

Algoritmos y Estructuras de Datos II

Trabajo Práctico 1

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

JuegoDePalabras

Grupo: PepitoCodea

Integrante	LU	Correo electrónico
Ponce, Ezequiel	730/21	ezequielponcePe11@gmail.com
Rodriguez Sanudo, Ignacio	956/21	rodriguezsanudoignacio@gmail.com
Horn, Manuel	321/21	manuhorn1910@gmail.com
Antonio, Cristian Ignacio	619/14	cristianantonio57@gmail.com

Reservado para la cátedra

Instancia	Docente	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		

1. Módulos

1.1. Módulo Juego

Interfaz

se explica con: JUEGO

géneros: juego.

Operaciones básicas

NUMDEJUGADORES(in j : juego) $\rightarrow res$: Nat

Pre $\equiv \{true\}$

Post $\equiv \{\widehat{res} =_{obs} NumDeJugadores(\widehat{j})\}$

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: Devuelve la cantidad de jugadores.

Aliasing: es retornado por referencia constante

NUEVOJUEGO(in k : nat, in v : variante, in rep : cola(letra)) $\rightarrow res$: juego

Pre $\equiv \{tamano(\widehat{rep}) \geq tamanoTablero(\widehat{v}) * tamanoTablero(\widehat{v})k * numDeFichas(\widehat{v}) \wedge \widehat{k} > 0\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} nuevoJuego(\widehat{k}, \widehat{v}, \widehat{rep})\}$

Complejidad: $\Theta(N^2 + k * F + \Sigma * k)$

Descripción: Devuelve una nueva instancia del juego donde N^2 es la cantidad de casilleros en el tablero, k la cantidad de jugadores y Σ la cantidad de letras en el alfabeto

UBICAR(in/out j : juego, in o : ocurrencia)

Pre $\equiv \{j =_{obs} j_0 \wedge jugadaValida?(\widehat{j}, \widehat{o})\}$

Post $\equiv \{fichasUbicadas(\widehat{j}, \widehat{o})\}$

Complejidad: $\Theta(m)$

Descripción: m es la cantidad de fichas siendo ubicadas, ubicar ubica las fichas

JUGADAVVALIDA?(in j : juego, in o : ocurrencia) $\rightarrow res$: bool

Pre $\equiv \{True\}$

Post $\equiv \{\widehat{res} =_{obs} jugadaValida?(\widehat{j}, \widehat{o})\}$

Complejidad: $\Theta(L_{max}^2)$

Descripción: Chequea si una jugada es valida

VARIANTE(in j : juego) $\rightarrow res$: variante

Pre $\equiv \{True\}$

Post $\equiv \{\widehat{res} =_{obs} variante(\widehat{j})\}$

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: retorna la variante

Aliasing: es devuelto como referencia inmodificable

OBTENERTURNO(in j : juego) $\rightarrow res$: nat

Pre $\equiv \{True\}$

Post $\equiv \{\widehat{res} =_{obs} turno(\widehat{j})\}$

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: retorna el turno

Aliasing: lo hace como referencia inmodificable

OBTENERPUNTAJE(in/out j : juego, in i : jugador) $\rightarrow res$: nat

Pre $\equiv \{i < k\}$

Post $\equiv \{\widehat{res} =_{obs} puntaje(j, i)\}$

Complejidad: $\Theta(1 + m * L_{max})$

Descripción: retorna el puntaje de la jugada. m es la cantidad de fichas ubicadas

Aliasing: el puntaje se pasa por copia

FICHAENPOSICION(**in** t : tablero, **in** i : nat, **in** j : nat) $\rightarrow res$: ficha
Pre $\equiv \{i < tamañoTablero(v) \wedge j < tamañoTablero(v) \wedge hayLetra?(i, j)\}$
Post $\equiv \{\widehat{res} =_{obs} letra(t, i, j)\}$
Complejidad: $\Theta(1)$
Descripción: retorna la letra que se ubica en el tablero en la posición pasada por parametro

HAYFICHA(**in** t : tablero, **in** i : nat, **in** j : nat) $\rightarrow res$: bool
Pre $\equiv \{i < tamañoTablero(v) \wedge j < tamañoTablero(v)\}$
Post $\equiv \{\widehat{res} =_{obs} \pi_2(tablero[i][j])\}$
Complejidad: $\Theta(1)$
Descripción: Devuelve true si una ficha fue puesta en esa posición, de lo contrario false

CUANTOTIENEDESTA FICHA(**in** x : Letra, **in** j : juego, **in** i : jugador) $\rightarrow res$: nat
Pre $\equiv \{True\}$
Post $\equiv \{\widehat{res} =_{obs} \#(x, fichas(j, i))\}$
Complejidad: $\Theta(1)$
Descripción: retorna la cantidad de una ficha pasada como parametro tiene el jugador
Aliasing: se pasa por copia inmodificable

1.2. Representación de Juego

Representación

Representación del juego

Un juego es una tupla donde se guarda:

el repositorio
 el tablero
 la variante
 el numero de jugadores
 el turno

juego se representa con estr

donde **estr** es tupla(**Repositorio**: Cola(Letra), **Tablero**: Array(Array(Tupla<char, Turno, bool>)),
Variante: Variante, **numDeJugadores**: nat, **Jugadores**:
 Array(tupla(**Mano**:Array(nat), **Puntaje**:nat, **FichasQuePusoDesde**:Ocurrencia)),
Turno: nat)

donde **Variante** es tupla(**palabras**: Conj_{Digital}(palabra : array(letra)), **CantDeFichas** : Nat, **Abecedario** :
 Array(valor), **tamañoTablero** : nat, **l_{max}** : nat)

Ocurrencia es Conjunto_{lineal}(tupla < filaJugada : nat, columnaJugada : nat, letra : char >)

