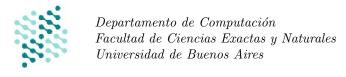
Algoritmos y Estructuras de Datos

Ejercicios resueltos en la clase del 3 de septiembre **Tipos Abstractos de Datos** Segundo Cuatrimestre 2025



Punto2D observado con radio y ángulo

```
TAD Punto2D {
    \mathtt{obs}\ r:\mathbb{R}
    obs 	heta:\mathbb{R}
    proc nuevoPunto(in x, y : \mathbb{R}) : Punto2D {
         requiere { Verdadero }
         asegura { res.r = radio(x, y) \land esAngulo(res.\theta, x, y) }
    proc igualdad(in P_1 : Punto2D, in P_2 : Punto2D) : bool {
         asegura { res = true \leftrightarrow (P_1.r = P_2.r \land (\exists k : \mathbb{Z}) (P_1.\theta = P_2.\theta + 2k\pi)) }
    proc mover(inout p: Punto2D, dx, dy: \mathbb{R}) {
         requiere { p = P_0 }
         asegura {
              p.r = radio(coordX(P_0.r, P_0.\theta) + dx, coordY(P_0.r, P_0.\theta) + dy) \land
              esAngulo(p.\theta, coordX(P_0.r, P_0.\theta) + dx, coordY(P_0.r, P_0.\theta) + dy)
    }
    proc distancia(in p1, p2 : Punto2D) : \mathbb{R}  {
         requiere { Verdadero }
         asegura \{ res = distanciaEntre(p1, p2) \}
    }
    proc distancia Al Origen (in p: Punto 2D): \mathbb{R} {
         requiere { Verdadero }
         asegura \{ res = p.r \}
    aux radio(x, y : \mathbb{R}) : \mathbb{R} = \sqrt{x^2 + y^2}
    aux angulo(x, y : \mathbb{R}) : \mathbb{R} = atan(y/x)
    pred esAngulo(\theta, x, y : \mathbb{R}) {
          (x \neq 0 \rightarrow_L \theta = angulo(x, y)) \land
          (x = 0 \to ((y >= 0 \to \theta = \pi/2) \land (y < 0 \to \theta = 3 * \pi/2)))
    \mathtt{aux} \ \mathtt{coordX}(r, \theta : \mathbb{R}) : \mathbb{R} = r * cos(\theta)
    aux coordY(r, \theta : \mathbb{R}) : \mathbb{R} = r * sin(\theta)
    aux distanciaEntre(p1, p2 : Punto2D) : \mathbb{R} =
          \sqrt{(coordX(p2.r, p2.\theta) - coordX(p1.r, p1.\theta))^2 + (coordY(p2.r, p2.\theta) - coordY(p1.r, p1.\theta))^2}
}
```

Número Racional

}

```
Para este ejercicio pueden asumir que ÷ es división entera.
TAD Fracción {
             \mathtt{obs}\ \mathrm{numerador}: \mathbb{Z}
              obs denominador : \mathbb{Z}
             proc nuevaFracción(in n, d : \mathbb{Z}): Fracción {
                            requiere \{d \neq 0\}
                            asegura { res.numerador = n \land res.denominador = d }
            \verb"proc igualdad" (in $f1, f2: Fracci\'on"): \verb"bool" \{
                            asegura \{ res = true \leftrightarrow F_1.numerador \div F_1.denominador = F_2.numerador \div F_2.denominador \}
            proc suma(in f1, f2 : Fracción) : Fracción {
                            requiere { Verdadero }
                            asegura {
                                              res.numerador = f1.numerador \times f2.denominador + f2.numerador \times f1.denominador \wedge f2.denominador + f2.numerador \times f3.denominador + f3.denomina
                                              res.denominador = f1.denominador \times f2.denominador
                            }
              }
             proc resta(in f1, f2 : Fracción) : Fracción {
                            requiere { Verdadero }
                            asegura {
                                               res.numerador = f1.numerador \times f2.denominador - f2.numerador \times f1.denominador \wedge f2.denominador - f2.numerador \times f3.denominador - f3.numerador - f3.numerad
                                               res.denominador = f1.denominador \times f2.denominador
                            }
              }
            proc multiplicacion(in <math>f1, f2: Fracci\'on): Fracci\'on \{
                            requiere { Verdadero }
                            asegura {
                                              res.numerador = f1.numerador \times f2.numerador \wedge
                                              res.denominador = f1.denominador \times f2.denominador
                            }
              }
            proc division(in f1, f2 : Fracción) : Fracción {
                            requiere \{f2.numerador \neq 0\}
                            asegura {
                                               res.numerador = f1.numerador \times f2.denominador \wedge
                                               res.denominador = f1.denominador \times f2.numerador
                            }
              }
```

