

tieneValor :  $\text{dicc}(\alpha, \text{nat}) \times \text{nat} \rightarrow \text{bool}$

tieneValorAux :  $\text{dicc}(\alpha, \text{nat}) \times \text{conj}(\alpha) \text{ as } \times \text{nat} \rightarrow \text{bool}$   
 $\{ \text{as} \subseteq \text{claves}(d) \}$

$\forall d : \text{dicc}(\alpha, \text{nat}), \forall \text{as} : \text{conj}(\alpha), \forall n : \text{nat}$

$\text{tieneValor}(d, n) \equiv \text{tieneValorAux}(d, \text{claves}(d), n)$  ✓

$\text{tieneValorAux}(d, \text{as}, n) \equiv$

if vacío?(as) then

  false

else

  obtener(dameUno(as), d) = obs n

  v tieneValorAux(d, sinUno(as), n) ✓

Fi

diasRestantesAlquiler (inaugurarVC (cs, ps), cz)  $\equiv$  vacío ✓

diasRestantesAlquiler (alquilar (v, c, p), cz)  $\equiv$

if c = obs cz then p

definir (p, polis(v), diasRestantesAlquiler (v, c) )

else "polis(v)" es un dict, debería haber sido "obtener (p, polis(v))"

diasRestantesAlquiler (v, cz)

fi

diasRestantesAlquiler (devolver (v, c, p), cz)  $\equiv$

if c = obs cz then

borrar (p, diasRestantesAlquiler (v, c) )

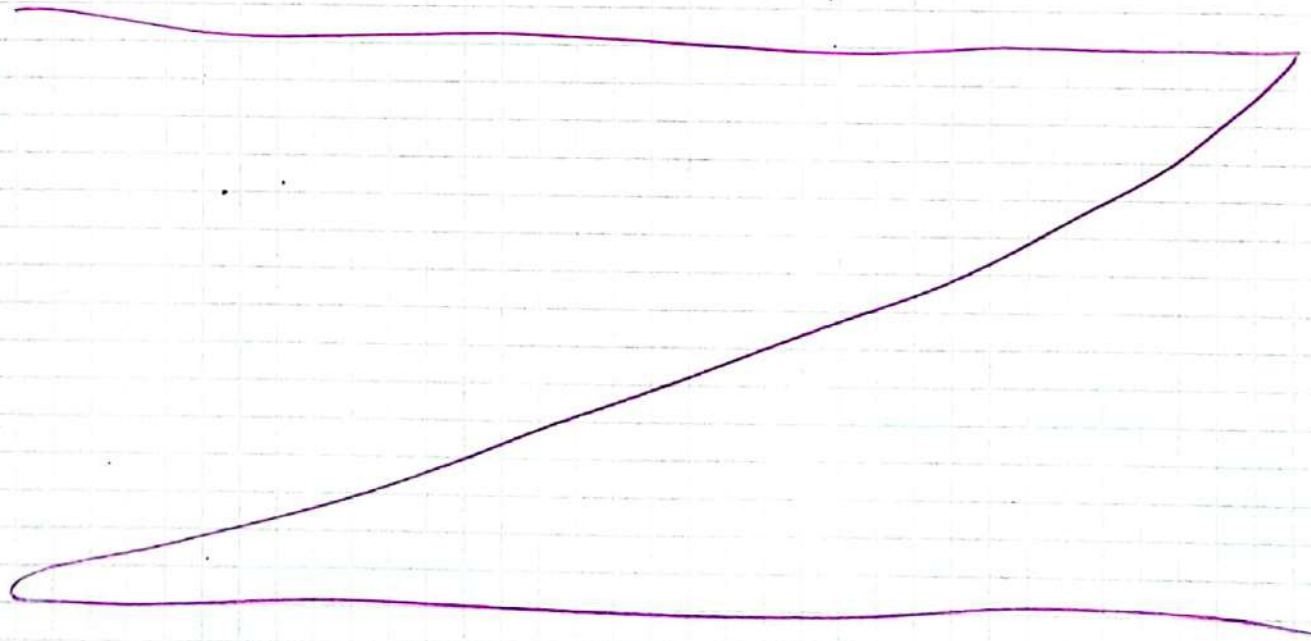
else

diasRestantesAlquiler (v, cz)

