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)

Paso inductivo: P(Suma a 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).