

Practica 8

Agustin Stescovich Curi

1

(Funcion abstraccion) Necesito que todas las ventas registradas en `ventasPorProducto` aparezcan en `ventas`, que por cada producto la suma de los montos de todas sus ventas se equivalente al valor asociado a dicho producto en `totalPorProducto` y que la venta(monto) mas caro de cada producto en `ventasPorProducto` sea el valor asociado a dicho producto en `ultimoPrecio`.

(invariante de representacion) Para cada producto la suma de todas las ventas debe ser equivalente a `totalPorProducto[producto]` y la mayor de ellas debe ser equivalente a `ultimoPrecio[producto]`.

$\text{tup} = \text{tupla}\langle \text{producto}, \text{fecha}, \text{monto} \rangle$

$\text{pred invRep } (c:\text{comercioImpl})\{(\forall p : \text{producto})(\text{pertenece}(p, c.\text{ventas}) \leftrightarrow (\exists s : \text{seq}\langle \text{tup} \rangle)((\forall t : \text{tup})(t_1 = p \wedge t \in s \leftrightarrow t \in c.\text{ventas}) \wedge \sum_{i=0}^{|s|-1} s[i]_2 = c.\text{totalPorProducto}[p] \wedge (\exists m : \text{tup})(\text{esMax}(m, s) \wedge t_2 = \text{ultimoPrecio}[p])))\}$

$\text{pred pertenece } (p : \text{producto}, v : \text{seq}\langle \text{tup} \rangle)\{(\exists t : \text{tup})(t \in v \wedge t_0 = p)\}$

$\text{pred esMax } (t : \text{tup}, v : \text{seq}\langle \text{tup} \rangle)\{t \in v \wedge (\forall t' : \text{tup})(t' \in v \rightarrow t'_2 \leq t_2)\}$

$\text{pred abs } (c:\text{comercioImpl}, c':\text{com})\{(\forall p : \text{producto})(p \in c'.\text{vpp} \wedge \text{pertenece}(p, c.\text{ventas}) \leftrightarrow (\forall t : \langle \text{fecha}, \text{monto} \rangle)(t \in c'.\text{vpp}[p] \leftrightarrow \langle p, t_0, t_1 \rangle \in c.\text{ventas} \wedge (\exists t' : \langle \text{fecha}, \text{monto} \rangle)(t' \in c'.\text{vpp}[p] \wedge t'_0 \geq t_0 \wedge t'_1 = c.\text{ultimoPrecio}[p]))) \wedge \sum_{i=0}^{|c'.\text{vpp}[p]|-1} c'.\text{vpp}[p][i][1] = c.\text{totalPorProducto}[p])\}$

2

2.1 Invrep(castellano)

Necesito que para cada alarma(key) en `planta.alarmas`, todos los sensores pertenecientes al conjunto asociado a la alarma sean claves en `planta.sensores` y que la alarma pertenezca al conjunto asociado a cada sensor.

2.2 Invariante de Representacion

$\text{pred invRep } (p:\text{plantaImpl})\{(\forall a : \text{alarma})(a \in p.\text{alarmas} \rightarrow (\forall s : \text{sensor})(s \in p.\text{alarmas}[a] \rightarrow s \in p.\text{sensores} \wedge a \in p.\text{sensores}[s]))\}$

2.3 Funcion Abstraccion

$\text{pred abs } (p:\text{plantaImpl}, p':\text{planta})\{(\forall s : \text{sensor}, a : \text{alarma})(a \in p'.\text{alarmas} \wedge \langle s, a \rangle \in p'.\text{sensores} \leftrightarrow s \in p.\text{alarmas}[a] \wedge a \in p.\text{alarmas}[s])\}$

3

3.1 Invrep(castellano)

Necesito: i) si un estudiante pertenece a **estudiantes** entonces pertenece tambien a **faltas**, **notas** y **notasPorEstudiante** ii) La cantidad de faltas por estudiante debe ser un numero mayor o igual a 0 iii) Si un estudiante pertenece al i-esimo conjunto en **notas** entonces la i-esima posicion en el *array* de la clave de dicho estudiante en **notasPorEstudiante** es mayor a 0. iv) **estudiantes**, **faltas** y **notasPorEstudiante** tienen el mismo tamaño siempre v) El tamaño de **notas** es 10 vi) el tamaño de todos los elementos de **notas** es el mismo que el de **estudiantes**

3.2 Invariante de representacion

$\text{pred invRep } (s:\text{secundarioImpl})\{(\forall e : \text{estudiante})(e \in s.\text{estudiantes} \rightarrow e \in s.\text{faltas} \wedge e \in s.\text{notas} \wedge e \in s.\text{notasPorEstudiante} \wedge s.\text{faltas}[e] \geq 0 \wedge (\forall i : \mathbb{Z})(0 \leq i \leq 10 \wedge e \in s.\text{notas}[i] \leftrightarrow s.\text{notasPorEstudiante}[e][i] > 0)) \wedge s.\text{estudiantes.length} = s.\text{faltas.length} = s.\text{notasPorEstudiante.length} \wedge s.\text{notas.length} = 10 \wedge (\forall j : \mathbb{Z})(0 \leq j \leq 10 \rightarrow s.\text{notas}[j].\text{length} = s.\text{estudiantes.length})\}$