Conjunto sobre secuencia

}

```
TAD Conjunto\langle T \rangle {
    obs elems : seq\langle T\rangle
    proc conjuntoVacio() : Conjunto\langle T \rangle  {
         requiere \{ Verdadero \}
         asegura \{ |res.elems| = 0 \}
    proc igualdad(in c_1, c_2: Conjunto\langle T \rangle): bool {
         requiere { Verdadero }
         asegura { res = true \leftrightarrow (\forall e : T) \ (e \in c_1.elems \leftrightarrow e \in c_2.elems) }
    Solución que vimos en el turno mañana:
    proc agregar(inout c: Conjunto\langle T \rangle, in e:T) {
         requiere \{c = C_0\}
         asegura { c.elems = C_0.elems + +\langle e \rangle }
    Solución que vimos en el turno noche:
    proc agregar(inout c: Conjunto\langle T \rangle, in e:T) {
         requiere \{c = C_0\}
         asegura {
               e \in c.elems \, \land \,
               siguenLosMismos(C_0, c) \land
               soloSeAgreg\acute{o}(C_0, c, e)
         }
    }
    \operatorname{\mathtt{pred}} siguenLosMismos(C_0,c:\operatorname{\mathsf{Conjunto}}\langle T\rangle) {
          (\forall t:T) \ (t \in C_0.elems \to t \in c.elems)
    pred soloSeAgregó(C_0,c:\mathsf{Conjunto}\langle T 
angle,e:T) {
          (\forall t:T) \ (t \in c.elems \land t \neq e \rightarrow t \in C_0.elems)
    }
    proc pertenece(in c: Conjunto\langle T \rangle, in e:T): bool {
         requiere { Verdadero }
         asegura { res = true \leftrightarrow e \in c.elems }
    proc eliminar(inout c: Conjunto\langle T \rangle, in e:T) {
         requiere \{c = C_0\}
         asegura {
               \neg(e \in c.elems) \land
               noSaqu\'eOtros(C_0, c, e)
         }
    }
    pred noSaquéOtros(C_0,c:\mathsf{Conjunto}\langle T
angle,e:T) {
          (\forall t:T) \ (t \neq e \rightarrow (t \in C_0.elems \leftrightarrow t \in c.elems))
```

```
TAD Diccionario\langle K, V \rangle {
     obs d: \operatorname{dicc}\langle K, V \rangle
    {\tt proc\ nuevoDiccionario}(): {\sf Diccionario}\langle K,V\rangle {
         requiere { Verdadero }
         asegura { res.d = \langle \rangle }
     }
    proc definir(inout d: Diccionario\langle K, V \rangle, in k : K, in v : V) {
         requiere { d = D_0 }
         \texttt{asegura} ~\{~d.d = setKey(D_0.d,k,v)~\}
    proc obtener(in d : Diccionario(K, V), in k : K) : V  {
         requiere { k \in d.d }
         \texttt{asegura} \ \{ \ res = d.d[k] \ \}
    \verb"proc" esta" (\verb"in" $d: \mathsf{Diccionario} \langle K, V \rangle, \mathsf{in} $k:K) : \mathsf{bool} \ \{
         requiere \{ Verdadero \}
         \texttt{asegura} \ \{ \ res = true \leftrightarrow k \in d.d \ \}
    \verb"proc borrar"(inout $d:$ Diccionario$\langle K,V\rangle$, in $k:K$) \{
         requiere \{ d = D_0 \land k \in d.d \}
         asegura { d.d = delKey(D_0.d, k) }
     }
}
```

```
Posición ES tupla \langle \mathbb{Z}, \mathbb{Z} \rangle
\mathsf{Matriz}\langle T\rangle \; \mathsf{ES} \; \mathsf{seq}\langle \mathsf{seq}\langle T\rangle \rangle
TAD Buscaminas {
    obs bombas : Matriz(bool)
    obs descubiertas : Matriz (bool)
    obs banderines : Matriz(bool)
    proc igualdad(in B_1 : Buscaminas, in B_2 : Buscaminas) : bool {
         asegura { res = true \leftrightarrow
               B_1.bombas = B_2.bombas \wedge
               B_1.descubiertas = B_2.descubiertas \land
               B_1.banderines = B_2.banderines
         }
    }
    proc nuevoJuego(in t: Matriz(bool)): Buscaminas {
         requiere { esMatriz(t) \land |t| > 0 \land_L |t[0]| > 0 }
         asegura {
               res.bombas = t \land mismasDimensiones(res.descubiertas, t) \land
               todoFalse(res.descubiertas) \land res.banderines = res.descubiertas
         }
    }
    pred esMatriz(s: Matriz(bool)) {
           (\exists l : \mathbb{Z}) \ ((\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \le i < |s| \to_L |s[i]| = l))
    \verb|pred mismasDimensiones|(A:\mathsf{Matriz}\langle\mathsf{bool}\rangle,B:\mathsf{Matriz}\langle\mathsf{bool}\rangle) \  \, \{
           |A| = |B| \wedge_L (\forall i : \mathbb{Z}) (0 \le i < |A| \rightarrow_L |A[i]| = |B[i]|)