Valor es Nat

Rep : estr \rightarrow bool

$\text{Rep}(j) \equiv \text{true} \iff \text{tamaño}(\text{j.repositorio}) > 0 \wedge$
 $\text{j.numDeJugadores} = \text{longitud}(\text{Jugadores}) \wedge$
 Toda letra i en el repositorio se corresponde inyectivamente a una posición j del abecedario tal que $\text{abecedario}[j] = \text{puntaje}(i) \wedge$
 Para cada jugador para cada índice i en el vector `mano` su valor se corresponde con la cantidad de fichas que tiene de esa letra es de decir $\text{ord}^{-1}(i) \wedge$
 La sumatoria de los valores en el vector `mano` es igual a K (la cantidad de fichas que tiene en cada jugador) \wedge
 $N = \text{j.variante.tamañoTablero} \wedge$
 El tablero es una matriz cuadrada de $N \times N \wedge$
 La sumatoria de los valores en el vector `mano` es igual a K (la cantidad de fichas que tiene en cada jugador) \wedge
 (para todo i, j en el rango tablero) $(\pi_3(\text{j.Tablero}[i][j]) = \text{True} \Rightarrow ((\pi_2(\text{j.Tablero}[i][j]) < \text{j.Turno}) \wedge (\pi_1 \text{ existe en el abecedario}))) \wedge$
 Las fichas que están en `FichasQuePusoDesde` (si las hay) tienen que ser válidas, estar en el tablero, y tienen que corresponder al turno de un jugador en particular \wedge Todas las fichas en el tablero forman palabras válidas \wedge
 Todas las letras en la ocurrencia pertenecen al abecedario

1.3. Abstraccion del Juego

$\text{Abs} : \text{estr } j \rightarrow \text{juego} \qquad \{\text{Rep}(j)\}$
 $\text{Abs}(j) \equiv j : \text{juego} \mid j.\text{variante} =_{\text{obs}} \text{variante}(j) \wedge$
 $j.\text{numDeJugadores} =_{\text{obs}} \# \text{jugadores} \wedge$
 $j.\text{repositorio} =_{\text{obs}} \text{repositorio}(j) \wedge$
 $\text{long}(j.\text{Tablero}) =_{\text{obs}} \text{tamaño}(\text{Tablero}(j)) \wedge$
 $(\forall i : \text{nat}) (0 \leq i < \text{long}(j.\text{Jugadores}) \Rightarrow_{\text{L}})$
 $(\forall j : \text{nat}) (0 \leq j < \text{long}(\pi_1(j.\text{Jugadores}[i]) \Rightarrow_{\text{L}})$
 $(\pi_1(j.\text{Jugadores}[i])[j] = \#(\text{ord}^{-1}(j), \text{fichas}[j, i])) \wedge (\text{puntaje}(j, \text{id}) \text{ es el puntaje que está guardado en la estructura mas el puntaje de las palabras formadas por las fichas que el jugador tiene en la tupla FichasQuePusoDesde})$

1.4. Algoritmos de Juego

Algoritmos

iCuentoTieneDeEstaFicha(in $x : \text{Letra}$, in $j : \text{juego}$, in $i : \text{jugador}$) $\rightarrow res : \text{Nat}$

1: $res \leftarrow \pi_1(j.\text{Jugadores}[i])[\text{ord}(x)]$

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificación: Es obtener el valor de una tupla después de indexar un array

iNumDeJugadores(in $j : \text{juego}$) $\rightarrow res : \text{Nat}$

1: $res \leftarrow j.\text{NumDeJugadores}$

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificación: Es obtener un valor de una tupla

iVariante(in j : juego) $\rightarrow res$: Nat

 $1: res \leftarrow j.Variante$
Complejidad: $\Theta(1)$
Justificación: Es obtener un valor de una tupla

Aliasing: devuelve el valor por referencia inmutable

iNuevoJuego(in k : Nat in v : Variante in rep : Cola(Letra)) $\rightarrow res$: juego

 $1: tablero \leftarrow CrearTablero(v.TamanoTablero)$
 $2: jugadores \leftarrow RepartirFichas(v, k, rep)$
 $3: res \leftarrow \langle rep, tablero, v, k, jugadores, 0 \rangle$
Complejidad: $\Theta(N^2 + k * F + \Sigma * k)$
Justificación: Crea un tablero de N^2 con los valores correspondientes y las estructuras necesarias para el juego.

iUbicar(in/out j : Juego in o : Ocurrencia) $\rightarrow res$: juego

 $1: itConj \leftarrow CrearIt(o)$
 $2: \textbf{mientras}$ haySiguiente(o) **hacer**
 $3: \quad \pi_1(j.tablero[\pi_1(Siguiente(o))][\pi_2(Siguiente(o))]) \leftarrow \pi_3(Siguiente(o))$
 $4: \quad j.Jugadores.Mano[ord(\pi_3(Siguiente(o)))] \leftarrow -$
 $5: \quad \pi_2(j.tablero[\pi_1(Siguiente(o))][\pi_2(Siguiente(o))]) \leftarrow j.Turno$
 $6: \quad \pi_3(j.tablero[\pi_1(Siguiente(o))][\pi_2(Siguiente(o))]) \leftarrow True$
 $7: \quad AgregarRapido(\pi_3(j.Jugadores[iObtenerTurno(j)]), Siguiente(o))$
 $8: \quad Avanzar(itConj)$
 $9: j.turno ++$
Complejidad: $\Theta(m)$
Justificación: Para cada elemento de la ocurrencia ubica la ficha y asigna valores a la tupla del tablero.

iObtenerTurno(in j : juego) $\rightarrow res$: Nat

 $1: res \leftarrow j.Turno \text{ mód } j.NumDeJugadores$
Complejidad: $\Theta(1)$
Justificación: Obtener valores previamente guardados

