguienteClave(itCs)
\beta b \leftarrow siguienteSignificado(itCs)
if(\negdef?(res, a)) :
    definir(res, a, b)
    avanzar(itCs)
return res

construcc(in SimCity s) \rightarrow res : Nat
return casas(s) \cup comercios(s)
```

2.3. Módulo Servidor

2.3.1. Interfaz

Interfaz

```
se explica con: Servidor
   géneros: server
Operaciones básicas de server
   NUEVOSERVER() \rightarrow res : server
   \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
   \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} nuevoServer\}
   Complejidad: O(1)
   Descripción: Crea un servidor
   Aliasing: No tiene
   PARTIDAS(in\ s: server) 
ightarrow res: dicc(string, SimCity)
   \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
   Post \equiv \{res =_{obs} partidas(s)\}\
   Complejidad: O(copy(server))
   Descripción: Devuelve un diccionario con todas las partidas del servidor
   Aliasing: Devuelve una copia (Esto habria que verlo, ya que no tenemos este dicc(nombre, simcity) por
   asi decirlo. Maybe hacemos uno de cero? Y tambien habria que ver si lo devolvemos con los SimCity en las
   hojas o son punteros?)
   CONGELADAS(in s: server) \rightarrow res: conj(string)
   \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
   Post \equiv \{res =_{obs} congeladas(s)\}\
   Complejidad: O(\#Partidas + |NombreMasLargo|)
   Descripción: Devuelve el conjunto con los nombres de las partidas no modificables
   Aliasing: Devuelve una copia
   NUEVAPARTIDA(\mathbf{in}/\mathbf{out}\ s: server, \mathbf{in}\ p: string, \mathbf{in}\ m: mapa)
   \mathbf{Pre} \equiv \{s =_{\mathrm{obs}} s0 \land \neg def?(p, partidas(s))\}\
   \mathbf{Post} \equiv \{s =_{obs} nuevaPartida(s0, p, m)\}\
   Complejidad: O(|p|)
   Descripción: Agrega una partida nueva al servidor
   Aliasing: No tiene
   UNIRPARTIDAS(in/out s: server, in p1: string, in p2: string)
   \mathbf{Pre} \equiv \{*unionValida(s, p1, p2)\}\
   \mathbf{Post} \equiv \{s =_{obs} unirPartidas(s0, p1, p2)\}\
   Complejidad: O()
   Descripción: Une dos partidas de similar en una, p2 pasa a ser no modificable
   Aliasing: No tiene
   AVANZARTURNOPARTIDA(in/out\ s: server, in\ p: string)
   \mathbf{Pre} \equiv \{def?(p, s) \wedge_{\mathtt{L}} *avanzarTurnoValido(s, p, pendientes(p, s))\}
   \mathbf{Post} \equiv \{s =_{obs} avanzarTurnoPartida(s0, p)\}\
   Complejidad: O()
   Descripción: Avanza el turno de una partida y agrega las construcciones definidas en el diccionario de
   pendientes
   Aliasing: No tiene
   AGREGARCASA(in/out s: server, in p: string, in pos: Pos)
   \mathbf{Pre} \equiv \{s =_{\mathrm{obs}} s0 \ \land \ *agregarValido(s, \ p, \ pos)\}\
   \mathbf{Post} \equiv \{s =_{\mathbf{obs}} agregarCasa(s0, p, pos)\}\
   Complejidad: O()
```

Descripción: Agrega una nueva casa al diccionario de pendientes de la partida

Aliasing: No tiene