fi ✓

diasRestantesAlquiler (pasarDia (v), cz)  $\equiv$

restarUno (diasRestantesAlquiler (v, cz) ) ✓



clientes (inaugurarVC (cs, ps))  $\equiv$  cs ✓

clientes (alquilar (v, c, p))  $\equiv$  clientes (v) ✓

clientes (devolver (v, c, p))  $\equiv$  clientes (v) ✓

clientes (pasarDia (v))  $\equiv$  desafiliarClientes (clientes (v), v) ✓

desafiliarClientes : conj (cliente) cs x VC v  $\rightarrow$  VC  
 $\{ cs \subseteq clientes (v) \}$

desafiliarClientes (cs, v)  $\equiv$

if vacio? (cs) then

$\emptyset$

Debería ser 1, pues con 0

else

ya ~~la~~ hubiera sido sacada

if tieneValor (diasRestantesAlquiler (v, dameUno (cs)), 0) then

// se le venció el plazo de al menos una peli.

desafiliarClientes (sinUno (cs), v)

else

Ag (dameUno (cs), desafiliarClientes (sinUno (cs), v))

fi

✓

Fi

PARA DIFERENCIAR DOS JUEGOS SOLO NECESITAMOS SABER QUIÉNES ESTÁN AÚN EN EL JUEGO Y QUIÉN SIGUE A QUIÉN (LOS SEGUIDORES DE CADA CALAMAR). ✓

LA CANTIDAD DE SEGUIDORES DE CADA CALAMAR SE PUEDE CALCULAR A PARTIR DE SUS SEGUIDORES, POR LO TANTO NO NECESITAMOS ESTE DATO (COMO OBSERVADOR) PARA DIFERENCIAR DOS JUEGOS. ✓

A SU VEZ, COMO A HROBO NO LE INTERESA SABER EL HISTORIAL DE LUCHAS, NO NECESITAMOS LLEVAR REGISTRO DE QUIÉN LUCHÓ CON QUIÉN. ESTO SIGNIFICA QUE EN NUESTRO MODELO, DOS JUEGOS PUEDEN SER (OBSERVACIONALMENTE) IGUALES A PESAR DE HABERSE GENERADO DE FORMAS DISTINTAS. ✓ ES DECIR, CON DISTINTAS LUCHAS, DISTINTA SECUENCIA DE QUIÉN FUE SIGUIENDO A QUIÉN, E INCLUSO HABERSE INICIADO EL JUEGO CON GRUPOS DISTINTOS DE CALAMARES (AUNQUE EN ESTE CASO NECESITAMOS QUE HAYA AL MENOS UN CALAMAR EN COMÚN ENTRE LOS GRUPOS). ✓

