

Trabajo Práctico 1 - Especificación de TADs

Criptomonedas

Algoritmos y Estructura de Datos 2

Grupo Pythonisbetter

Integrante	LU	Correo electrónico
Perez Marzo, Jordan Alexis	738/24	jordanpm30@gmail.com
Nuñez Geronimo, Sebastian Javier	986/24	sebustos2394@gmail.com
Camacho Gomez, Lucero Belen	667/23	camacholu14@gmail.com
Suarez, Ricardo Javier	127/20	ricardojaviersuarezz@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

1. Definición de Tipos

2.

```
type Bloque ES tupla\langle \mathbb{Z}, seq\langle Transaccion \rangle \rangle
                                                                                                                             bración que soto puna struct en rez actupla, podián
               type idBloque ES \mathbb{Z}
                type Transaccion ES tupla (idTransaccion, idComprador, idVendedor, monto) Julia T. monto en all supression establishments
                type idTransaccion, idComprador, idVendedor, monto ES Z
                                                                                                                                                                                                                                 of t3 of he entenderia un polo impor.
                type Usuario, Saldo ES \mathbb{Z}
                type Cotization ES \mathbb{Z}
                  Especificación
   TAD $BerretaCoin {
                obs bloques = seq\langle Bloque\rangle
                obs dineroUsuariosTotal = dict\langle Usuario, Saldo\rangle
2.1.
                     Ejercicio 1
proc $BerretaCoinVacio () : $ Berretacoin {
                  asegura \{res.bloque = <>\}
                   asegura \{res.dineroUsuarioTotal = \{\}\}
proc agregarBloque (inout BCoin: $ Berretacoin, in b: Bloque): {
                  \texttt{requiere}~\{BCoin = BCoin_0\}
                                                                                                     < 3000
                  requiere \{0 < |b_1| \le 50\}
                  requiere \{|BCoin_0.bloques| \leq 2999 \longrightarrow (bloqueValidoConTransaccionEspecial(b) \land /
                   vendedorDeCreacionSiempreDistinto(BCoin_0.bloques, b))
                  requiere \{|BCoin_0.bloques| > 2999 \longrightarrow bloqueValidoSinTransaccionEspecial(b)\}
                  requiere \{nadieGastaMasDeLoQueTiene(BCoin_0.dineroUsuarioTotal, b)\}\ \times
                  \texttt{requiere} \ \{esBloqueConsecutivoConLosDemasPorId(BCoin_0.bloques,b)\}
                   asegura \{BCoin.bloques = BCoin_0.bloques + + < b > \}
                   asegura \{(\forall j: Z)((esUsuarioDelBloque(j,b)) \longrightarrow_L \}
                  BCoin.dineroUsuariosTotd[j] = \texttt{IfThenElse}(j \notin BCoin_0.dineroUsuarioTotal, for instance of the property of 
                                                                                                                                                                                                                                                               un sux, solia que eroce
                  montoComprado(b_1, j) - montoVendido(b_1, j),
                                                                                                                                                                                                                                                                uon solo eler el titu
                   BCoin_0.dineroUsuarioTotal[j] + montoComprado(b_1, j) - montoVendido(b_1, j))
                   asegura \{(\forall j: Z)((j \in BCoin_0.dineroUsuarioTotal \land \neg esUsuarioDelBloque(j,b)) \longrightarrow_L \}
                   BCoin.dineroUsuariosTotal[j] = BCoin_0.dineroUsuarioTotal[j]))
                   asegura \{(\forall j: Z)((j \notin BCoin_0.dineroUsuarioTotal \land \neg esUsuarioDelBloque(j, b)) \longrightarrow_L \}
                  j \notin BCoin.dineroUsuariosTotal)\} OTO, la originación en diccionarios con = No existe.
                                                                                                                    Resisen el apunte de taps
pred bloqueValidoConTransaccionEspecial (b: Bloque) {
       \sqrt{(b_1[0]_1 = 0 \land b_1[0]_2 > 0 \land b_1[0]_3 = 1 \land b_1[0]_0 > 0)} \land (\forall i : Z)(\underline{1} \le i < |b_1| \longrightarrow_L
             (idTransaccionYUsuariosYMontosValidos(b_1[i]))) \land tieneTransaccionesConsecutivas(b)
pred bloqueValidoSinTransaccionEspecial (b: Bloque) {
             (\forall i: Z)(0 \le i < |b_1| \longrightarrow_L (idTransaccionYUsuariosYMontosValidos(b_1[i]))) \land tieneTransaccionesConsecutivas(b))
pred idTransaccionYUsuariosYMontosValidos (t: Transaccion) {
            t_1 > 0 \land_L t_2 > 0 \land_L t_1 \neq t_2 \land_L t_3 > 0 \land_L t_0 > 0
pred tieneTransaccionesConsecutivas (b: Bloque) { otra interpretación podela sur que bali lo 2 b, litalo
             (\forall j: Z)(0 \le j < |b_1| - 1) \longrightarrow_L b_1[j]_0 = b_1[j+1]_0 - 1)
\verb|pred| \verb|vendedorDeCreacionSiempreDistinto| (s: seq \langle Bloque \rangle, b: Bloque) | \{ \text{log}(Bloque) \} | \{ \text{log}(Bloq
             (\forall i: Z) (0 \leq i < |s| \longrightarrow_L BCoin_0.bloques[i]_1[0]_2 \neq b_1[0]_2)
