

Trabajo Practico de Especificacion

Especificacion y WP(Weakness Precondition)

8 de septiembre de 2024

Algoritmos y Estructuras de Datos 1

pesutipolimardiano

Integrante	LU	Correo electrónico
Nievas, Martin	453/24	tinnivas@gmail.com
Bercovich, Maximo	002/01	email2@dominio.com
Apellido, Nicolas	003/01	email3@dominio.com
Pomsztein, Andy	624/24	pomszteinandy@gmai.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

1. Enunciados

1.1. Especificacion

- 1. grandesCiudades A partir de una lista de ciudades, devuelve aquellas que tienen m'as de 50.000 habitantes. proc grandesCiudades (in ciudades: $seq\langle Ciudad\rangle$) : $seq\langle Ciudad\rangle$
- 2. sumaDeHabitantes: Por cuestiones de planificacion urbana, las ciudades registran sus habitantes mayores

de edad por un lado y menores de edad por el otro. Dadas dos listas de ciudades del mismo largo con los mismos nombres, una con sus habitantes mayores y otra con sus habitantes menores, este procedimiento debe devolver una lista de ciudades con la cantidad total de sus habitantes.

 $\mathbf{proc\ sumaDeHabitantes}\ (\mathsf{in\ menoresDeCiudades}: seq\langle Ciudad \rangle, \mathsf{in\ mayoresDeCiudades}: seq\langle Ciudad \rangle) : seq\langle Ciudad \rangle$

3. hayCamino: Un mapa de ciudades esta conformada por ciudades y caminos que unen a algunas de ellas.

A partir de este mapa, podemos definir las distancias entre ciudades como una matriz donde cada celda i, j representa la distancia entre la ciudad i y la ciudad j (Fig. 2). Una distancia de 0 equivale a no haber camino entre i y j. Notar que la distancia de una ciudad hacia s´ı misma es cero y la distancia entre A y B es la misma que entre B y A.

proc hayCamino o (in distancias: $seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle$, in desde: \mathbb{Z} , in hasta: \mathbb{Z}): Bool

4. cantidadCaminosNSaltos: Dentro del contexto de redes informaticas, nos interesa contar la cantidad de

"saltos" que realizan los paquetes de datos, donde un salto se define como pasar por un nodo. Así como definimos la matriz de distancias, podemos definir la matriz de conexion entre nodos, donde cada celda i, j tiene un 1 si hay un unico camino a un salto de distancia entre el nodo i y el nodo j, y un 0 en caso contrario. En este caso, se trata de una matriz de conexion de orden 1, ya que indica cu'ales pares de nodos poseen 1 camino entre ellos a 1 salto de distancia. Dada la matriz de conexion de orden 1, este procedimineto debe obtener aquella de orden n que indica cuantos caminos de n saltos hay entre los distintos nodos. Notar que la multiplicacion de una matriz de conexion de orden 1 consigo misma nos da la matriz de conexion de orden 2, y así sucesivamente.4

proc cantidadNSaltos s (inout conexion: $seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle$, in n: \mathbb{Z})

5. caminoMınimo: caminoMınimo: Dada una matriz de distancias, una ciudad de origen y una ciudad de destino, este procedimiento debe devolver la lista de ciudades que conforman el camino mas corto entre ambas. En caso de no existir un camino, se debe devolver una lista vacia.

proc caminoMinimo (in origen: \mathbb{Z} , in destino: \mathbb{Z} , in distancias: $\operatorname{seq}(\operatorname{seq}(\mathbb{Z}))$): $\operatorname{seq}(\mathbb{Z})$

1.2. WP (Weakest Precondiction)

La funcion poblacion Total recibe una lista de ciudades donde al menos una de ellas es grande (es decir, supera los 50.000 habitantes) y devuelve la cantidad total de habitantes. Dada la siguiente especificacion:

```
proc poblacionTotal (in ciudades : seq\langle Ciudad\rangle) : \mathbb{Z}

requiere \{(\exists i: \mathbb{Z}) \ (0 \leq i < |ciudades| \land_L ciudades[i].habitantes > 50,000 \land (\forall i: \mathbb{Z}) \ (0 \leq i < |ciudades| \longrightarrow_L ciudades[i].habitantes \geq 0) \land (\forall i,j: \mathbb{Z}) \ (0 \leq i < j \longrightarrow_L ciudades[i].nombre \neq ciudades[j].nombre))\}

asegura \{res = \sum_{i=0}^{|ciudades|-1} ciudades[i].habitantes\}
```

Con la siguiente implementacion:

```
res := 0;
i := 0;
while (i < ciudades.lenght()) do
res := res + ciudades[i].habitantes;
i := i + 1
endwhile</pre>
```

- 1. Demostrar que la implementación es correcta con respecto a la especificación.
- 2. Demostrar que el valor devuelto es mayor a 50.000.

