Ejercicio 12 - Demostración

a) Queremos demostrar

$$P(e) = cantLit e = S (cantOp e)$$

Se hace inducción en Expr.

b)

```
b1) ∀ e::Expr cantLit (Const _) = S (cantOp Const _)
```

b2) ∀ e::Expr cantLit (Rango _ _) = S (cantOp Rango _ _)

b3) ∀ e::Expr cantLit (Suma a b) = S (cantOp Suma a b)

b4) ∀ e::Expr cantLit (Resta a b) = S (cantOp Resta a b)

b5) ∀ e::Expr cantLit (Mult a b) = S (cantOp Mult a b)

b6) ∀ e::Expr cantLit (Div a b) = S (cantOp Div a b)

Casos base:

b1) P(Const _):

$$SZ = Por \{O1\}$$

S cantOp (Const _)

b2) P(Rango _ _):

$$SZ = Por \{O2\}$$

S cantOp(Rango _ _)

Paso inductivo:

```
\forall e:: Expr \forall a,b:: Nat cantLit a = S (cantOp a) {HI1}
```

```
cantLit(Suma a b) = S (cantOp (Suma a b))
cantLit(Resta a b) = S (cantOp (Resta a b))
cantLit(Mult a b) = S (cantOp (Mult a b))
cantLit(Div a b) = S (cantOp (Div a b))
```

b3) P(Suma a b)

```
cantLit (Suma a b) =
                                                 Por {L3}
suma (cantLit a) (cantLit b) =
                                                 Por {HI1}
suma (S (cantOp a) (cantLit b)) =
                                                 Por {S2}
S (suma cantOp a cantLit b) =
                                                 Por {HI2}
S (suma cantOp a S (cantOp b)) =
                                                 Por {CONMUT}
S (suma S (cantOp b) cantOp a) =
                                                 Por {S2}
S (S (suma (cantOp b) (cantOp a))) =
                                                 Por {CONMUT}
S (S (suma (cantOp a) (cantOp b))) =
                                                 Por {O3}
S (cantOp (Suma a b))
```

(b4), (b5) y (b6) son análogos al caso suma (b3) y se explicita en el punto **(c)** del trabajo práctico que no sean desarrollados.