```
transaccion = struct < idTransaccion : Z, idComprador : Z, idVendedor : Z, monto : Z>
                 bloque = tuple < (Z, seq < transaccion >) >
                 Obs cad : seq < (Z, seq < transaccion >) >
                                 Procesos
 1.
Proc nuevo$Berretacoin() : $BerretaCoin {
                     Requiere { True }
                     Asegura { res.cad = \langle \rangle }
Proc agregarBloque (in b : bloque ; inout bc : $BerretaCoin) {
                     Requiere \{ bc = bc_0 \}
                     Requiere {cadenaValida(bc, b) \land bloqueValido(b)}
                    Requiere { (\forall i, j : Z)(0 \le i < |bc.cad| \Rightarrow_L 0 \le j < |bc.cad[i]_1| \Rightarrow_L (Gastobloque(bc, b, bc.cad[i]_1[j].idVendedor) \land (Gastobloque(
Gastobloque(bc, b, bc.cad[i]_1[j].idComprador)))
                     Asegura { bc.cad = concat(bc_0.cad, b) }
                   }
Proc maximosTenedores (in bc : $BerretaCoin) : Seq< Z > {
                     Requiere \{|bc.cad| > 0\}
                     Asegura \{ (\forall i, j : Z)((0 \le j < |res| \land 0 \le i < |res| \land i \ne j) \Rightarrow_L res[i] \ne res[j]) \}
                    Asegura { (\forall i, j: \mathbf{Z})(0 \leq i < |bc.cad| \Rightarrow_L 0 \leq j < |bc.cad[i]_1| \Rightarrow_L (bc.cad[i]_1[j].idVendedor \in res \leftrightarrow leader = le
                                             ((\ \forall n,m:Z)(0\leq n<|bc.cad[\ )_1|\Rightarrow_L \ \text{montoFinal}(bc.cad[i]_1[j].idVendedor,bc)
                                             \geq \text{montoFinal}(bc.cad[n]_1[m].idVendedor, bc)))))
```

2. Predicados y Auxiliares

TAD \$BerretaCoin {

Aux compra Total
(id : $Z,\,{\rm bc}$: \$Berreta Coin): Z

```
= \{ \sum_{j=0}^{(|bc.cad[-1)} \sum_{i=0}^{(|bc.cad[j]_1|)} \text{ if ThenElse}(\text{bc.cad}[j]_1[i].idVendedor = id, \text{bc.cad}[j]_1[i].monto, 0) \}
Aux venta
Total(id : Z, bc : $BerretaCoin): Z = { \sum_{j=0}^{(|bc.cad|-1)} \sum_{i=0}^{(|bc.cad[j]_1|)} \text{ ifThenElse}(bc.cad[j]_1[i].idComprador = id, bc.cad[j]_1[i].monto, 0)}
 Aux montoFinal(id: Z, bc: $Berretacoin): Z
       = {compraTotal(id, bc) - ventaTotal(id, bc) }
Aux montoTotal(bc : \$BerretaCoin): Z
       = \sum_{i=0}^{|bc.cad|-1} \sum_{j=0}^{(|bc.cad[j]_1|-1)} \text{ifThenElse}(bc.cad[i]_1[j].idComprador \neq 0, bc.cad[i]_1[j].monto, 0)
Aux transaccionesTotal(bc : \$BerretaCoin): Z
       = \sum_{i=0}^{|bc.cad|-1} \sum_{j=0}^{(|bc.cad[j]_1|-1)} \text{ifThenElse}(bc.cad[i]_1[j].idComprador \neq 0, 1, 0)
Pred transaccionValida( t : transaccion) {
       t.idTransaccion \ge 0 \land t.idComprador \ge 0 \land t.idVendedor \ge 1 \land t.monto \ge 1 \land t.idComprador
       \neq t.idVendedor
}
Pred Gastobloque(bc : BerretaCoin ; b: bloque, id: Z)
       (\forall i: Z)(0 \le i < |b|_1 \Rightarrow_L montoFinal(bc, id) +
       \sum_{j=0}^{i} \widehat{\text{ifThenElse}}(\mathbf{b}_{1}[j].idVendedor, \mathbf{b}_{1}[j].monto, 0) \geq
        \sum_{j=0}^{i} ifThenElse(b_1[j].idComprador, b_1[j].monto, 0)
}
Pred bloqueValido(b:bloque) {
        \land (\forall m: Z)(0 < m < |b_1|) \Rightarrow_L b_1[m-1].idTransaccion < b_1[m].idTransaccion
         \wedge (\forall n: Z) (0 \leq n < |b_1| \Rightarrow_L \operatorname{transaccionValida}(b_1[n]))
        \land ((\forall j: Z)(0 < j < |b_1| \Rightarrow_L b_1[j].idComprador \ge 1))
         \wedge (b_0 \geq 0)
}
Pred cadenaValida(bc: $BerretaCoin, - b: bloque) {
       (0 < |b_1| \le 50) \land_L
       (|bc.cad| > 3000 \Rightarrow b_1[0].idComprador > 1) \land
       (|bc.cad| \leq 3000 \Rightarrow (b_1[0].idComprador = 0 \land b_1[0].monto = 1) \land
        (\forall i: Z)((0 \leq i < |bc.cad|) \Rightarrow_L b_1[0].idVendedor \neq bc.cad[i]_1[0].idVendedor) \land
        (\forall j: Z)(0 \leq j < |bc.cad|) \Rightarrow_L (i \neq j \Rightarrow bc.cad[i]_1[0].idVendedor \neq bc.cad[j]_1[0].idVendedor)) \land
       (0 < |bc.cad| \Rightarrow_L bc.cad[|bc.cad| - 1]_0 < b_0)
}
```