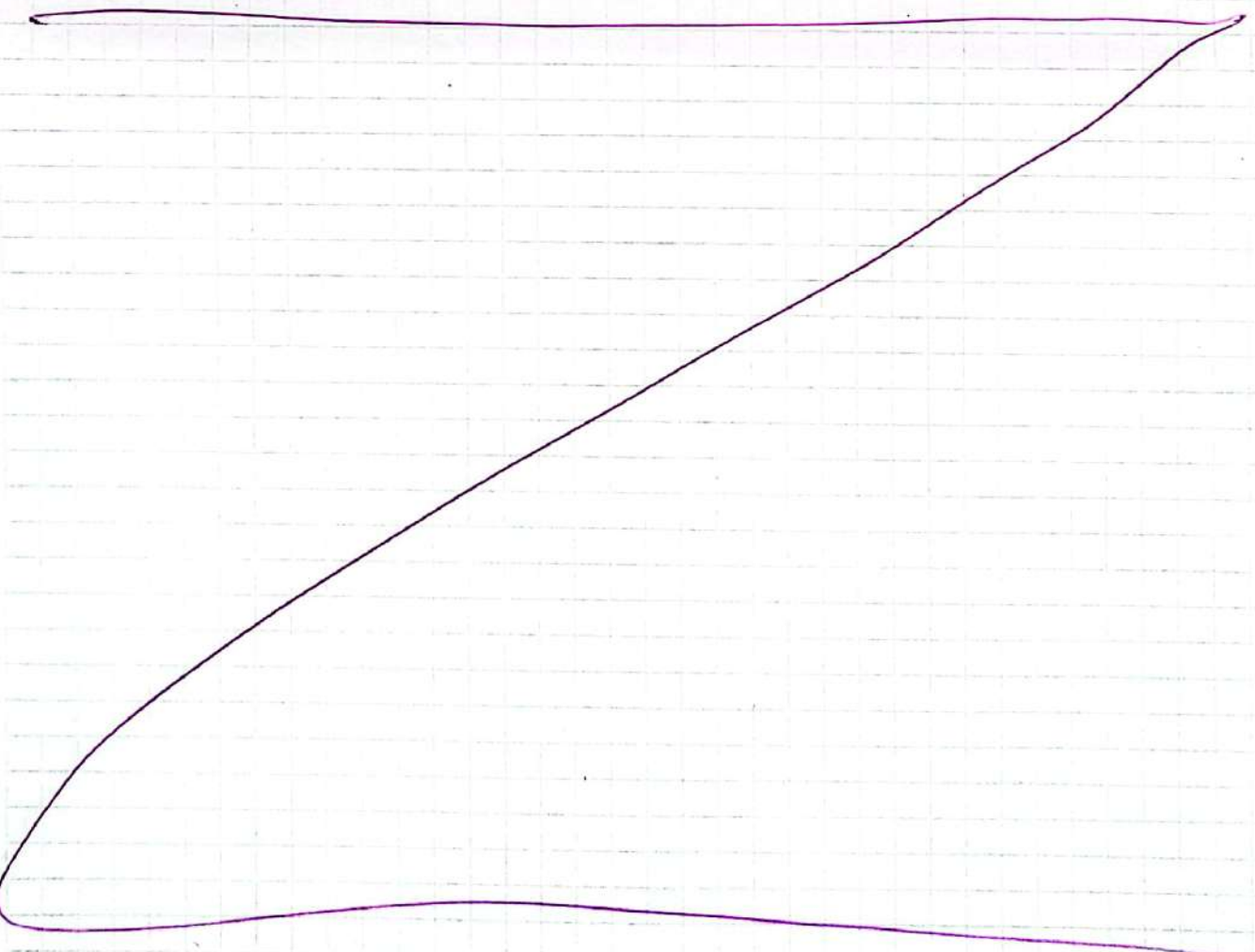
OBSERVADORES BÁSICOS

- calamares : juego  $\rightarrow$  conj(calamar) ✓
- seguidores : calamar  $c$  x juego  $j \rightarrow$  conj(calamar) ✓  
 $\{ c \in \text{calamares}(j) \}$

IGUALDAD OBSERVACIONAL

$$(\forall j_1, j_2 : \text{juego}) (j_1 = \text{obs } j_2 \Leftrightarrow ($$
$$\text{calamares}(j_1) = \text{obs calamares}(j_2)$$

- $\wedge (\forall c : \text{calamar}) (c \in \text{calamares}(j_1) \Rightarrow ($   
 $\text{seguidores}(c, j_1) = \text{obs seguidores}(c, j_2)$   
 $)$   
 $))$



## GENERADORES

comenzar:  $\text{conj}(\text{calamar}) \text{ cs} \rightarrow \text{juego} \quad \{ \#(\text{cs}) > 0 \}$  ✓

seguir:  $\text{calamar } c \times \text{calamar } p \times \text{juego } j \rightarrow \text{juego}$