3.3 Funcion abstraccion

$\text{pred abs } (s:\text{secundarioImpl}, s':\text{secundario})\{(\forall e : \text{estudiante})(e \in s'.\text{estudiantes} \leftrightarrow e \in s.\text{estudiantes}) \wedge (\forall e' : \text{estudiantes}, i : \mathbb{Z})(e' \in s'.\text{faltas} \wedge s'.\text{faltas}[e'] = i \leftrightarrow e' \in s.\text{faltas} \wedge s.\text{faltas}[e'] = i) \wedge (\forall e'' : \text{estudiantes}, n : \mathbb{Z})(0 \leq n \leq 10 \wedge e'' \in s'.\text{notas} \wedge n \in s'.\text{notas}[e''] \leftrightarrow e'' \in s.\text{notas}[n] \wedge e'' \in s.\text{notasPorEstudiante} \wedge s.\text{notasPorEstudiante}[e''][n] > 0)\}$

4

HACER

5

5.1 Invariante de representacion

5.2 Funcion abstraccion

5.3 Modulo

```
modulo MIB implementa Matriz infinita de booleanos {
  var data : vector<vector<boolean>>
  var inv : vector<vector<boolean>>
  var vacio : boolean

  proc crear (): MIB {
    res := new MIB()
    res.data.vectorVacio()
    res.inv.vectorVacio()
    res.vacio := False
    return res
  }

  proc agregar (inout m : MIB, in f, c :  $\mathbb{Z}$ , in b : boolean): {
    act := m.data.longitud()
    if (act < f) then
      while (act ≤ f) do
        fil.vectorVacio()
        act++
        m.data.agregarAtras(fil)
        m.inv.agregarAtras(fil)
      endwhile
    endif
    act := m.data.obtener(f).longitud()
    if (act < c) then
      while (act ≤ c) do
        col=False :=
        act++
        m.data.agregarAtras(col)
        m.inv.agregarAtras(col)
      endwhile
    endif
    modificarPosicion(m.data.obtener(f),c,b)
    modificarPosicion(m.inv.obtener(f),c,!b)
  }

  proc ver (in m : MIB, in f, c :  $\mathbb{Z}$ ): boolean {
    if (m.data.longitud() > f) then
      return m.vacio
    elseif (m.data.obtener(f).longitud() > c) then
      return m.vacio
    end
```

```

        else
            return m.obtener(f).obtener(c)
        endif
    }

proc complementar (inout m : MIB): {
    copiaD := new vector<vector<boolean>>
    copiaI := new vector<vector<boolean>>
    copiaVacio := new boolean
    copiaD := m.data
    copiaI := m.inv
    copiaVacio := m.vacio
    m.data := copiaI
    m.inv := copiaD
    m.vacio := copiaVacio
}

```

5.4 Complejidades

- *crear* $\in O(1)$
- *agregar* $\in O(\max(f, c))$ [f y c son las entradas para la fila y columna]
- *ver* $\in O(1)$
- *complementar* $\in O(1)$

6 Hacer

7

Vagon es **String**

Tren es *listaEnlazada*<*Vagon*>

```

modulo PDM implementa playaDeManiobras {
    var trenes : array<listaEnlazada<Vagon>>

    proc abrirPlaya (capacidad : Z): PDM {
        trenes := new array<listaEnlazada<Vagon>>(capacidad)
        res.trenes := trenes
        return res
    }

    proc recibirTren (p : PDM, t : Tren): Z {
        i := 0
        while (i < trenes.length() & p.trenes[i] != null) do
            i++
        endwhile
    }
}

```

```

    p.trenes[i] := t
    return i
}

proc despacharTren (p : PDM, v :  $\mathbb{Z}$ ): {
    p.trenes[v] := null
}

proc unirTrenes (p : PDM, v1 :  $\mathbb{Z}$ , v2 :  $\mathbb{Z}$ ): {
    via1 := p.trenes[v1]
    via2 := p.trenes[v2]
    via1.ultimo.siguiente := via2.primerero
    via2.primerero.anterior := via1.ultimo
    via1.ultimo := via2.ultimo
}

proc moverVagon (p : PDM, v : vagon, origen :  $\mathbb{Z}$ , destino :  $\mathbb{Z}$ ): {
    it := p.trenes[origen].iterador()
    actual := null
    while (it.haySiguiente() & act.val!=v) do
        actual := it.siguiente()
    endwhile
    if (p.trenes[origen].longitud=1) then
        p.trenes[origen].cabeza := null
        p.trenes[origen].ultimo := null
    elseif (actual=p.trenes[origen].cabeza) then
        primero := p.trenes[origen].cabeza
        primero := actual.siguiente
        primero.anterior := null
    elseif (actual=p.trenes[origen].ultimo) then
        ultimo := p.trenes[origen].ultimo
        ultimo := actual.anterior
        ultimo.siguiente := null
    else
        ant := actual.anterior
        sig := actual.siguiente
        ant.siguiente := sig
        sig.anterior := ant
    p.trenes[destino].agregarAtras(v)
}
}

