Desarrollo de records extensibles en lenguajes con tipos dependientes

Gonzalo Waszczuk

Instituto de Computación, Facultad de Ingeniería Universidad de la República, Uruguay

12 de junio de 2017

Records

Estructura de datos que contiene valores de (posiblemente) diferentes tipos, los cuales están asociados a etiquetas.

Records

Estructura de datos que contiene valores de (posiblemente) diferentes tipos, los cuales están asociados a etiquetas.

```
Example (Record)
```

```
data Persona = Persona { nombre :: String, edad :: Int }
```

Record que se puede extender de forma dinámica, agregando nuevos valores con sus correspondientes etiquetas.

Record que se puede extender de forma dinámica, agregando nuevos valores con sus correspondientes etiquetas.

Example (Definición de record)

```
p :: Record { nombre :: String, edad :: Int }
p = { nombre = "Juan", edad = 20 }
```

Record que se puede extender de forma dinámica, agregando nuevos valores con sus correspondientes etiquetas.

Example (Definición de record)

```
p :: Record { nombre :: String, edad :: Int }
p = { nombre = "Juan", edad = 20 }
```

Example (Extensión de record)

```
p' :: Record { apellido :: String, nombre :: String,
  edad :: Int }
p' = { apellido :: "Torres" } .*. p
```

Record que se puede extender de forma dinámica, agregando nuevos valores con sus correspondientes etiquetas.

Example (Definición de record)

```
p :: Record { nombre :: String, edad :: Int }
p = { nombre = "Juan", edad = 20 }
```

Example (Extensión de record)

```
p' :: Record { apellido :: String, nombre :: String,
  edad :: Int }
p' = { apellido :: "Torres" } .*. p
```

Example (Definición alternativa)

```
p :: Record { nombre :: String, edad :: Int }
p = { nombre = "Juan" } .*.
{ edad = 20 } .*.
emptyRec
```

Otras operaciones (1)

Example (Lookup)

```
n :: String
n = p .!. nombre
-- "Juan"
```

Otras operaciones (1)

Example (Lookup)

```
n :: String
n = p .!. nombre
-- "Juan"
```

Example (Update)

```
p' :: Record { nombre :: String, edad :: Int }
p' = updateR nombre "Pedro" p
-- { nombre = "Pedro", edad = 20 }
```

Otras operaciones (2)

Example (Delete)

```
p' :: Record { edad :: Int }
p' = p .//. nombre
-- { edad = 20 }
```

Otras operaciones (2)

Example (Delete)

```
p' :: Record { edad :: Int }
p' = p .//. nombre
-- { edad = 20 }
```

Example (Union)

```
p' :: Record { nombre :: String, apellido :: String }
p' = { nombre = "Juan", apellido = "Torres" }

p'' :: Record { nombre :: String, edad :: Int,
    apellido :: String}
p'' = p :||: p''
-- { nombre = "Juan", edad = 20, apellido = "Torres" }
```

Por qué usar records extensibles?

- Estructura dinámica de datos. Se puede extender, se puede reducir.
- Valores con tipos arbitrarios y variables.
- Fuertemente tipada. Se puede conocer el tipo de cada campo en particular.
- Ejemplos de uso: Intérprete de un lenguaje, consultas a base de datos, archivo de configuracion, etc.

Lenguajes actuales con records extensibles

Lenguajes proporcionan records extensibles como primitivas del lenguaje, o mediante bibliotecas de usuario.

Lenguajes actuales con records extensibles

Lenguajes proporcionan records extensibles como primitivas del lenguaje, o mediante bibliotecas de usuario.

Como primitiva del lenguaje

Los records extensibles son funcionalidades del lenguaje en sí, y tienen sintaxis y funcionamiento especial en el lenguaje. Ejemplos: Elm, Purescript.

Lenguajes actuales con records extensibles

Lenguajes proporcionan records extensibles como primitivas del lenguaje, o mediante bibliotecas de usuario.

Como primitiva del lenguaje

Los records extensibles son funcionalidades del lenguaje en sí, y tienen sintaxis y funcionamiento especial en el lenguaje.