iObtenerPuntaje(in/out j : juego in i : jugador) $\rightarrow res$: Nat

```

1:  $conjPalabras \leftarrow ConjDigitalVacio()$ 
2:  $itConj \leftarrow crearIt(j.Jugadores[i].FichasQueJugoDesde)$ 
3: mientras ( $haySiguiete(itConj)$ ) hacer
4:    $prim \leftarrow < \pi_1(siguiente(itConj)), \pi_2(siguiente(itConj)) >$ 
5:    $ult \leftarrow < \pi_1(siguiente(itConj)), \pi_2(siguiente(itConj)) >$ 
6:    $arr \leftarrow < \pi_1(siguiente(itConj)), \pi_2(siguiente(itConj)) >$ 
7:    $abj \leftarrow < \pi_1(siguiente(itConj)), \pi_2(siguiente(itConj)) >$ 
8:    $turno \leftarrow j.tablero[\pi_1(prim)][\pi_2(prim)].Turno$ 
9:   mientras ( $((enRango' \wedge \pi_3(j.tablero[\pi_1(arr) - 1][\pi_2(arr)]) == true \wedge turno \geq \pi_2(j.tablero[\pi_1(arr) - 1][\pi_2(arr)]) \vee (enRango' \wedge \pi_3(j.tablero[\pi_1(abj) + 1][\pi_2(abj)]) == true \wedge turno \geq \pi_2(j.tablero[\pi_1(abj) + 1][\pi_2(abj)])))$ ) hacer
10:    si  $\pi_3(j.tablero[\pi_1(arr) - 1][\pi_2(arr)]) == true \wedge turno \geq \pi_2(j.tablero[\pi_1(arr) - 1][\pi_2(arr)])$  entonces
11:       $\pi_1(arr) \leftarrow \pi_1(arr) - 1$ 
12:    si  $\pi_3(j.tablero[\pi_1(abj) + 1][\pi_2(abj)]) == true \wedge turno \geq \pi_2(j.tablero[\pi_1(abj) + 1][\pi_2(abj)])$  entonces
13:       $\pi_1(abj) \leftarrow \pi_1(abj) + 1$ 
14:    mientras ( $((enRango' \wedge \pi_3(j.tablero[\pi_1(prim)][\pi_2(prim) - 1]) == true \wedge turno \geq \pi_2(j.tablero[\pi_1(prim)][\pi_2(prim) - 1]) \vee (enRango' \wedge \pi_3(j.tablero[\pi_1(ult)][\pi_2(ult) + 1]) == true \wedge turno \geq \pi_2(j.tablero[\pi_1(ult)][\pi_2(ult) + 1])))$ ) hacer
15:      si  $\pi_3(j.tablero[\pi_1(prim)][\pi_2(prim) - 1]) == true \wedge turno \geq \pi_2(j.tablero[\pi_1(prim)][\pi_2(prim) - 1])$  entonces
16:         $\pi_1(prim) \leftarrow \pi_1(prim) - 1$ 
17:      si  $\pi_3(j.tablero[\pi_1(ult)][\pi_2(ult) + 1]) == true \wedge turno \geq \pi_2(j.tablero[\pi_1(ult)][\pi_2(ult) + 1])$  entonces
18:         $\pi_1(ult) \leftarrow \pi_1(ult) + 1$ 
19:     $AgregarPalabraHorizontal(conjPalabras, prim, ult, vacio, j.tablero)$ 
20:     $AgregarPalabraVertical(conjPalabras, arr, abj, vacio, j.tablero)$ 
21:     $j.Jugadores[i].FichasQueJugoDesde \leftarrow Vacio()$ 
22:     $res \leftarrow PuntajeTotal(conjPalabras) + j.Jugadores[i].Puntaje$ 
23:     $j.Jugadores[i].Puntaje \leftarrow res$ 

```

Complejidad: $\Theta(1+m*L_{max})$

Justificación: $m = FichasQueJugoDesde$. Para cada ficha hace barridos horizontal y vertical para buscar las palabras que forman y las guarda en un conjunto. Después para cada palabra de este conjunto calcula su puntaje y lo suma al puntaje previamente almacenado. Luego actualiza la información de el jugador.

iFichaEnPosicion(in t : tablero, in i : nat, in j : nat) $\rightarrow res$: Letra

```

1:  $res \leftarrow \pi_1(t[i][j])$ 

```

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificación: Es obtener el valor de una tupla después de indexar un array

iCuentoTieneDeEstaFicha(in x : Letra, in j : juego, in i : jugador) $\rightarrow res$: Nat

```

1:  $res \leftarrow \pi_1(j.Jugadores[i])[ord(x)]$ 

```

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificación: Es obtener el valor de una tupla después de indexar un array