$\{ c \neq \text{obs } p \wedge \{c, p\} \subseteq \text{calamates}(j) \}$  ✓  $\{ c \notin \text{seguidores}(p, j) \}$  ✓

avergonzar:  $\text{calamar } c \times \text{calamar } p \times \text{juego } j \rightarrow \text{juego}$

$\{ c \neq \text{obs } p \wedge \{c, p\} \subseteq \text{calamates}(j) \}$  ✓ ✓

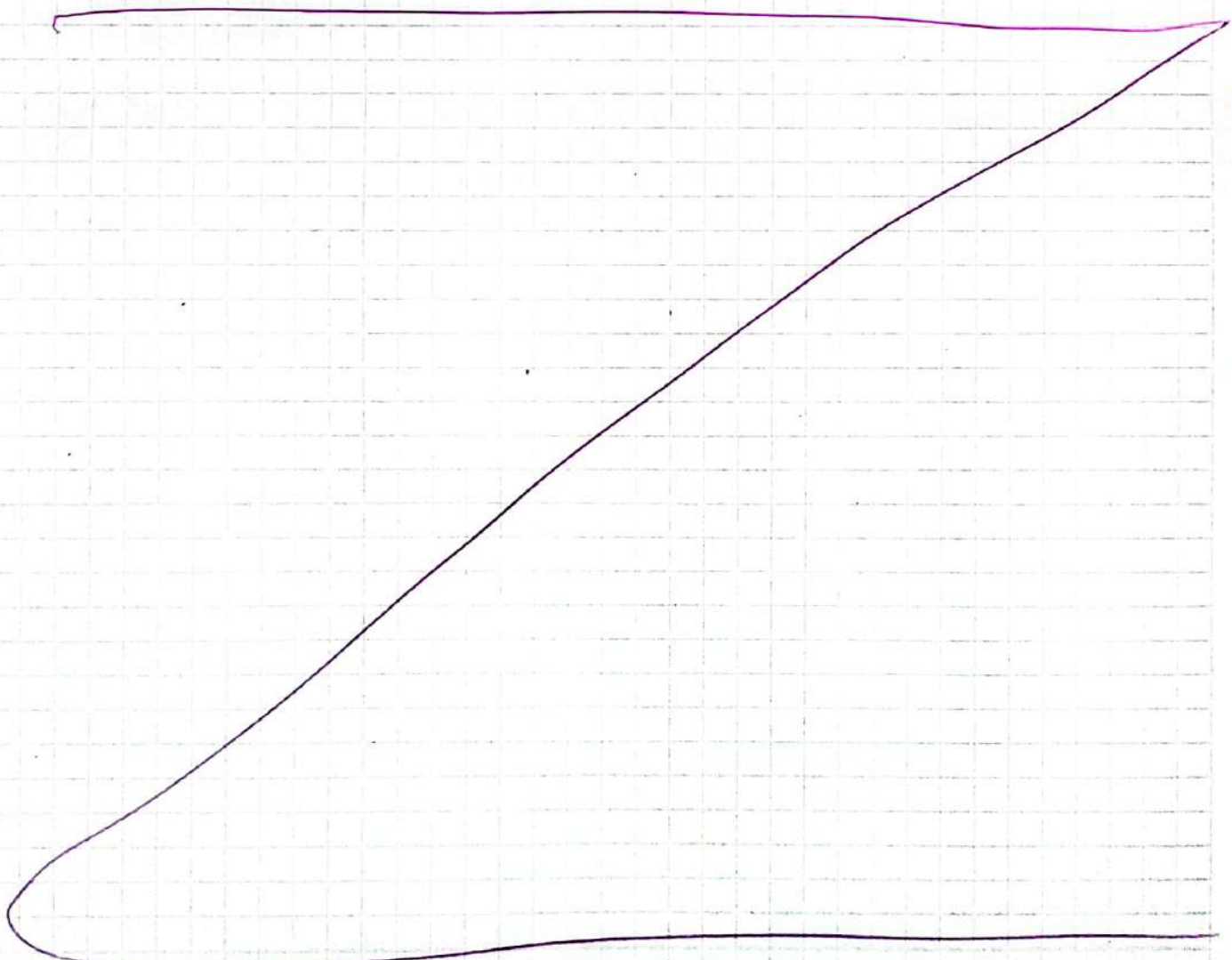
## OTRAS OPERACIONES

ganadores:  $\text{juego} \rightarrow \text{conj}(\text{calamar})$

// No consideramos a ganadores como un observador básico

// porque se puede axiomatizar a partir de los seguidores de

// cada calamar. ✓



AXIOMAS

$\forall J$ : juego,  $\forall c, c_2, p$ : calamar,  $\forall cs$ : conj (calamar)

$seguidores(c, comenzar(cs)) \equiv \emptyset \checkmark$

$seguidores(c, seguir(c_2, p, J)) \equiv$

if  $c = obs\ p$  then

$Ag(c_2, seguidores(c, J)) \checkmark$

else

// No sabemos si  $c_2$  es seguidor de  $c$ , pero si sabemos que

// a partir de ahora sigue a  $p$ , así que no puede ser

// seguidor de ningún otro calamar. *Está bien. xq el operador*

$seguidores(c, J) = \{c_2\} \checkmark$

*←  $\{c_2\}$  permite no modificar el cto si  $\{c\}$  no está. Sin embargo, es mejor tener cuidado en otras axiomatizaciones de otros TAs. Es mejor chequear si  $c_2 \in segs(c)$  y recién ahí sacarlo.*

fi

$seguidores(c, avergonzar(c_2, p, J)) \equiv$

if  $c = obs\ c_2$  then

// como  $c_2$  avergonzó a  $p$ , ahora todos los seguidores de  $p$

// pasan a ser seguidores de  $c_2$  (además de los que ya tenía)