Ejemplos: Elm, Purescript.

Como biblioteca de usuario

Los records extensibles se definen como componentes dentro del lenguaje que pueden ser utilizados por usuarios mediante bibliotecas.

Ejemplos: records, rawr, vinyl, HList en Haskell.

Qué se busca en este trabajo?

Se busca tener una solución de records extensibles que sea typesafe, cubra todas las funcionalidades y operaciones de records extensibles, se defina como biblioteca de usuario, tenga records extensibles como first-class citizens, y sea práctica de usar.

Qué se busca en este trabajo?

Se busca tener una solución de records extensibles que sea typesafe, cubra todas las funcionalidades y operaciones de records extensibles, se defina como biblioteca de usuario, tenga records extensibles como first-class citizens, y sea práctica de usar.

La biblioteca HList de Haskell cumple con estas funcionalidades. Este trabajo se basa en HList, adaptándolo a tipos dependientes.

Idris

Solución de este trabajo basada en Idris.

Idris es un lenguaje funcional, total, fuertemente tipado, y con tipos dependientes.

En un sistema de tipos con tipos dependientes, los tipos pueden depender de valores y son first-class citizens.

Records como listas heterogéneas

Example (Ejemplo original)

Records como listas heterogéneas

Example (Ejemplo original)

Un record extensible se puede ver como una lista variable de campos con valores. Estos campos tienen tipos distintos, por lo que el record se puede representar con una *lista heterogénea*.

Records como listas heterogéneas

Example (Ejemplo original)

Un record extensible se puede ver como una lista variable de campos con valores. Estos campos tienen tipos distintos, por lo que el record se puede representar con una *lista heterogénea*.

Example (Record como lista heterogénea)

Listas heterogéneas en Idris

Example (HList en Idris)

```
data HList : List Type -> Type where
  HNil : HList []
  (:>) : t -> HList ts -> HList (t :: ts)
```

Listas heterogéneas en Idris

Example (HList en Idris)

```
data HList : List Type -> Type where
  HNil : HList []
  (:>) : t -> HList ts -> HList (t :: ts)
```

Example (Ejemplo de operación sobre HList)

```
hLength : HList ts -> Nat
hLength HNil = 0
hLength (x :> xs) = 1 + hLength xs
```

Record definido usando HList

Example

```
p : HList [String, Int]
p = "Juan" :> 20 :> HNil
```

Definición completa

Donde están las etiquetas? Falta completar la definición.

Definición completa

Donde están las etiquetas? Falta completar la definición.

Example (HList extendido)

```
data LHList : List (lty, Type) -> Type where
   HNil : LHList []
   (:>) : Field lty t -> LHList ts -> LHList ((lty, t) :: ts)

data Field : lty -> Type -> Type where
   (.=.) : (l : lty) -> (v : t) -> Field l t
```

Definición completa

Donde están las etiquetas? Falta completar la definición.

Example (HList extendido)

```
data LHList : List (lty, Type) -> Type where
  HNil : LHList []
  (:>) : Field lty t -> LHList ts -> LHList ((lty, t) :: ts)

data Field : lty -> Type -> Type where
  (.=.) : (l : lty) -> (v : t) -> Field l t
```

Example (Record definido usando LHList)

```
p : LHList [("nombre", String), ("edad", Int)]
p = ("nombre" .=. "Juan) :>
    ("edad" .=. 20) :>
    HNil
```

Etiquetas repetidas

Example (Record con etiquetas repetidas)

Etiquetas repetidas

Example (Record con etiquetas repetidas)

Quisiéramos que no se permitan construir records con etiquetas repetidas. Debería ser error de compilación. Hay que actualizar la definición una vez más.

Definición completa de Record

Un record extensible es una lista heterogénea de campos con etiquetas, tal que ninguna etiqueta esté repetida.

Definición completa de Record

Un record extensible es una lista heterogénea de campos con etiquetas, tal que ninguna etiqueta esté repetida.