```
AGREGARCOMERCIO(in/out\ s: server, in\ p1: string, in\ p2: string)
\mathbf{Pre} \equiv \{s =_{obs} s0 \land *agregarValido(s, p, pos)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{s =_{\mathrm{obs}} agregarComercio(s0, \ p, \ pos)\}
Complejidad: O()
Descripción: Agrega un nuevo comercio al diccionario de pendientes de la partida
Aliasing: No tiene
POPULARIDAD(in s: server, in p: string) \rightarrow res: Nat
\mathbf{Pre} \equiv \{def?(p, partidas(s))\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} verPopularidad(s, p)\}\
Complejidad: O()
Descripción: Devuelve la popularidad de la partida
Aliasing: Devuelve una referencia no modificable
ANTIGUEDAD(in s: server, in p: string) \rightarrow res: Nat
\mathbf{Pre} \equiv \{def?(p, partidas(s))\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} verTurno(s, p)\}
Complejidad: O()
Descripción: Devuelve la antiguedad de la partida
Aliasing: Devuelve una referencia no modificable
MAPA(in s: server, in p: string) \rightarrow res: mapa
\mathbf{Pre} \equiv \{def?(p, partidas(s))\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} verMapa(s, p)\}\
Complejidad: O()
Descripción: Devuelve el mapa de la partida
Aliasing: Devuelve una copia? (habria que ver como funciona mapa en la implementacion del simcity)
VERCASAS(in s: server, in p: string) \rightarrow res: dicc(Pos, Nat)
\mathbf{Pre} \equiv \{def?(p, partidas(s))\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} verCasas(s, p)\}\
Complejidad: O()
Descripción: Devuelve un diccionario con las posiciones y niveles de las casas de la partida
Aliasing: Devuelve una copia? (habria que ver como funciona casas en la implementación del simcity)
VERCOMERCIOS(in s: server, in p: string) \rightarrow res: dicc(Pos, Nat)
\mathbf{Pre} \equiv \{def?(p, partidas(s))\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} verComercios(s, p)\}\
Complejidad: O()
Descripción: Devuelve un diccionario con las posiciones y niveles de los comercios de la partida
Aliasing: Devuelve una copia? (habria que ver como funciona comercios en la implementacion del simcity)
```

*donde:

```
union
Valida : server s \times Nombre p<br/>1 \times Nombre p<br/>2 \longrightarrow boolean
unionValida(s, p1, p2) \equiv def?(p1, partidas(s)) \land def?(p2, partidas(s)) \land
                                                                          p1 \notin congeladas(s) \wedge_{L}
                                                                          vacio?(claves(pendientes(s, p1))) \land vacio?(claves(pendientes(s, p2))) \land vacio?(claves(p2)) \land vacio?(claves(p2)) \land vacio?(claves(p2)) \land v
                                                                          (\forall pos: Pos)(pos \in claves(constr1) \Rightarrow_{\mathtt{L}}
                                                                                        \neg sobreRio(pos, sim2) \land
                                                                                       ((\nexists otra : Pos)(otra \in constr1 \land_{L}
                                                                                                   obtener(pos, constr1).nivel < obtener(otra, constr1).nivel
                                                                                       \Rightarrow_{\text{L}} \neg def?(pos, constr2))
                                                                          (\forall pos: Pos)(pos \in claves(constr2) \Rightarrow_{\mathtt{L}}
                                                                                       \neg sobreRio(pos, sim1) \land
                                                                                       ((\nexists otra: Pos)(otra \in constr2 \land_{\mathsf{L}}
                                                                                                   obtener(pos,\ constr2).nivel\ <\ obtener(otra,\ constr2).nivel
                                                                                       \Rightarrow_{L} \neg def?(pos, constr1)
                                                                          )
            donde sim1 \equiv obtener(p1, partidas(s)),
                                sim2 \equiv obtener(p2, partidas(s)),
                                constr1 \equiv casas(sim1) \cup_{dicc} comercios(sim1),
                                constr2 \equiv casas(sim2) \cup_{dicc} comercios(sim2)
avanzarTurnoValido : server s \times Nombre p \times dicc(Pos \times Construccion) cs \longrightarrow boolean
avanzarTurnoValido(s, p, cs) \equiv def?(p, partidas(s)) \land
                                                                                            p \notin congeladas(s) \land
                                                                                             \neg vacia?(claves(cs))
agregar
Valido : server s \times Nombre p \times Pos pos \longrightarrow boolean
\operatorname{agregarValido}(s, p, pos) \equiv \operatorname{def}(p, \operatorname{partidas}(s)) \wedge_{\operatorname{L}} \neg p \in \operatorname{congeladas}(s) \wedge_{\operatorname{L}}
                                                                               \neg def?(pos, verCasas(s, p)) \land \neg def?(pos, verComercios(s, p)) \land 
                                                                               \neg def?(pos, pendientes(s, p)) \land \neg esRio(pos, verMapa(s, p))
• \cup_{dicc} • : \operatorname{dicc}(\alpha \times \beta) \times \operatorname{dicc}(\alpha \times \beta) \longrightarrow \operatorname{dicc}(\alpha, \beta)
d \cup_{dicc} d' \equiv \mathbf{if} \ vacio?(\operatorname{claves}(d')) \mathbf{then}
                                      else
                                                   definir(dameUno(claves(d')),
                                                               obtener(dameUno(claves(d')), d'),
                                                                d \cup_{dicc} borrar(dameUno(claves(d')), d'))
                                     fi
```

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, un diccionario de construcciones pendientes a agregar, y su estado (si es modificable o no).