2. Predicados Reutilizables

```
pred todosPositivos (s: seq\langle \mathbb{Z} \rangle) {
```

```
(\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |s| \longrightarrow_L s[i] \ge 0)
 }
pred distancias Validas (distancias : seg\langle seg\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle) {
                          (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |distancias| \longrightarrow_L todosPositivos(distancias[i]))
 }
pred diagonalEnCeros (s: seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle) {
                           (\forall i, j : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |s| \land 0 \le j < s[i] \land i = j \longrightarrow_L s[i][j] = 0)
pred esMatrizSimetrica (s: seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle) {
                           (\forall i, j : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |s| \land 0 \le j < |s[i]| \longrightarrow_L s[i][j] = s[j][i])
 }
pred esMatrizCuadrada (s: seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle) {
                          (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |s| \longrightarrow_L |s[i]| = |s|)
 }
pred esCamino (distancias : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle, c : seq\langle \mathbb{Z}\rangle, d : \mathbb{Z}, h : \mathbb{Z}) {
                           (esMatrizCuadrada(distancias) \land |c| \ge 2) \land_L (|c| \ge 1) (\forall e : \mathbb{Z}) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (\forall e : \mathbb{Z}) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (\forall e : \mathbb{Z}) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (\forall e : \mathbb{Z}) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (\forall e : \mathbb{Z}) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) \land_L (|c| \ge 1) (e \in c \longrightarrow_L 0 \le c < |distancias| \land (c[0] = c) (e \in c) (e
                         d \wedge c[|c|-1] = h) \wedge (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |c|-1 \longrightarrow_L distancias[c[i]][c[i+1]] > 0))
 }
```