iJugadaValida?(in j : juego, in o : ocurrencia) $\rightarrow res$: bool

```

1: si cardinal( $o$ ) >  $Lmax$  entonces
2:    $res \leftarrow false$ 
3:   return  $res$ 
4:  $itConj \leftarrow crearIt(o)$ 
5:  $conjPosiblesPalabras \leftarrow Vacio()$ 
6:  $horizontal \leftarrow ihorizontal(o)$ 
7:  $vertical \leftarrow ivertical(o)$ 
8:  $n \leftarrow j.variante.TamanoTablero$ 
9:  $prim \leftarrow \langle 0, n - 1 \rangle$ 
10:  $ult \leftarrow \langle 0, 0 \rangle$ 
11:  $arr \leftarrow \langle n - 1, 0 \rangle$ 
12:  $abj \leftarrow \langle 0, 0 \rangle$ 
13: si  $\neg(horizontal \vee vertical)$  entonces
14:    $res \leftarrow false$ 
15:   return  $res$ 
16: mientras ( $haySiguiente(itConj) \wedge (\pi_2(ult) - \pi_2(prim) < Lmax) \wedge (\pi_1(abj) - \pi_1(arr) < Lmax)$ ) hacer
17:   si  $(\pi_3(tablero[\pi_1(siguiente(itConj))][\pi_2(siguiente(itConj))]) == true)$  entonces
18:      $res \leftarrow false$ 
19:     return  $res$ 
20:   si horizontal entonces
21:      $prim \leftarrow \langle \pi_1(siguiente(itConj)), \min(\pi_2(prim), \pi_2(siguiente(itConj))) \rangle$ 
22:      $ult \leftarrow \langle \pi_1(siguiente(itConj)), \max(\pi_2(ult), \pi_2(siguiente(itConj))) \rangle$ 
23:      $arr \leftarrow \langle \pi_1(siguiente(itConj)), \pi_2(siguiente(itConj)) \rangle$ 
24:      $abj \leftarrow \langle \pi_1(siguiente(itConj)), \pi_2(siguiente(itConj)) \rangle$ 
25:   else
26:      $prim \leftarrow \langle \pi_1(siguiente(itConj)), \pi_2(siguiente(itConj)) \rangle$ 
27:      $ult \leftarrow \langle \pi_1(siguiente(itConj)), \pi_2(siguiente(itConj)) \rangle$ 
28:      $arr \leftarrow \langle \min(\pi_1(arr), \pi_1(siguiente(itConj))), \pi_2(siguiente(itConj)) \rangle$ 
29:      $abj \leftarrow \langle \max(\pi_1(abj), \pi_1(siguiente(itConj))), \pi_2(siguiente(itConj)) \rangle$ 
30:   mientras  $((\pi_3(j.tablero[\pi_1(arr) - 1][\pi_2(arr)]) == true \vee \pi_3(j.tablero[\pi_1(abj) + 1][\pi_2(abj)]) == true) \wedge$ 
 $(\pi_1(abj) - \pi_1(arr) < Lmax))$  hacer
31:     si  $\pi_3(j.tablero[\pi_1(arr) - 1][\pi_2(arr)]) == true$  entonces
32:        $\pi_1(arr) \leftarrow \pi_1(arr) - 1$ 
33:     si  $\pi_3(j.tablero[\pi_1(abj) + 1][\pi_2(abj)]) == true$  entonces
34:        $\pi_1(abj) \leftarrow \pi_1(abj) + 1$ 
35:   si horizontal entonces
36:      $AgregarPalabraVertical(conjPosiblesPalabras, arr, abj, conj(siguiente(itConj)), j.tablero)$ 
37:   mientras  $((\pi_3(j.tablero[\pi_1(prim)][\pi_2(prim) - 1]) == true \vee \pi_3(j.tablero[\pi_1(ult)][\pi_2(ult) + 1]) == true) \wedge$ 
 $(\pi_1(ult) - \pi_1(prim) < Lmax))$  hacer
38:     si  $\pi_3(j.tablero[\pi_1(prim)][\pi_2(prim) - 1]) == true$  entonces
39:        $\pi_1(arr) \leftarrow \pi_1(arr) - 1$ 
40:     si  $\pi_3(j.tablero[\pi_1(ult)][\pi_2(ult) + 1]) == true$  entonces
41:        $\pi_1(abj) \leftarrow \pi_1(abj) + 1$ 
42:   si vertical entonces
43:      $AgregarPalabraHorizontal(conjPosiblesPalabras, prim, ult, conj(siguiente(itConj)), j.tablero)$ 
44:   si horizontal entonces
45:     si  $SonContiguas(prim, ult, horizontal, o)$  entonces
46:        $AgregarPalabraHorizontal(conjPosiblesPalabras, prim, ult, o, j.tablero)$ 
47:     else
48:        $res \leftarrow false$ 
49:       return  $res$ 
50:   else
51:     si  $SonContiguas(arr, abj, horizontal, o)$  entonces
52:        $AgregarPalabraVertical(conjPosiblesPalabras, arr, abj, o, j.tablero)$ 
53:     else
54:        $res \leftarrow false$ 
55:       return  $res$ 
56: si  $(\pi_2(ult) - \pi_2(prim) == Lmax) \vee (\pi_1(abj) - \pi_1(arr) == Lmax)$  entonces
57:    $res \leftarrow false$ 

```

1.5. Funciones Auxiliares de Juego

iCrearTablero(in $n : \text{Nat}$) $\rightarrow res : \text{tablero}$

1: $\text{tablero} \leftarrow \text{crearArreglo}(\text{crearArreglo}(\text{tupla}("", 0, \text{False}), n), n)$

Complejidad: $\Theta(N^2)$

Justificacion: Es crear una matriz de NXN

iRepartirFichas(in $v : \text{variante}$, in $k : \text{Nat}$, in $rep : \text{cola}(\text{letra})$) $\rightarrow res : \text{Jugadores}$

1: $\text{mano} \leftarrow \text{crearArreglo}(0, \text{long}(v.\text{abecedario}))$

2: $\text{puntaje} \leftarrow 0$

3: $\text{FichasQuePusoDesde} : \text{ConjLineal} \leftarrow \emptyset$

4: $\text{Jugadores} \leftarrow \text{crearArreglo}(\text{tupla}(\text{mano} : \text{mano}, \text{puntaje} : 0, \text{FichasQuePusoDesde} : \text{FichasQuePusoDesde}), k)$

5: $\text{jugRepartidos} \leftarrow 0$

6: **mientras** $\text{jugRepartidos} < k$ **hacer**

7: $\text{FichasRepartidas} \leftarrow 0$

8: **mientras** $\text{FichasRepartidas} < v.\text{CantDeFichas}$ **hacer**

9: $\text{ficha} = \text{proximo}(rep)$

10: $\text{desencolar}(rep)$

11: $\text{Jugadores}[\text{jugRepartidos}].\text{mano}[\text{ord}(\text{ficha})]++$

12: $\text{FichasRepartidas} ++$

13: $\text{jugRepartidos} ++$

14: $res \leftarrow \text{Jugadores}$

Complejidad: $\Theta(k * F + \Sigma * k)$

Justificacion: El ciclo while se recorre k veces y para cada iteracion se recorre F veces, para cada jugador se crea un arreglo con longitud del abecedario.

SonValidas(in $j : \text{juego}$, in $ps : \text{conj}(\text{palabra})$) $\rightarrow res : \text{bool}$

1: $itConj \leftarrow \text{crearIt}(ps)$

2: **mientras** $(\text{haySiguiente}(itConj))$ **hacer**

3: **si** $(\neg \text{Pertenece}(j.\text{variante.palabras}, \text{siguiente}(itConj)))$ **entonces**

4: $res \leftarrow \text{false}$

5: **return**

6: $res \leftarrow \text{true}$

Complejidad: $\Theta(\text{long}(ps) * L_{\text{max}})$

Justificacion: Para cada palabra ver si la palabra pertenece al Conjunto de todas las palabras válidas

iHayFicha(in $t : \text{tablero}$, in $i : \text{nat}$, in $j : \text{nat}$) $\rightarrow res : \text{bool}$

1: $res \leftarrow \pi_3(t[i][j])$

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificacion: Es obtener el valor de una tupla después de indexar un array