```
servidor se representa con diccTrie (Nombre, partida)
  donde partida es tupla (modificable : bool ,
                                    sim: puntero(SimCity),
                                    pendientes : dicc(Pos, Construccion) )
  donde pos es tupla(x : Nat, y : Nat)
donde Nombre es string
donde Construccion es string
\operatorname{Rep}:\operatorname{estr}\longrightarrow\operatorname{boolean}
Rep(e) \equiv true \iff
              (\forall partida_1, partida_2 : Nombre)
              ((def?(partida_1, e) \land def?(partida_2, e) \land partida_1 \neq partida_2) \Rightarrow_{L}
                   obtener(partida_1, e).sim \neq obtener(partida_2, e).sim
              (\forall partida: Nombre)(def?(partida, e) \Rightarrow_{L}
                   p.\sin \neq \text{NULL} \land
                   (p.\text{modificable} =_{\text{obs}} false \Rightarrow_{\text{L}} vacio?(\text{claves}(p.\text{pendientes}))) \land
                   (\forall pos: Pos)(def?(pos, p.pendientes) \Rightarrow_{L}
                         (obtener(pos, p.pendientes) \in {"casa", "comercio"} \land
                         \neg \operatorname{def?}(pos, \operatorname{construcciones}(*p.\operatorname{sim})))
donde p es obtener(partida, e)
Abs : estr e \longrightarrow \text{servidor}
                                                                                                                           \{\operatorname{Rep}(e)\}
Abs(e) \equiv s: servidor \mid
                   (\forall nombre: Nombre)
                         (nombre \in congelados(s) \Leftrightarrow
                         (def?(nombre, e) \land_{L} obtener(nombre, e).modificable =_{obs} false))
                   (\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) \land
                         pendientes(s, nombre) =_{obs} obtener(nombre, e).pendientes))
```

2.3.3. Implementación

Algoritmos

```
nuevoServer() \rightarrow res : estr
 1: res \leftarrow vacio() return res
    Complejidad: O(1)
partidas(in \ e : estr) \rightarrow res : diccTrie(Nombre, SimCity)
 1: dicc(Nombre, SimCity) res \leftarrow vacio()
 2: itDicc(Nombre, Partida) it \leftarrow crearIt(e)
 3: while(haySiguiente(it))
         definirRapido(res, signienteClave(it), signienteSignificado(it).sim)
         avanzar(it) return res
    Complejidad: O(copy(estr))
\mathbf{congeladas}(\mathbf{in}\ e : \mathtt{estr}) \to res : \mathbf{conj}(\mathbf{Nombre})
 1: conj(Nombre) res \leftarrow vacio()
 2: itDicc(Nombre, Partida) it \leftarrow crearIt(e)
 3: while(haySiguiente(it))
         if(siquienteSignificado(it).modificable == false)
              agregarRapido(res, siguienteClave(it))
 5:
         avanzar(it) return res
 6:
    Complejidad: O(\#Partidas + |NombreMasLargo|)
nuevaPartida(in/out e: estr, in p: Nombre, in m: Mapa)
 1: definirRapido(e, p, \langle true, \&(iniciar(m)), vacio()\rangle)
                                                                     ▶ Reservamos memoria para el nuevo SimCity
    Complejidad: O(|p|)
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)), vacio()\rangle)
 2: definir(e, p2, \langle false, significado(p2, e).sim, vacio()\rangle)
    Complejidad: O(|Nombre|)
    <u>Justificacion:</u> unir \in O(1), definir \in O(|Nombre|) + O(1) = O(|Nombre|)
nuevoServer() \rightarrow res : estr
 1: res \leftarrow vacio() return res
    Complejidad: O(1)
```