    pred todoFalse(A : Matriz\langle bool \rangle) {
           (\forall i, j : \mathbb{Z}) \ (enRango(i, j, A) \rightarrow_L A[i][j] = false)
    pred enRango(i, j : \mathbb{Z}, A : Matriz\langle bool \rangle) {
          0 \le i < |A| \land_L 0 \le j < |A[0]|
    proc estadoDelJuego(in b : Buscaminas) : string {
         requiere { Verdadero }
         asegura {
               (revent\acute{o}(b) \rightarrow res = "carita muerta") \land
               ((\neg revent \acute{o}(b) \land gan \acute{o}(b)) \rightarrow res = \text{``carita cool''}) \land
               ((\neg revent \acute{o}(b) \land \neg gan \acute{o}(b)) \rightarrow res = "carita feliz")
         }
    }
    pred reventó(b : Buscaminas) {
           (\exists i, j : \mathbb{Z}) \ (enRango(i, j, b.bombas) \land_L \ (b.bombas[i][j] = true \land b.descubiertas[i][j] = true))
    pred gan \delta(b : Buscaminas) {
           (\forall i, j : \mathbb{Z}) \ (enRango(i, j, b.bombas) \rightarrow_L (b.bombas[i][j] = false \rightarrow b.descubiertas[i][j] = true))
    proc jugar(inout b: Buscaminas, in i, j : \mathbb{Z}) {
         requiere {
               b = B0 \wedge
               \neg (revent \acute{o}(b) \lor jug \acute{o} Todos Los Vacios(b)) \land
               enRango(i, j, b.bombas) \land_L b.descubiertas[i][j] = false \land b.banderines[i][j] = false
         asegura {
```

```
b.bombas = B0.bombas \land
          b.banderines = B0.banderines \land
          mismasDimensiones(b.descubiertas, B0.descubiertas) \land_L (
                b.descubiertas[i][j] = true \land
                descubiertasSeMantienen(B0, b) \land
                descubiertasEnCadena(B0, b, i, j)
    }
}
pred descubiertasSeMantienen(B0, b: Buscaminas) {
      (\forall k, l : \mathbb{Z}) \ (enRango(k, l, b.bombas) \rightarrow_L (B0.descubiertas[k][l] = true \rightarrow b.descubiertas[k][l] = true))
pred descubiertasEnCadena(B0, b: Buscaminas, i, j: \mathbb{Z}) {
      (\forall k, l : \mathbb{Z}) (
           enRango(k, l, b.bombas) \rightarrow_L (B0.descubiertas[k][l] = false \rightarrow
                 hayCaminoLibreEntre(b, i, j, k, l) \leftrightarrow b.descubiertas[k][l] = true)
}
pred hayCaminoLibreEntre(b: \text{Buscaminas}, i_d, j_d, i_h, j_h: \mathbb{Z}) {
      b.bombas[i_d][j_d] = false \wedge b.bombas[i_h][j_h] = false \wedge
      (\exists s : \mathsf{seq} \langle Posici\acute{o}n \rangle) (
           esCaminoEn(s,b) \land |s| > 0 \land_L s[0] = \langle i_d, j_d \rangle \land s[|s|-1] = \langle i_h, j_h \rangle \land
            (\forall k : \mathbb{Z}) \ (0 \le k < |s| - 1 \to_L bombasAlrededor(s[k]_1, s[k]_2, b) = 0)
      )
}
pred esCaminoEn(s : seq\langle Posici\'on \rangle, b : Buscaminas) {
      (\forall i: \mathbb{Z}) (
           1 \le i < |s| \to_L (enRango(s[i]_1, s[i]_2, b.bombas) \land sonAdyacentes(s[i-1], s[i]))
pred sonAdyacentes(p, q : Posici\'on) {
      p_1 - 1 \le q_1 \le p_1 + 1 \land p_2 - 1 \le q_2 \le p_2 + 1 \land \neg (p_1 = q_1 \land p_2 = q_2)
aux bombasAlrededor(i, j : \mathbb{Z}, b : \text{Buscaminas}) : \mathbb{Z} =
      \sum_{k=i-1}^{i+1} \left( \sum_{l=j-1}^{j+1} IfThenElse(enRango(k, l, b.bombas) \land_{L} b.bombas[k][l] = true, 1, 0) \right)
proc bombasAlrededor(in b: Buscaminas, in i, j : \mathbb{Z}): \mathbb{Z} {
    \texttt{requiere} \ \{ \ enRango(i,j,b.bombas) \land_L \ b.descubiertas[i][j] = true \land b.bombas[i][j] = false \ \}
    asegura { res = bombasAlrededor(i, j, b) }
proc flipBanderín(inout b: Buscaminas, in i, j : \mathbb{Z}) {
    requiere { b = B0 \land enRango(i, j, b.banderines) \land_L b.descubiertas[i][j] = false }
    asegura {
          b.bombas = B0.bombas \land
          b.descubiertas = B0.descubiertas \land
          mismasDimensiones(b.banderines, B0.banderines) \land_L (
                b.banderines[i][j] = \neg B0.banderines[i][j] \land otrasBanderinesSeMantienen(B0, b, i, j)
     }
}
pred otrasBanderinesSeMantienen(B0, b: Buscaminas, i, j: \mathbb{Z}) {
      (\forall k, l : \mathbb{Z}) \ ((enRango(k, l, b.banderines) \land k \neq i \lor l \neq j) \rightarrow_L b.banderines[i][j] = B0.banderines[i][j])
}
```

}