AgregarPalabraHorizontal(in/out c : conj(secu(letras)), in $inicio$: tupla<nat,nat>, in fin : tupla<nat,nat>), in o : ocurrencia, in t : tablero)

```

1:  $palabra \leftarrow Vacía()$ 
2:  $itConj \leftarrow CrearIt(MergeSortSegundaComponente(o))$ 
3: mientras ( $\pi_2(inicio) \leq \pi_2(fin)$ ) hacer
4:   si ( $\pi_3(t[\pi_1(inicio)][\pi_2(inicio)]) == true$ ) entonces
5:      $AgregarAtras(palabra, \pi_1(t[\pi_1(inicio)][\pi_2(inicio)]))$ 
6:   else
7:      $AgregarAtras(palabra, \pi_3(siguiente(itConj)))$ 
8:      $Avanzar(itConj)$ 
9:    $\pi_2(inicio) \leftarrow \pi_2(inicio) + 1$ 
10:  $Agregar(palabra, c)$ 

```

Complejidad: $\Theta(Lmax * \log(Lmax))$

Justificación: Luego del ordenamiento, se itera a lo sumo $Lmax$ veces. Las operaciones con la palabra son $O(1)$.

AgregarPalabraVertical(in/out c : conj(secu(letras)), in $inicio$: tupla<nat,nat>, in fin : tupla<nat,nat>), in o : ocurrencia, in t : tablero)

```

1:  $palabra \leftarrow Vacía()$ 
2:  $itConj \leftarrow CrearIt(MergeSortPrimeraComponente(o))$ 
3: mientras ( $\pi_1(inicio) \leq \pi_1(fin)$ ) hacer
4:   si ( $\pi_3(t[\pi_1(inicio)][\pi_2(inicio)]) == true$ ) entonces
5:      $AgregarAtras(palabra, \pi_1(t[\pi_1(inicio)][\pi_2(inicio)]))$ 
6:   else
7:      $AgregarAtras(palabra, \pi_3(siguiente(itConj)))$ 
8:      $Avanzar(itConj)$ 
9:    $\pi_1(inicio) \leftarrow \pi_1(inicio) + 1$ 
10:  $Agregar(palabra, c)$ 

```

Complejidad: $\Theta(Lmax * \log(Lmax))$

Justificación: Luego del ordenamiento, se itera a lo sumo $Lmax$ veces. Las operaciones con la palabra son $O(1)$.

SonContiguas(in $inicio$: tupla<nat,nat>, in fin : tupla<nat,nat>, in $esHorizontal$: bool, in o : ocurrencia, in t : tablero) $\rightarrow res$: bool

```

1:  $i \leftarrow 0$ 
2: si  $esHorizontal$  entonces
3:   mientras ( $\pi_2(inicio) \leq \pi_2(fin)$ ) hacer
4:     si ( $\pi_3(t[\pi_1(inicio)][\pi_2(inicio)]) == false$ ) entonces
5:        $i \leftarrow i + 1$ 
6:      $\pi_2(inicio) \leftarrow \pi_2(inicio) + 1$ 
7:   else
8:     mientras ( $\pi_1(inicio) \leq \pi_1(fin)$ ) hacer
9:       si ( $\pi_3(t[\pi_1(inicio)][\pi_2(inicio)]) == false$ ) entonces
10:         $i \leftarrow i + 1$ 
11:       $\pi_1(inicio) \leftarrow \pi_1(inicio) + 1$ 
12:  $res \leftarrow i == tamaño(o)$ 

```

Complejidad: $\Theta(Lmax)$

Justificación: Verifica si la jugada no deja espacios blancos en el medio de la posible palabra.

ihorizontal(in o : ocurrencia) $\rightarrow res$: bool

```

1:  $res \leftarrow true$ 
2:  $itConj \leftarrow CrearIt(o)$ 
3: si  $Vacio?(o)$  entonces
4:   True
5: else
6:    $p \leftarrow \pi_1[Siguiente(itConj)]$ 
7:   mientras  $haySiguiente(itConj)$  hacer
8:     si  $(\pi_1[siguiente(itConj)] \neq p)$  entonces
9:        $res \leftarrow false$ 
10:     $Avanzar(itConj)$ 
11:  $return res$ 

```

Complejidad: $\Theta(|o|)$

Justificacion: Chequea si la palabra formada es horizontal

ivertical(in o : ocurrencia) $\rightarrow res$: bool

```

1:  $res \leftarrow true$ 
2:  $itConj \leftarrow CrearIt(o)$ 
3: si  $Vacio?(o)$  entonces
4:    $return res$ 
5: else
6:    $p \leftarrow \pi_2[Siguiente(itConj)]$ 
7:   mientras  $haySiguiente(itConj)$  hacer
8:     si  $(\pi_2[siguiente(itConj)] \neq p)$  entonces
9:        $res \leftarrow false$ 
10:     $Avanzar(itConj)$ 
11:  $return res$ 
12:

```

Complejidad: $\Theta(|o|)$

Justificacion: Chequea si la palabra formada es vertical

iPuntajetotal(in J : juego, in C : Conjlineal(Palabra)) $\rightarrow res$: nat

```

1:  $res \leftarrow 0$ 
2:  $itConj \leftarrow CrearIt(C)$ 
3: mientras  $haySiguiente(itConj)$  hacer
4:    $j \leftarrow 0$ 
5:   mientras  $j < siguiente(itConj).longitud$  hacer
6:      $res \leftarrow res + J.Variante.Abecedario[ord(siguiente(itConj)[j])]$ 
7:      $j++$ 
8:    $Avanzar(itConj)$ 
9:  $return res$ 

```

Complejidad: $\Theta(L_{max}^2)$

10: Justificacion: Puntaje obtenido de sumar el puntaje de todas las letras de un conjunto de palabras

1.6. Módulo servidor

Interfaz

se explica con: SERVIDOR

géneros: servidor.