pred nadieGastaMasDeLoQueTiene (d: dict \langle Usuario, Saldo \rangle, b : Bloque \rangle {
```

```
Recorden que el comprador es el que gasta la plata (comma un objeto a
        Camelio al $ BC). Orea com prando peraés plata y undiendo hació. Está al renj la resta
       (\forall i: Z)(0 \le i < |b_1| \longrightarrow_L
       (\forall j: Z) (j \notin d \land_L [\underbrace{imontoComprado(subsea(b_1, 0, i+1)_{-i})}
                                          I qual mente este razonamiento está lien
       (\forall n: Z)(0 \leq n < |b_1| \longrightarrow_L
       (\forall m: Z)(m \in d \land_L d[m] + [(montoComprado(subseq(b_1, 0, n+1), m) - (montoVendido(subseq(b_1, 0, n+1), m)))]
       } Está raro esto. Para todos los elementos all elegue ningún je al aic de halas y paran cosos con en raldos
       we para toos to the all bloom, toos pertineum at our we paray toos on to helds. Eas 2 toos no fueden pred esBloqueConsecutivoConLosDemasPorId (s:seq\langle Bloque\rangle, b: Bloque\rangle { Mucher a la way. Aim is believe un' V'
             |s| > 0 \land s[|s| - 1]_0 = b_0 - 1
                                                                                               entre los VI no estaria him, porque estan
                                                                                             predicando sobre todos los elems del Mopul
       }
       aux montoComprado (t:seq\langle Transaccion\rangle, u: Usuario) : Z =
       \sum_{i=0}^{|t|-1} \text{IfThenElse}(t[i]_1 = u, t[i]_3, 0);
       aux montoVendido (t:seq\langle Transaccion\rangle, u: Usuario) : Z =
       \sum_{i=0}^{|t|-1} IfThenElse(t[i]_2=u,t[i]_3,0);
       pred esUsuarioDelBloque (u: Usuario, b: Bloque) {
             (\exists i:Z)(0\leq i<|b_n|\wedge_L(b_{1[i]_1}=u)) be a L , bili) he se pushe indefinit.
2.2.
         Ejercicio 2
proc maximoTenedores (in BCoin: \$BerretaCoin): seq\langle \mathbb{Z} \rangle \{
        requiere \{True\}
        asegura \{(\forall i: Usuario) \ (0 \le i < |res| \longrightarrow_L usuarioConMasBCoin(res[i], BCoin.dineroUsuarioTotal))\}\}
                                                                                                     Está bien la lópia. Jugerencia al
        asegura {noHayRepetidos(res)} v
        asegura \{(\forall j: Usuario)(j \in Bcoin.dineroUsuarioTotal)\}
        \land_L usuarioConMasBCoin(j, BCoin.dinerousuarioTotal)) \longrightarrow_L j \in res \}
}
                                                                                                     ri no es móximo - no esta en res.
                                                                                                   be puedl escilir como
pred usuarioConMasBCoin (u : Usuario, d : dict (Usuario, Saldo)){
                                                                                                        ismáximo <> lité en es.
        (\forall j: Usuario)((j \in d \land u \in d \land j \neq u) \longrightarrow_L d[j] \leq d[u])
                                                                                                   en simplificarie su déjue.
pred noHayRepetidos (s:seq\langle T\rangle) {
                                                                                                       que los obrenadores no cambian lugo de la
        (\forall i: Z)(0 \le i < |s| \longrightarrow_L \neg(\exists j: Z)((0 \le j < |s| \land j \ne i) \land_L s[i] = s[j])
                                                                                                         operacións.
2.3.
         Ejercicio 3
proc montoMedio (in BCoin : $ BerretaCoin ) : R {
        asegura \{|BCoin.bloques| = 0 \longrightarrow res = 0\}
        asegura \{|BCoin.bloques| > 0 \longrightarrow res = \frac{montoTotalTransacciones(BCoin.bloques)}{cantidadTransacciones(BCoin.bloques)}\}
                                                          cantidadTransacciones(BCoin.bloques)
        aux montoTotalTransacciones (s:seq\langle bloques\rangle) : R =
        \sum_{i=0}^{|s|-1} montoPorBloque(s[i]);
        aux montoPorBloque (s:bloque) : R =
        \sum_{i=0}^{|b|-1} \text{IfThenElse}(b_1[j]_1 \neq 0, b_1[j]_3, 0);
        aux cantidadTransacciones (s:seq\langle bloque \rangle) : R =
        \sum_{i=0}^{|s|-1} \mathtt{IfThenElse}(s[i]_{1_{0_1}}, |s[i]_1|-1, |s[i]_1|) ;
                        un le on estre
                         rolos de rendad
```

2.4. Ejercicio 4

```
\label{eq:proc_cotizacion} \text{proc_cotizacion} & \text{proc_cotizacion} : seq \langle Cotizacion \rangle : seq \langle Z \rangle \{ \\ \text{requiere} \; \{ |BCoin.bloques| = |c| \} \\ \text{requiere} \; \{ (\forall i:Z) (0 \leq i < |c| \longrightarrow_L c[i] > 0) \} \\ \text{asegura} \; \{ |res| = |BCoin.bloques| \land |res| = |c| \} \\ \text{asegura} \; \{ (\forall i:Z) (0 \leq i < |res|) \longrightarrow_L res[i] \neq \underbrace{montoPorBloque}_{Oin.bloques[i]) * c[i] \} \\ \text{allaren qui na anxilian qlobal} \; .
```

Para la reentrega, fipent que el rínico obrenador que musitan realmente es el de eos bloques.

Notas tambiés que cada vez que usan los otros elseriadores, poanon reemplazores por una auxiliar que baga la cuento en lose a eo que ya tienen.

Es acir, pueden apor sus elseradores y arregias los errores, o reescribos sin, lo cual sua más conetto.