```
*************************************
                                 Interfaz
************************************
Se explica con: Restricción
Géneros: restricción
*************************************
                               Operaciones
Var(in s : string) → res : restricción
Pre = \{true\}
Post \equiv {res =obs \langle s \rangle}
Complejidad: 0(1)
Descripcion: Crea una nueva restricción
And(in rl : restricción, in r2 : restricción) → res : restricción
Pre \equiv \{true\}
Post \equiv {res =obs r1 AND r2}
Complejidad: 0(1)
Descripcion: Crea una nueva restricción que tiene que cumplir con r1 y r2
Or(in rl : restricción, in r2 : restricción) → res : restricción
Pre = \{true\}
Post \equiv {res =obs r1 OR r2}
Complejidad: 0(1)
Descripcion: Crea una nueva restricción que tiene que cumplir con rl o r2
Not(in r : restricción) → res : restricción
Pre \equiv \{true\}
Post \equiv {res =obs NOT r}
Complejidad: 0(1)
Descripcion: Crea una nueva restricción que no tiene que cumplir con r
Verifica?(in tags : conjRapidoString, in r : restricción) → res : bool
Pre \equiv \{true\}
Post \equiv {res =obs verifica?(tags, r)}
Complejidad: 0(#r)
Descripcion: Evalua si la restricción r evalua a verdadero asumiendo que las
variables que figuran en tags son verdaderas.
*******
                                                                *******
                             Representación
restricción se representa con estr
   donde estr es tupla(
                  tipo : Enumerado(VAR, AND, OR, NOT),
                       : puntero(estr),
                      : puntero(estr),
                  op2
                  valor : string)
Rep: ^(estr) → boolean
Rep(e) \equiv true \iff
   No hay ciclos en el arbol Λι
   Ningún nodo de más abajo en el arbol tiene punteros a e Λι
   (e.tipo =obs VAR \iff (e.op1 =obs NULL \land e.op2 =obs NULL)) \land
   (e.tipo =obs NOT \iff (¬(e.op1 =obs NULL) \land e.op2 =obs NULL)) \land
   ((e.tipo =obs AND v e.tipo =obs OR) \iff (¬(e.op1 =obs NULL) \land ¬(e.op2 =obs NULL))) \land
   (\neg(e.op1 = obs NULL) \implies_{\iota} Rep(*e.op1)) \land
   (\neg(e.op2 = obs NULL) \implies_{\iota} Rep(*e.op2))
Abs: ^(estr) → Restricción
                                                                    {Rep(e)}
Abs(e) ≡
   if e.tipo =obs VAR then
       (e.valor)
   else if e.tipo =obs AND then
       Abs(*e.op1) AND Abs(*e.op2)
```

```
else if e.tipo =obs OR then
       Abs(*e.op1) OR Abs(*e.op2)
   else
       NOT Abs(*e.op1)
   fi fi fi
#•: ^(estr) → nat
#(e) ≡
   if e.tipo =obs VAR then
       1
   else if e.tipo =obs AND then
       1 + \#(*e.op1) + \#(*e.op2)
   else if e.tipo =obs OR then
       1 + \#(*e.op1) + \#(*e.op2)
       1 + \#(*e.op1)
   fi fi fi
**************************************
*******
                                                                 *******
                                Algoritmos
************************************
iVar(in s : string) → res : estr
    res ← (tipo: VAR, op1: NULL, op2: NULL, valor: s)
end function
iAnd(in r1 : estr, in r2 : estr) → res : estr
    res ← (tipo: AND, op1: &r1, op2: &r2, valor: "")
end function
iOr(in r1 : estr, in r2 : estr) → res : estr
    res ← (tipo: OR, op1: &r1, op2: &r2, valor: "")
end function
iNot(in r : estr) → res : estr
    res ← (tipo: NOT, op1: &r, op2: NULL, valor: "")
iVerifica?(in tags : conj(string), in r : estr) → res : bool
   case
       [] tipo == AND
           res ← Verifica?(tags, *r.op1) ∧ Verifica?(tags, *r.op2)
       [] tipo == OR
           res ← Verifica?(tags, *r.op1) v Verifica?(tags, *r.op2)
       [] tipo == NOT
           res ← ¬Verifica?(tags, *r.op1)
       [] tipo == VAR
           res ← Pertenece?(tags, r.valor)
   end case
end function
La complejidad de iVerifica? es O(\#r), siendo \#r la cantidad de restricciones
anidadas. Esto se debe a que para verificar una restriccion vale para un
anidadas en op1 y/o op2 (depende si la restriccion es de tipo NOT o no),
```

conj(string), si esta no es un Var, debe verificar que valga para sus restricciones recursivamente, hasta llegar a un Var. Luego, cada restriccion devuelve el resultado anidado, por lo que se pasaria por cada nodo 2 veces, ergo, O(2R), y por algebra de ordenes, esto es equivalente a O(R)