3. Resolucion de Ejercicios

3.1. Especificacion

```
Ejercicio 1:
```

```
proc grandesCiudades (in ciudades : seq\langle Ciudad\rangle) : seq\langle Ciudad\rangle
                              requiere {true}
                              \texttt{asegura} \ \{ |res| = cantidadCiudadesGrandes(ciudades) \land sonTodasCiudadesGrandes(res) \land (\forall c: Ciudad) \ (c \in Ciudad) \ (c 
                             res \longrightarrow_L c \in ciudades)
pred sonTodasCiudadesGrandes ( ciudades : seq\langle Ciudad\rangle) {
                     ((\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |ciudades| \longrightarrow_L ciudades[i].habitantes > 50000))
 }
aux cantidadCiudadesGrandes (ciudades:seq\langle Ciudad\rangle): \mathbb{Z} = \sum_{i=0}^{|s|-1} (if s[i].habitantes > 50000 then 1 else 0 fi);
Ejercicio 2:
proc sumaDeHabitantes (in menoresDeCiudades : seq\langle Ciudad \rangle, in mayoresDeCiudad : seq\langle Ciudad \rangle) : seq\langle Ciudad \rangle
                             requiere \{|menoresDeCiudades| = |mayoresDeCiudades| \land
                              mismasCiudades(menoresDeCiudades, mayoresDeCiudades \land 
                              ciudadesDistintas(menoresDeCiudades) \land ciudadesDistintas(mayoresDeCiudades))
                              \texttt{asegura} \ \{ |res| = |menoresDeCiudades| \land esLaSuma(res, menoresDeCiudades, mayoresDeCiudades) \land esLaSuma(res, menoresDeCiudades, mayoresDeCiudades, mayoresDeCiudades
                              mismasCiudades(res, menoresDeCiudades) \land mismasCiudades(res, mayoresDeCiudades)\}
pred mismasCiudades (s: seq\langle Ciudad\rangle, l: seq\langle Ciudad\rangle) {
                     (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |s| \longrightarrow_L (\exists j : \mathbb{Z}) \ (0 \le j < |l| \land_L s[i].nombre = l[j].nombre))
 }
pred esLaSuma ( res : seq\langle Ciudad\rangle, s: seq\langle Ciudad\rangle, l: seq\langle Ciudad\rangle) {
                     (\forall i: \mathbb{Z}) \ (0 \leq i < |res| \longrightarrow_L (\exists j, k: \mathbb{Z}) \ (0 \leq j < |s| \land 0 \leq k < |l| \land_L s[j].nombre = l[k].nombre \land
                    res[i].habitantes = s[j].habitantes + l[k].habitantes)
```

```
}
pred ciudadesDistintas (ciudades: seq\langle Ciudad\rangle) {
                        (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |ciudades| \longrightarrow_L \neg (\exists j : \mathbb{Z}) \ (0 \le j < |ciudades| \land i \ne j \land_L ciudades[i].nombre = (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le j < |ciudades| \land i \ne j \land_L ciudades[i].nombre = (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le j < |ciudades| \land i \ne j \land_L ciudades[i].nombre = (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le j < |ciudades| \land i \ne j \land_L ciudades[i].nombre = (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le j < |ciudades| \land i \ne j \land_L ciudades[i].nombre = (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le j < |ciudades| \land i \ne j \land_L ciudades[i].nombre = (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le j < |ciudades| \land i \ne j \land_L ciudades[i].nombre = (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le j : \mathbb{Z}) \ (0 \le j : \mathbb{Z})
                       ciudades[j].nombre))
Ejercicio 3:
proc hayCamino (in distancias : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle, in desde : \mathbb{Z}, in hasta : \mathbb{Z}) : Bool
                                  \textbf{requiere} \{esMatrizCuadrada(distancias) \land diagonalEnCeros(distancias) \land esMatrizSimetrica(distancias) \land esMatrizSimetrica(
                                  distanciasValidas(distancias) \land (0 \le desde < |distancias| \land 0 \le hasta < |distancias|) \}
                                   asegura \{res = true \longleftrightarrow (\exists c : seq\langle \mathbb{Z} \rangle) \ (esCamino(distancias, c, desde, hasta) \lor (distacias[desde][hasta] > (distacias[desde][hasta] > (distacias[desde][hasta]) \}
Ejercicio 4:
proc cantidadDeCaminosNSaltos (inout conexion : seg\langle seg\langle \mathbb{Z} \rangle \rangle, n : \mathbb{Z})
                                  requiere \{conexion = conexion_0 \land esMatrizCuadrada(conexion) \land cerosEnLaDiagonal(conexion) \land
                                  esMatrizSimetrica(conexion) \land esMatrizConCerosYUnos(conexion)
                                   \operatorname{asegura} \left\{ |conexion| = |conexion_0| \land_L (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |conexion_0| \longrightarrow_L |conexion[i]| = |conexion_0| \land |conexion| \right\}
                                  esMatrizDeOrdenN(conexion, conexion_0, n))
pred esMatrizConCerosYUnos (conexion : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle) {
                        (\forall i, j : \mathbb{Z}) \ (0 \le 0 < |conexion| \land i \le j < |conexion[i]| \longrightarrow_L (conexion[i][j] = 0 \lor conexion[i][j] = 1))
 }
pred esIdentidad (m : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle) {
                        esMatrizCuadra \land_L(\forall i,j:\mathbb{Z}) \ (0 \leq i < |m| \land 0 \leq j < |m[i]| \longrightarrow_L ((i=j \land m[i][j]=1) \lor (i \neq j \land m[i][j]=0)))
 }
pred esProducto (m : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle, n : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle, o : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle, n : \mathbb{Z}) {
                      (\forall i,j:\mathbb{Z})\ (0\leq i<|m|\land 0\leq j<|m[i]|\longrightarrow_L m[i][j]=\sum_{k=0}^{|n|-1}n[i][k]*o[k][j])
 }
pred esMatrizDeOrdenN (s : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle, l : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle) {
                        (\exists lista: seg \langle seg \langle seg \langle Z \rangle \rangle)) ((|lista| = n + 1 \land esIdentidad(lista[0]) \land lista[1] = l \land lista[n] = s) \land (\forall i : \mathbb{Z}) (1 \le lista[n]) (1 \le lista[n]) \land (\forall i : \mathbb{Z}) (1 \le lista[n]) 
                      i \leq n \longrightarrow_L (esProducto(lista[i], lista[i-1], lista[1]))))
Ejericio 5:
proc caminoMinimo (in origen : \mathbb{Z}, in destino : \mathbb{Z}, in distancias : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle) : seq\langle \mathbb{Z}\rangle
                                  \texttt{requiere} \ \{ (diagonal EnCeros (distancias) \land esMatriz Cuadrada (distancias) \land esMatriz Simetrica (dist
                                  distanciasValidas(distancias) \land (0 \le origen < |distancias| \land 0 \le destino < |distancias|))
                                  asegura \{(esCamino(res) \land_L (\forall c : seq\langle \mathbb{Z} \rangle) \ (esCamino(c) \longrightarrow_L distanciaRecorrida(distancias, res) \geq asegura \}
                                  distanciaRecorrida(distancias, c))) \lor (res = []) \longleftrightarrow \neg (\exists c : seq \langle \mathbb{Z} \rangle) (esCamino(distancias, c, origen, destino)) \}
aux distanciaRecorrida (distancias : seq\langle seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle, c : seq\langle \mathbb{Z}\rangle) : \mathbb{Z} = \sum_{i=0}^{|c|-2} distancias[c[i]][c[i+1]];
```

3.2. WP (Weakest Precondition)

Primer item:

Para demostrar la correctitud de la implementación del programa con respecto a su especificación, debemos ver los siguientes puntos:

- $\mathbf{P} \longrightarrow P_c$: (La precondición de la especificación implica la precondición del ciclo.)
- Correctitud parcial del ciclo
- Terminación del Ciclo