Dados:

```
data Polinomio a = X
                   | Cte a
                   | Suma (Polinomio a) (Polinomio a)
                   | Prod (Polinomio a) (Polinomio a)
        evaluar :: Num a => a -> Polinomio a -> a
        evaluar e X = e
{E0}
{E1}
        evaluar e (Cte x) = x
{E2}
        evaluar e (Suma p q) = evaluar e p + evaluar e q
{E3}
        evaluar e (Prod p q) = evaluar e p * evaluar e q
        derivado :: Num a => Polinomio a -> Polinomio a
{PL0}
        derivado poli = case poli of
                 Χ
                          -> Cte 1
                        -> Cte 0
                 Cte _
                 Suma p q -> Suma (derivado p) (derivado q)
                 Prod p q -> Suma (Prod (derivado p) q) (Prod (derivado q) p)
        sinConstantesNegativas :: Num a => Polinomio a -> Polinomio a
{SCN}
        sinConstantesNegativas = foldPoli True (>=0) (&&) (&&)
        esRaiz :: Num a => a -> Polinomio a -> Bool
        esRaiz n p = evaluar n p == 0
{ER0}
Queremos probar:
I.
Num a ⇒ ∀ p::Polinomio a . ∀ q::Polinomio a . ∀ r::a .
P(p): (esRaiz r p \Rightarrow esRaiz r (Prod p q))
-- Por inducción en P(p):
-- Caso base P(X):
          esRaiz r X \Rightarrow esRaiz r (Prod X q)
2*{ER0} = (evaluar r X) == 0 \Rightarrow (evaluar r (Prod X q)) == 0
\{E0\} = r == 0 \Rightarrow (evaluar r (Prod X q)) == 0
{E3}
     = r == 0 \Rightarrow (evaluar r X * evaluar r q) == 0
{E0}
       = r == 0 \Rightarrow (r * evaluar r q) == 0
        -- Caso (r==0) = True:
                 True \Rightarrow (0 * evaluar 0 q) == 0
                 True \Rightarrow 0 == 0
        {E0}
        {Bool}
                  True ⇒ True
        {Bool}
                  True
        -- Caso (r==0) = False:
                 False ⇒ r * evaluar r q
        {Bool} = True
-- Caso base P(Cte a):
```

```
-- Queremos ver que para cualquier x::a vale
         (esRaiz r (Cte x) \Rightarrow esRaiz r (Prod (Cte x) q))
\{ER0\} = (evaluar r (Cte x)) == 0 \Rightarrow (evaluar r (Prod (Cte x) q)) == 0
\{E1\} = x == 0 \Rightarrow (evaluar r (Prod (Cte x) q)) == 0
\{E3\} = x == 0 \Rightarrow (evaluar r (Cte x) * evaluar r q) == 0
\{E1\} = x == 0 \Rightarrow (x * evaluar r q) == <math>0
         -- Caso (x==0) = True:
                  True \Rightarrow (0 * evaluar r q) == 0
                 True ⇒ 0 == 0
         {INT}
         {Bool} True ⇒ True
         {Bool} True
         -- Caso (x==0) = False:
                  False \Rightarrow (0 * evaluar r q) == 0
         {Bool} = True
{ -
Paso inductivo:
Nuestra HI será P(p): (esRaiz r p ⇒ esRaiz r (Prod p q))
Por el tipo de dato, tenemos que ver 2 cosas:
         Caso recursivo P(Suma n m):
                  ∀n::a. ∀m::a.
                  P(Suma n m): (esRaiz r (Suma n m) \Rightarrow esRaiz r (Prod (Suma n m) q))
         Caso recursivo P(Prod n m):
                  ∀n::a. ∀m::a.
                  P(Prod n m): (esRaiz r (Prod n m) \Rightarrow esRaiz r (Prod (Prod n m) q))
- }
-- Caso P(Suma n m):
         (esRaiz r (Suma n m) \Rightarrow esRaiz r (Prod (Suma n m) q))
\{ER0\} = (evaluar r (Suma n m)) == 0 \rightarrow (evaluar r (Prod (Suma n m) q))) == 0
\{E2\} = (evaluar r n + evaluar r m) == 0 \rightarrow (evaluar r (Prod (Suma n m) q))) == 0
\{E3\} = (evaluar r n + evaluar r m) == 0 \Rightarrow (evaluar r (Suma n m) * evaluar r q) == 0
{E2} = (evaluar r n + evaluar r m)==0 \Rightarrow ((evaluar r n + evaluar r m)*evaluar r q)==0
-- Caso ((evaluar r n + evaluar r m) == 0):
          0 == 0 \Rightarrow (0 * evaluar r q) == 0
      = 0 == 0 → 0 == 0
INT
2*Bool = True ⇒ True
Bool = True
-- Caso ((evaluar r n + evaluar r m) != 0), llamamos
-- (evaluar r n + evaluar r m) = k, k!=0, luego:
        k == 0 \Rightarrow (k * evaluar r q) == 0
Bool = False \Rightarrow (k * evaluar r q) == 0
Bool = True
-- Caso P(Prod n m):
```

(esRaiz r (Prod n m) \Rightarrow esRaiz r (Prod (Prod n m) q))