```

7.1 Complejidades

- *abrirPlaya* $\in O(1)$
- *recibirTren* $\in O(v)$

- $despacharTren \in O(1)$
- $unirTrenes \in O(1)$
- $moverVagon \in O(t)$

7.2 Invariante de Representacion

$\text{pred invRep } (p:\text{PDM}) \{ (\forall t : \text{tren}) (t \in p.\text{trenes} \leftrightarrow (\exists i : \mathbb{Z}) (0 \leq i \leq p.\text{trenes.length}() \wedge_L p.\text{trenes}[i] = t)) \}$

7.3 Funcion Abstraccion

$\text{pred abs } (p:\text{PDM}, p':\text{playaDeManiobras}) \{ p.\text{trenes.length}() = p'.\text{trenes.longitud}() \wedge (\forall v : \text{Vagon}) (v \in p.\text{trenes} \wedge v \in p'.\text{trenes} \leftrightarrow (\exists via : \mathbb{Z}) (0 \leq via \leq p'.\text{trenes.longitud}() \wedge_L (\exists vag : \mathbb{Z}) (0 \leq vag \leq p'.\text{trenes}[vag].\text{longitud}() \wedge_L p.\text{trenes}[via][vag] = p'.\text{trenes}[via][vag] = v))) \}$

8

8.1 Modulo

```
modulo IB implementa ingresosAlBanco {
  var data : vector<Z>
  var totalHasta : vector<Z>

  proc nuevoIngresos (): IB {
    var res : IB
    res.data := vectorVacio()
    res.totalHasta := vectorVacio()
    return res
  }

  proc registrarNuevoDia (i : IB, cant : Z): {
    agregarAtras(i.data, cant)
    if (longitud(i.totalHasta)=0) then
      agregarAtras(i.totalHasta, cant)
    else
      ult := ultimo(i.totalHasta)
      agregarAtras(i.totalHasta, ult+cant)
    }

  proc cantDias (i : IB): Z {
    return longitud(i.data)
  }

  proc cantPersonas (i : IB, desde : Z, hasta : Z): Z {
    return res.totalHasta[hasta]-res.totalHasta[desde]+res.data[desde]
  }
}
```

requiere que la longitud sea mayor a 1

```

proc mediana (i : IB):  $\mathbb{Z}$  {
  d := 0
  while (0 ≤ d < long(i.data) - 1 & cantPersonas(i, 0, d) ≤ cantPersonas(i, d + 1, long(i.data)))
do
  i++
endwhile
return d-1
}

```

8.2

El sistema crece en funcion de la cantidad de dias que pasaron, de manera que el tamaño crecera a n cuando estemos en el n-dia

8.3 Invariante de Representacion

```

pred invRep (i:IB){i.data.longitud() = i.totalHasta.longitud() ∧ (∀d :  $\mathbb{Z}$ )(0 ≤ d ≤ i.data.longitud() →L
tot(i, d) = i.totalHasta[d])}
aux tot (i : IB, d : dia) =  $\sum_{j=0}^{hasta} i.data[j]$ 

```

8.4 Funcion Abstraccion

```

pred abs (i:IB, i':ingresosAlBanco){i.data.longitud() = i'.totales.longitud() ∧ (∀dia :  $\mathbb{Z}$ )(0 ≤ dia <
i.data.longitud() →L i.data[dia] = i'.totales[dia])}
}

```

9

9.1 Modulo

Cliente es \mathbb{Z}

```

modulo madereraImpl implementa Maderera {
  var deposito : colaPrioridadLog( $\mathbb{Z}$ )
  var ventas : DiccionarioDigital<Cliente, vector<fecha, tamano>>

  proc comprarUnListon (m : madereraImpl, tam :  $\mathbb{Z}$ ): {
    encolar(m.deposito, t, t)
  }

  proc venderUnListon (m : madereraImpl, tam :  $\mathbb{Z}$ , c : Cliente, f : fecha): {
    liston := desencolarMax(m.deposito)
    prior := liston-t
    encolar(m.deposito, prior, prior)
    ven := obtener(m.ventas, c)
    agregarAtras(ven, <f, t>)
  }
}

```

```
proc ventasACliente (m : madereraImpl, c : Cliente): vector⟨fecha, tamano⟩ {  
    return obtener(m.ventas, c)  
}  
  
}
```