$seguidores(c, J) \cup seguidores(p, J)$

// si bien  $p$  ya no está más en juego, en la instancia  $J$

// previo al avergonzamiento sí lo está. Por eso podemos

// preguntar por los seguidores de  $p$  en  $J$ . *Exacto, había que hacerlo.*

else

*Si  $c_2 \in segs(p, J) \Rightarrow$  hay que sacar a  $c_2$  de la unión, xq  $c_2$  no puede seguirse a sí mismo.*

fi

*Además si  $p \in segs(c_2, J) \Rightarrow$  hay que sacar a  $p$  de la unión, xq si no va a haber un seguidor que quedo fuera del juego; lo cual está malo*

calamares (comenzar(cs))  $\equiv$  cs ✓

calamares (seguir(c, p, j))  $\equiv$  calamares(j) ✓

calamares (avergonzar(c, p, j))  $\equiv$  calamares(j) - {p} ✓

ganadores(j)  $\equiv$  ganadoresAux(calamares(j), j) ✓

ganadoresAux : conj(calamar) cs x juego j  $\rightarrow$  conj(calamar)  
{ cs  $\subseteq$  calamares(j) }

ganadoresAux(cs, j)  $\equiv$  No era necesario hacerlo, pero se valora positivamente haberlo hecho.

if vacío?(cs) then

∅

else

if #(seguidores(dameUno(cs), j)) = obs maxSeguidores(calamares(j), j) then

Aq(dameUno(cs), ganadoresAux(sinUno(cs), j))

else

ganadoresAux(sinUno(cs), j)

fi

fi

maxSeguidores : conj(calamar) cs x juego j  $\rightarrow$  nat { cs  $\subseteq$  calamares(j) }

maxSeguidores(cs, j)  $\equiv$  if vacío?(cs) then 0 else

if #(seguidores(dameUno(cs), j)) > maxSeguidores(sinUno(cs), j) then

#(seguidores(dameUno(cs), j))

else

maxSeguidores(sinUno(cs), j)

fi

fi