```
\mathbf{partidas}(\mathbf{in}\ e : \mathtt{estr}) \to res : \mathrm{diccTrie}(\mathrm{Nombre}, \mathrm{SimCity})
 1: dicc(Nombre, SimCity) res \leftarrow vacio()
 2: itDicc(Nombre, Partida) it \leftarrow crearIt(e)
 3: while(haySiguiente(it))
 4:
         definirRapido(res, signienteClave(it), signienteSignificado(it).sim)
         avanzar(it) return res
    Complejidad: O(copy(estr))
\mathbf{congeladas}(\mathbf{in}\ e : \mathtt{estr}) \to res : \mathbf{conj}(\mathtt{Nombre})
 1: conj(Nombre) res \leftarrow vacio()
 2: itDicc(Nombre, Partida) it \leftarrow crearIt(e)
 3: while(haySiguiente(it))
         if(siguienteSignificado(it).modificable == false)
              agregarRapido(res, siguienteClave(it))
 5:
         avanzar(it) return res
    Complejidad: O(\#Partidas + |NombreMasLargo|)
nuevaPartida(in/out e: estr, in p: Nombre, in m: Mapa)
 1: definirRapido(e, p, \langle true, \& (iniciar(m)), vacio() \rangle)
                                                                      ▶ Reservamos memoria para el nuevo SimCity
    Complejidad: O(|p|)
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)), vacio()\rangle)
 2: definir(e, p2, \langle false, significado(p2, e).sim, vacio()\rangle)
    Complejidad: O(|Nombre|)
    <u>Justificacion:</u> unir \in O(1), definir \in O(|Nombre|) + O(1) = O(|Nombre|)
agregarCasa(in/out s: estr, in partida: String, in pos: Pos)
 1: definirRapido(Pos, "casa", obtener(partida, s))
    Complejidad: O(|partida|)
agregarComercio(in/out s: estr, in partida: String, in pos: Pos)
 1: definirRapido(Pos, "comercio", obtener(partida, s))
    Complejidad: O(|partida|)
\mathbf{verMapa}(\mathbf{in}\ s : \mathsf{estr}, \ \mathbf{in}\ partida : \mathsf{String}) \to res : \mathsf{Mapa}
 1: sc \leftarrow obtener(partida, s).sim
 2: res \leftarrow mapa(*sc)
 3: return res
    Complejidad: O(|partida|) + O(mapa(*sc))
```

```
verCasas(in \ s: estr, in \ partida: String) \rightarrow res: DiccLineal(Pos, Nivel)
 1: sc \leftarrow obtener(partida, s).sim
 2: res \leftarrow casas(*sc)
 3: return res
     Complejidad: O(|partida|) + O(casas(*sc))
\mathbf{verComercios}(\mathbf{in}\ s : \mathtt{estr},\ \mathbf{in}\ partida : \mathtt{String}) \to res : \mathrm{DiccLineal}(\mathrm{Pos},\ \mathrm{Nivel})
 1: sc \leftarrow obtener(partida, s).sim
 2: res \leftarrow comercios(*sc)
 3: return res
     Complejidad: O(|partida|) + O(comercios(*sc))
\mathbf{verPopularidad(in}\ s : \mathtt{estr}, \ \mathbf{in}\ partida : \mathtt{String}) \rightarrow res : \mathtt{Nat}
 1: sc \leftarrow obtener(partida, s).sim
 2: res \leftarrow popularidad(*sc)
 3: return res
     Complejidad: O(|partida|)
\mathbf{verTurno}(\mathbf{in}\ s : \mathtt{estr},\ \mathbf{in}\ partida : \mathtt{String}) \to res : \mathtt{Nat}
 1: sc \leftarrow obtener(partida, s).sim
 2: res \leftarrow turnos(*sc)
 3: return res
     Complejidad: O(|partida|)
```