Trabajo Práctico - PLP

Ejercicio 12.

Queremos probar que $\forall e :: \text{Expr. cantLit } e = S(\text{cantOp } e)$

Es decir **QVQ**

P(e): cantLit e = S(cantOp e) para todo e.

Para probarlo hacemos inducción estructural sobre la expresión e.

Caso base 1: P(const a)

$$cantLit const a = S (cantOp const a)$$

$$\{L1\} \ S \ (Zero) = S \ (Zero) \ \{O1\}$$

Tenemos la misma expresión en ambos lados del "=" por lo que queda probado el caso base 1.

Caso base 2: P(Rango a b)

cant
Lit Rango a b
$$=S$$
 (cant
Op Rango a b)

$$\{L2\}\ S\ (Zero) = S\ (Zero)\ \{O2\}$$

Tenemos la misma expresión en ambos lados del "=" por lo que queda probado el caso base 2.

Para hacer el paso inductivo tomo como Hipótesis inductiva a:

- P(a): cantLit a = S(cantOp a)
- P(b): cantLit b = S(cantOp b)

Quiero probar que $\forall a :: \text{Expr.} \forall b :: \text{Expr.} P(a) \land P(b) \Rightarrow P(\text{Suma } a \ b)$

Paso inductivo: P(Suma a b)

$$cantLit Suma a b = S (cantOp Suma a b)$$

{L3} suma (cantLit a) (cantLit b) = S (S (suma (cantOp a) (cantOp b))) {O3}

Utilizo en el lado izquierdo las hipótesis inductivas.

$$suma\ (S(cantOp\ a))\ (S(cantOp\ b)) =\ S\ (\ S\ (suma\ (cantOp\ a)\ (cantOp\ b)))$$

Tenemos la misma expresión en ambos lados del "=" por lo que queda probado el paso inductivo.

Demostrado los casos base y el caso inductivo sobre la suma queda demostrada la propiedad (los casos para el resto de operaciones son análogos al de suma).