3. Comentarios

3.1. Sobre los procesos

Proc agregarBloque

- Tercer requiere: Para cada id, verificar su input en gasto bloque
- Asegura: Uso el comando concat para expresar que el bloque b, se agrega a la cadena inicial

Proc maximoTenedores

- Requiere: La lista no tiene que ser vacia pues no existe un maximo en un dato vacio
- Primer asegura: La id no se repite
- Segundo asegura: Una id esta en la lista sii, para cada id que podamos elegir, la primera id tiene mayor o igual cantidad de monedas

Proc montoMedio

- Primer requiere: Una lista vacia no puede tener un promedio
- Segundo requiere: Verifica que haya una transacción que no sea de creación, pues estas no se tienen en cuenta

3.2. Sobre los predicados y auxiliares

Pred GastoBloque

- Este predicado busca que ningun usuario gaste mas monedas de las que tiene
- Agrego el cuantificador para no solo verificar al final de la lista, sino para verificarlo en cada posicion
- Primero con monto final sumo las monedas que se tenian de bloques anteriores, y con la primera sumatoria, obtengo todas las monedas ganadas en este bloque
- Luego esto es comparado con la sumatoria de todo lo que se gasto en el bloque. Y debe ser igual o menor, pues solo se puede gastar lo que se tiene o menos

Pred bloqueValido

- Primer condicional: El bloque no es vacio y la cantidad de transacciones es menor a 50
- Segundo condicional: Todas las id de transaccion son distintas
- Tercer condicional: Una id es menor a la que le sigue
- Cuarto condicional: Para cada transaccion verifico transaccion valida
- Quinto condicional: Verifico que todo elemento que no sea el primero, sea mayor a 0, pues no hay id de creacion
- Sexto condicional: La id no puede ser negativa

Pred cadenaValido

- Primer condicional: El bloque no es vacio y la cantidad de transacciones es menor a 50
- Segundo condicional: Si la longitud de la cadena es menor o igual a 3000, entonces verifico que la primera id sea de creacion
- Tercer condicional: Si la longitud es mayor a 3000, entonces verifico que la primera id no sea de creacion
- Cuarto condicional: Verifico que las id del bloque esten ordenadas de menor a mayor