Operaciones básicas

INICIALIZARSEVIDOR(**in** $k : \text{nat}$, **in** $v : \text{variante}$, **in** $rep : \text{cola}(\text{letra}) \rightarrow res : \text{servidor}$)

Pre $\equiv \{ \widehat{res} =_{\text{obs}} \widehat{s}_0 \wedge \neg \text{empezo?}(\widehat{s}) \}$

Post $\equiv \{ \widehat{res} =_{\text{obs}} \text{nuevoServidor}(\widehat{k}, \widehat{v}, \widehat{rep}) \}$

Complejidad: $\Theta(N^2 + k * F + \Sigma * k)$

Descripción: Devuelve una nueva instancia del servidor donde N^2 es la cantidad de casilleros en el tablero, k la cantidad de jugadores y Σ la cantidad de letras en el alfabeto

CONECTARCLIENTE(**in/out** $s : \text{servidor}$)

Pre $\equiv \{ \widehat{s} =_{\text{obs}} \widehat{s}_0 \wedge \neg \text{empezo?}(\widehat{s}) \}$

Post $\equiv \{ \widehat{s} = \text{jugadorConectado}(\widehat{s}_0) \}$

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: agrega un jugador al vector de jugadores y le otorga un id

CONSULTARNOTIFICACIONES(**in/out** $s : \text{servidor}$, **in** $j : \text{jugador}$)

Pre $\equiv \{ \widehat{s} =_{\text{obs}} \widehat{s}_0 \}$

Post $\equiv \{ \widehat{s} =_{\text{obs}} \text{notificacionesConsultadas}(\widehat{s}_0, \widehat{j}) \}$

Complejidad: $\Theta(n)$

Descripción: Chequea las notificaciones del jugador y vacia su cola de notificaciones n es la cantidad de notificaciones siendo consultadas

Aliasing: las notificaciones se devuelven por referencia

RECIBIRMENSAJE(**in/out** $s : \text{servidor}$, **in** $j : \text{jugador}$ **in** $o : \text{ocurrencia}$)

Pre $\equiv \{ \widehat{s} =_{\text{obs}} \widehat{s}_0 \wedge \text{jugador} \wedge \text{empezo?}(\widehat{s}_0) \wedge \text{jugadaValida?}(\widehat{j}, \widehat{o}) \}$

Post $\equiv \{ \widehat{s} =_{\text{obs}} \text{mensajeProcesado}(\widehat{s}_0, \widehat{j}) \}$

Complejidad: $\Theta(1 + m * L_{max})$

Descripción: si la jugada es valida debe sumar los puntos de la jugada y notificar a todos el nuevo puntaje sino avisar al jugador pasado por parametro que fue invalida

NUMEROCLIENTESESPERADOS(**in** $s : \text{servidor}$) $\rightarrow res : \text{nat}$

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

Post $\equiv \{ \widehat{res} =_{\text{obs}} \# \text{esperados}(\widehat{s}) \}$

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: retorna el numero de clientes esperados

Aliasing: se devuelve por copia

NUMEROCLIENTESCONECTADOS(**in** $s : \text{servidor}$) $\rightarrow res : \text{nat}$

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

Post $\equiv \{ \widehat{res} =_{\text{obs}} \# \text{conectados}(\widehat{s}) \}$

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: retorna el numero de clientes conectados

Aliasing: se devuelve por copia

JUEGO(**in** $s : \text{servidor}$) $\rightarrow res : \text{juego}$

Pre $\equiv \{ \text{empezo?}(\widehat{s}) \}$

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

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: retorna el juego

1.7. Representación de Servidor

Representación

Representación del servidor

Servidor se representa con *estr*

donde *estr* es `tupla(notificaciones: tupla<notificacionesTodos,porJugador>, numNotif: nat, clientes: tupla<esperados : nat, conectados : nat>, Juego: Juego)`

`notificacionesTodos` se representa con

`tupla(vector(tupla(notificacion, nat)),array(nat))`

en el vector se guardan todas las notificaciones que hay en el servidor junto con su numero de notif unica mientras que en el array se guarda cual fue la ultima posicion a la accedio el jugador en el vector de notificaciones totales.

`porJugador` se representa con

`array(array((tupla(notificacion, nat)))`

en el mismo se guarda en la posicion *i* las notificaciones del jugador *i* junto con su numero de notif unica

notificacion se representa con

donde *estr* es `tupla(tipoNotif: string , idCliente: nat , n: nat , agarraLetras: multiConj(letra) , jugada: ocurrencia)`

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

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

$\pi_2(\mathbf{s}.\text{clientes}) \leq \pi_1(\mathbf{s}.\text{clientes}) \wedge$
 $\text{long}(\pi_2(\pi_1(\mathbf{s}.\text{notificaciones}))) = \pi_1(\mathbf{s}.\text{clientes}) \wedge$
 $(\forall i : \text{Nat})(0 \leq i < \text{long}(\pi_2(\pi_1(\mathbf{s}.\text{notificaciones}))) \Rightarrow \text{long}(\pi_2(\pi_1(\mathbf{s}.\text{notificaciones}))[i]) \leq$
 $\text{long}(\pi_1(\pi_1(\mathbf{s}.\text{notificaciones}))) \wedge$
 $(\forall i : \text{Nat})(0 \leq i < \text{long}(e.\text{porJugador}) \Rightarrow_L$
 $(\forall n : \text{notificacion})(\text{esta?}(n, \text{porJugador}[i]) \Rightarrow_L \text{ésta?}(n, \text{notificacionesTodos}))$
 $\text{long}(\text{porJugador}) = \pi_1(\mathbf{s}.\text{clientes}) \wedge$ en juego se guarda el juego que se esta corriendo en el servidor \wedge
 numNotif representa un identificador único de notificación que será asignado

1.8. Abstraccion del Servidor

$\text{Abs} : \text{estr } s \rightarrow \text{servidor}$

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

$\text{Abs}(s) \equiv s : \text{sim} | \text{esperados}(\hat{s}) = s.\text{clientes}.\text{esperados} \wedge$
 $\text{conectados}(\hat{s}) = s.\text{clientes}.\text{conectados} \wedge$
 $\text{configuracion}(\hat{s}) = s.\text{Juego} \wedge$
 $(\forall i : \text{Nat})(0 \leq i < \text{long}(s.\text{notificaciones.todos.nots}) \Rightarrow_L$
 $(\forall id : \text{Nat})(0 \leq id < \text{conectados}(\hat{s}) \Rightarrow_L \text{pertenece}(s.\text{notificaciones.todos.nots}[i], \text{notificaciones}(s, id)) \wedge$
 $(\forall j : \text{Nat})(0 \leq j < \text{long}(s.\text{notificaciones.porJugador}[id]) \Rightarrow_L$
 $\text{pertenece}(s.\text{notificaciones.porJugador}[j], \text{notificaciones}(s, id)))) \wedge$
 $\text{juego}(\hat{s}) =_{\text{obs}} s.\text{juego}$

