Prueba de Oposición - Área Algoritmos

Gonzalo Ciruelos

14 de septiembre de 2015

Ejercicio

Demuestre por inducción estructural que:

$$(\forall s : \mathtt{secu}(\alpha))(\text{Reverso}(\text{Reverso}(s)) =_{obs} s)$$

Plantee claramente los lemas necesarios y demostrarlos.

Solución

Primero recordemos la definición de Reverso.

$$Reverso(nil) \equiv nil \tag{rev1}$$

$$Reverso(a \bullet s) \equiv Reverso(s) \circ a \tag{rev2}$$

Además,

$$s \circ e \equiv \text{ if } \text{vacia?}(s) \text{ then } e \bullet \text{ nil else } \text{prim}(s) \bullet (\text{fin}(s) \circ e)$$
 (snoc)

Recordemos el esquema de inducción del TAD secu.

$$P(\text{nil}) \land (\forall a : \alpha)(\forall s : \text{secu}(\alpha))(P(s) \implies P(a \bullet s))$$

Si probamos esto, probamos que $(\forall s : \mathtt{secu}(\alpha))P(s)$.

En este caso, P (el predicado unario) es

$$P(s) \equiv \text{Reverso}(\text{Reverso}(s)) = s$$

Caso base

El caso base en este caso es P(nil)

$$P(\text{nil}) \equiv \text{Reverso}(\text{Reverso}(\text{nil})) = \text{nil}$$

$$\stackrel{\text{rev}^1}{\equiv} \text{Reverso}(\text{nil}) = \text{nil}$$

$$\stackrel{\text{rev}^1}{\equiv} \text{nil} = \text{nil}$$

$$\equiv true$$

Caso inductivo

El caso inductivo en este caso es
$$(\forall a : \alpha)(\forall s : \mathtt{secu}(\alpha))(P(s) \implies P(a \bullet s))$$

Sean $a : \alpha \ y \ s : \mathtt{secu}(\alpha)$. Supongo $P(s)$ y quiero llegar a $P(a \bullet s)$

$$P(a \bullet s) \qquad \equiv \text{Reverso}(\text{Reverso}(a \bullet s)) = a \bullet s$$

$$\stackrel{\text{rev}^2}{\equiv} \text{Reverso}(\text{Reverso}(s) \circ a) = a \bullet s$$

$$\stackrel{\text{lema}}{\equiv} a \bullet \text{Reverso}(\text{Reverso}(s)) = a \bullet s$$

$$\stackrel{\text{HI}}{\equiv} a \bullet s = a \bullet s$$

$$\equiv true$$

Lema

$$(\forall s : \mathtt{secu}(\alpha))(\forall a : \alpha)(\mathsf{Reverso}(s \circ a) = a \bullet \mathsf{Reverso}(s))$$

Para probarlo vamos a usar también inducción estructural, con

$$P(s) \equiv (\forall a : \alpha)(\text{Reverso}(s \circ a) = a \bullet \text{Reverso}(s))$$

Caso base

$$P(\operatorname{nil}) \equiv (\forall a : \alpha)(\operatorname{Reverso}(\operatorname{nil} \circ a) = a \bullet \operatorname{Reverso}(\operatorname{nil}))$$
Sea $a : \alpha$, veamos que Reverso $(\operatorname{nil} \circ a) = a \bullet \operatorname{Reverso}(\operatorname{nil})$.

Reverso $(\operatorname{nil} \circ a) = a \bullet \operatorname{Reverso}(\operatorname{nil})$

$$\stackrel{\operatorname{snoc}}{\equiv} \operatorname{Reverso}(a \bullet \operatorname{nil}) = a \bullet \operatorname{Reverso}(\operatorname{nil})$$

$$\stackrel{\operatorname{rev}^2}{\equiv} \operatorname{Reverso}(\operatorname{nil}) \circ a = a \bullet \operatorname{Reverso}(\operatorname{nil})$$

$$\stackrel{\operatorname{rev}^1}{\equiv} \operatorname{nil} \circ a = a \bullet \operatorname{Reverso}(\operatorname{nil})$$

$$\stackrel{\operatorname{snoc}}{\equiv} a \bullet \operatorname{nil} = a \bullet \operatorname{Reverso}(\operatorname{nil})$$

$$\stackrel{\operatorname{rev}^1}{\equiv} a \bullet \operatorname{nil} = a \bullet \operatorname{nil}$$

$$\equiv \operatorname{true}$$

Caso inductivo

Queremos ver que

$$(\forall s : \mathtt{secu}(\alpha))(\forall e : \alpha)(P(s) \implies P(e \bullet s))$$

Sean s : $secu(\alpha)$ y e : α , y supongamos P(s), es decir,

 $(\forall a : \alpha)(\text{Reverso}(s \circ a) = a \bullet \text{Reverso}(s))$

Veamos entonces que sucede con

$$P(e \bullet s) \equiv (\forall a : \alpha) (\text{Reverso}((e \bullet s) \circ a) = a \bullet \text{Reverso}(e \bullet s))$$

Sea $a:\alpha$,

```
Reverso((e \bullet s) \circ a) = a \bullet \text{Reverso}(e \bullet s)
\equiv \text{Reverso}(e \bullet (s \circ a)) = a \bullet \text{Reverso}(e \bullet s)
\equiv \text{Reverso}(s \circ a) \circ e = a \bullet \text{Reverso}(e \bullet s)
\equiv (a \bullet \text{Reverso}(s)) \circ e = a \bullet \text{Reverso}(e \bullet s)
\equiv a \bullet (\text{Reverso}(s) \circ e) = a \bullet \text{Reverso}(e \bullet s)
\equiv a \bullet (\text{Reverso}(s) \circ e) = a \bullet (\text{Reverso}(s) \circ e)
\equiv true
```

Esto completa la demostración.