1.9. Algoritmos de Servidor

Algoritmos

iInicializarServidor(in $k : \text{nat}$, in $v : \text{variante}$, in $rep : \text{cola}(\text{letra})$) $\rightarrow res : \text{Servidor}$

1: $res \leftarrow (< < \text{vacío}(), \text{crearArreglo}(k, 0) >, \text{crearArreglo}(k, \text{vacío}()) >, 0, < k, 0 >, \text{NuevoJuego}(k, v, rep) >$

Complejidad: $\Theta(N^2 + k \cdot F + \Sigma * k)$

Justificación: Crea un nuevo juego y estructuras

iConectarCliente(in/out $s : \text{servidor}$)

1: $s.\text{clientes.conectados} \leftarrow s.\text{clientes.conectados} + 1$

2: $\text{agregarAtras}((\pi_2(s.\text{notificaciones}))[s.\text{clientes.conectados}], < \text{IdCliente}, s.\text{clientes.conectados}, \emptyset, \emptyset >$
 $s.\text{numNotif} >)$

3: $s.\text{numNotif} ++$

4: **si** $s.\text{clientes.conectados} = s.\text{clientes.esperados}$ **entonces**

5: $\text{agregarAtras}(\pi_1(s.\text{notificaciones.notificacionesTodos}), < \text{Empezar}, 0, s.\text{Juego.variante.tamanoTablero}, \emptyset, \emptyset >$
 $, s.\text{numNotif} >)$

6: $\text{agregarAtras}(\pi_1(s.\text{notificaciones.notificacionesTodos}), < \text{TurnoDe}, 0, 0, \emptyset, \emptyset >, s.\text{numNotif} + 1)$

7: $s.\text{numNotif} += 2$

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificación: Conecta un jugador al servidor

iConsultarNotificaciones(in/out $s : \text{servidor}$, in $j : \text{jugador}$) $\rightarrow res : \text{lista}$

1: $res \leftarrow \text{vacía}()$

2: $desde \leftarrow \pi_2(s.\text{notificaciones.notificacionesTodos})[j]$

3: $\text{porJugador} \leftarrow (s.\text{notificaciones.porJugador})[j]$

4: $i \leftarrow 0$

5: **mientras** $i < \text{longitud}(\text{porJugador}) \wedge desde < \text{longitud}(\pi_1(s.\text{notificaciones.notificacionesTodos}))$ **hacer**

6: **si** $(\pi_2(\text{porJugador}[i]) < \pi_2(\pi_1(s.\text{notificaciones.notificacionesTodos})[desde]))$ **entonces**

7: $\text{AgregarAtras}(res, \pi_1(\text{porJugador}[i]))$

8: $i ++$

9: **else**

10:

11: $\text{AgregarAtras}(res, \pi_1(\pi_1(s.\text{notificaciones.notificacionesTodos})[desde]))$

12: $desde ++$

13: **mientras** $i < \text{longitud}(\text{porJugador})$ **hacer**

14: $\text{AgregarAtras}(res, \pi_1(\text{porJugador}[i]))$

15: $i ++$

16: **mientras** $desde < \text{longitud}(\pi_1(s.\text{notificaciones.notificacionesTodos}))$ **hacer**

17:

18: $\text{AgregarAtras}(res, \pi_1(\pi_1(s.\text{notificaciones.notificacionesTodos})[desde]))$

19: $desde ++$

20: $\pi_2(s.\text{notificaciones.notificacionesTodos})[j] \leftarrow \text{longitud}(\pi_1(s.\text{notificaciones.notificacionesTodos}))$

21: $(\text{porJugador})[j] \leftarrow \text{vacía}()$

Complejidad: $\Theta(n)$

Justificación: Consulta las notificaciones de un jugador y desencola n notificaciones

iRecibirMensaje(in/out s : servidor, in j : jugador, in o : ocurrencia)

```

1: si entonces  $JugadaValida?(s.juego, o) \wedge TieneFichas(s.juego, j, o) \wedge comenzo?(s) \wedge ObtenerTurno(s.juego) == j$ 
2:    $puntajeAnterior \leftarrow s.juego.jugadores[j].puntaje$ 
3:    $ubicar(s.juego, o)$ 
4:    $agregarAtras(\pi_1(s.notificaciones.notificacionesTodos), < < sumaPuntos, j, ObtenerPuntaje(s.juego, j) - puntajeAnterior, \emptyset, \emptyset >, s.numNotif >)$ 
5:    $agregarAtras(\pi_1(s.notificaciones.notificacionesTodos), < < Ubicar, j, 0, \emptyset, \emptyset >, s.numNotif >, s.numNotif + 1)$ 
6:    $agregarAtras(((s.notificaciones.por Jugador)[j], < < Reponer, 0, 0, sacarDelRepositorio(s.juego, o.longitud), \emptyset >, s.numNotif + 2 >)$ 
7:    $agregarAtras(\pi_1(s.notificaciones.notificacionesTodos), < < TurnoDe, j, turno + 1 \bmod(j.numDeJugadores), 0, \emptyset, \emptyset > s.numNotif + 3 >)$ 
8:    $s.numNotif + = 4$ 
9: else
10:   $agregarAtras(((s.notificaciones.por Jugador)[j], < < Mal, 0, 0, \emptyset, \emptyset >, s.numNotif >)$ 
11:   $s.numNotif + +$ 

```

Complejidad: $\Theta(1+m \cdot L_{max})$

Justificacion: el peor caso para esta funcion ocurre cuando la ocurrencia tiene longitud L_{max} en tal caso seria L_{max}^2

iNumeroClientesEsperados(in s : Servidor) $\rightarrow res$: Nat

1: $res \leftarrow \pi_1(s.clientes)$

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificacion: Es obtener el valor de una tupla después de indexar un array

iNumeroClientesConectados(in s : Servidor) $\rightarrow res$: Nat

1: $res \leftarrow \pi_2(s.clientes)$

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificacion: Es obtener el valor de una tupla después de indexar un array

1.10. Funciones auxiliares de Servidor

comenzo?(in s : servidor) $\rightarrow res$: bool

1: $res \leftarrow s.clientes.esperados == s.clientes.conectados$

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificacion: Verifica si la cantidad de jugadores conectados es la misma que la de jugadores esperados

isacarDelRepositorio(in/out J : juego, in n : nat) $\rightarrow res$: multiConj

1: $res \leftarrow ProximosN(J.repositorio, n)$

2: $DesencolarN(J.repositorio, n)$

3: return res

Complejidad: $\Theta(n)$

Justificacion: Saca n elementos del repositorio y devuelve el multiconj que los contiene

iTieneFichas(in $J : \text{Juego}$, in $j : \text{jugador}$, in $o : \text{Ocurrencia}$) $\rightarrow res : \text{bool}$

```

1:  $it \leftarrow crearIt(o)$ 
2:  $fichaPertenece \leftarrow true$ 
3: mientras haySiguiente( $o$ ) hacer
4:    $fichaPertenece \ \&= \ (J.jugadores[j].mano[ord(siguiente(it).letra)] \geq cantidadDeLetraEnOcurrencia(siguiente(it).letra,$ 
       $o))$ 
5:    $J.jugadores[j].Mano[ord(\pi_3(Siguiente(o)))] - =$ 
6:      $\pi_2(j.tablero[\pi_1(Siguiente(o))][\pi_2(Siguiente(o))]) \leftarrow j.Turno$ 
7:      $\pi_3(j.tablero[\pi_1(Siguiente(o))][\pi_2(Siguiente(o))]) \leftarrow True$ 
8:      $Avanzar(it)$ 
9:    $return\ fichaPertenece$ 
10:

```

Complejidad: $\Theta(m^2)$

Justificación: Para cada elemento de la ocurrencia ubica la ficha y asigna valores a la tupla del tablero.

icantidadDeLetraEnOcurrencia(in $letter : \text{letra}$, in $o : \text{Ocurrencia}$) $\rightarrow res : \text{Nat}$

```

1:  $it \leftarrow crearIt(o)$ 
2:  $res \leftarrow 0$ 
3: mientras haySiguiente( $it$ ) hacer
4:   si siguiente( $it$ ).letra = letter entonces
5:      $res + =$ 

```

Complejidad: $\Theta(m)$

Justificación: Es contar apariciones de una letra en ocurrencia

iObtenerTurno(in $j : \text{juego}$) $\rightarrow res : \text{Nat}$

```

1:  $res \leftarrow j.Turno \text{ mód } j.NumDeJugadores$ 

```

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificación: Es obtener un índice de un array

iFichaEnPosicion(in $t : \text{tablero}$, in $i : \text{nat}$, in $j : \text{nat}$) $\rightarrow res : \text{Letra}$

```

1:  $res \leftarrow \pi_1(t[i][j])$ 

```

Complejidad: $\Theta(1)$

Justificación: Es obtener el valor de una tupla después de indexar un array

1.11. Módulo ConjDigital(*String*)

Representación del ConjDigital

Un conjunto implementado sobre trie tendrá la misma interfaz que un conjunto normal, donde los valores siempre serán un string donde nos interesa la pertenencia (o no) de la palabra. Todas las posts y pre condiciones fueron sacadas del apunte de módulos básicos.

Interfaz

se explica con: CONJUNTO (α)

géneros: .

Operaciones básicas

VACIO() $\rightarrow res : \text{conj}(\alpha)$

Pre $\equiv \{\text{true}\}$
 Post $\equiv \{\widehat{res} =_{\text{obs}} \emptyset\}$
 Complejidad: $\Theta(1)$
 Descripción: se genera el conjunto vacío

AGREGAR(in/out $C : \text{conj}(\alpha), \text{ina} : \alpha \rightarrow res : \text{itConj}(\alpha)$)
 Pre $\equiv \{\widehat{C} =_{\text{obs}} \widehat{C}_0\}$
 Post $\equiv \{c =_{\text{obs}} \text{Ag}(a, C_0) \wedge \text{HaySiguiente}(res) \wedge_{\text{L}} \text{Siguiente}(res) = a \wedge \text{alias}(\text{esPermutacion?}(\text{SecuSuby}(res), C))\}$
 Complejidad: $\Theta(|a|)$
 Descripción: agrega el elemento a al conjunto. Para poder acceder en $O(1)$ al elemento a se devuelve un iterador a la posición de a dentro de C
 Aliasing: el elemento a se agrega por copia. El iterador se invalida si se elimina el elemento siguiente del iterador sin utilizar la función ELIMINARSIGUIENTE (definida en el apunte de módulos básicos en la sección de iteradores). Además, anteriores(res) y siguiente(res) podrían cambiar completamente ante cualquier operación que modifique C sin utilizar las funciones del iterador

PERTENCE?(in $C : \text{conj}(\alpha), \text{ina} : \alpha \rightarrow res : \text{bool}$)
 Pre $\equiv \{\text{true}\}$
 Post $\equiv \{res =_{\text{obs}} a \in C\}$
 Complejidad: $\Theta(|a|)$
 Descripción: Devuelve true si a pertenece al conjunto

CARDINAL(in $C : \text{conj}(\alpha) \rightarrow res : \text{nat}$)
 Pre $\equiv \{\text{true}\}$
 Post $\equiv \{\widehat{res} =_{\text{obs}} \#C\}$
 Complejidad: $\Theta(1)$
 Descripción: Devuelve la cantidad de elementos en el conjunto

TAD COLA(α)

Extendemos el TAD Cola para poder incluir las siguientes operaciones:

otras operaciones

próximoN : $\text{cola}(\alpha)_q \times \text{Nat}_n \rightarrow \text{Multiconj}(\alpha) \quad \{n \leq \text{tamano}(q)\}$

desencolarN : $\text{cola}(\alpha)_q \times \text{Nat}_n \rightarrow \text{cola}(\alpha) \quad \{n \leq \text{tamano}(q)\}$

Fin TAD