Example (Definición de un record extensibles)

Example

```
labelsOf : List (lty, Type) -> List lty
labelsOf = map fst
```

IsSet

Predicado inductivo sobre listas que indica que no hay valores repetidos.

IsSet

Predicado inductivo sobre listas que indica que no hay valores repetidos.

Example (Definición de IsSet)

IsSet

Predicado inductivo sobre listas que indica que no hay valores repetidos.

Example (Definición de IsSet)

Elem es un predicado inductivo que indica que un valor pertenece a una lista.

Example (Definición de Elem)

```
data Elem : t -> List t -> Type where

Here : Elem x (x :: xs)

There : Elem x xs -> Elem x (y :: xs)
```

Construcción final de un record (1)

Con estas definiciones se puede construir un record:

```
Example (Ejemplo de record extensible)
```

```
r : Record [("nombre", String), ("edad", Int)]
r = MkRecord (IsSetCons not1 (IsSetCons not2 IsSetNil))
  (("nombre" .=. "Juan") :>
  ("edad" .=. 20) :>
  HNil)
not1 : Not (Elem "nombre" ["edad"])
not1 Here impossible
not2 : Not (Elem "edad" [])
not2 Here impossible
```

Construcción final de un record (2)

Example (Ejemplo de record vacío)

```
emptyRec : Record []
```

emptyRec = MkRecord IsSetNil HNil

Extensión de un record

La extensión de un record simplemente verifica que la etiqueta no esté repetida, y luego agrega el campo a la lista de campos del record.

Extensión de un record

La extensión de un record simplemente verifica que la etiqueta no esté repetida, y luego agrega el campo a la lista de campos del record.

Example

Extensión de un record

La extensión de un record simplemente verifica que la etiqueta no esté repetida, y luego agrega el campo a la lista de campos del record.

Example

Example (Ejemplo de record extensible)

```
r : Record [("nombre", String), ("edad", Int)]
r = consR ("nombre" .=. "Juan") not1 $
  consR ("edad" .=. 20) not2 $
  emptyRec
```

Generación de pruebas automáticas (1)

La definición anterior no es suficiente. Siempre es necesario proveer la prueba de no pertenencia.

Podemos mejorarlo, generando la prueba en tiempo de compilación de forma automática.

Generación de pruebas automáticas (2)

Example

```
isElem : DecEq t => (x : t) -> (xs : List t) -> Dec (Elem x xs)
```

```
MaybeE : DecEq lty => lty -> List (lty, Type) -> Type -> Type
MaybeE l ts r = UnitOrType (isElem l (labelsOf ts)) r
UnitOrType : Dec p -> Type -> Type
```

UnitOrType (Yes _) _ = ()
UnitOrType (No no) res = res

Example

```
mkUorT : (d : Dec p) -> (f : Not p -> res)
-> UnitOrType d res
```

mkUorT (Yes _) _ = ()
mkUorT (No no) f = f no

Nueva definición de extensión de record (1)

Con esta nueva técnica, se puede redefinir consR para que genere la prueba de no inclusión de etiquetas de manera automática.

Nueva definición de extensión de record (1)

Con esta nueva técnica, se puede redefinir consR para que genere la prueba de no inclusión de etiquetas de manera automática.

```
Example
```

Nueva definición de extensión de record (2)

Example (Ejemplo original con nueva definición de extensión)

```
r : Record [("nombre", String), ("edad", Int)]
r = ("nombre" .=. "Juan") .*.
    ("edad" .=. 20) .*.
    emptyRec
```

Lookup (1)

Dado un record extensible, se debe poder obtener el valor de un campo en particular de él. Esto se hace mediante la función de lookup.

Para poder implementar tal función, se necesita una prueba de que el

campo deseado existe y tiene el tipo que se busca.

Lookup (1)

Dado un record extensible, se debe poder obtener el valor de un campo en particular de él. Esto se hace mediante la función de lookup.

Para poder implementar tal función, se necesita una prueba de que el campo deseado existe y tiene el tipo que se busca.

```
Example (Existencia de campo)
```

Lookup (1)

Dado un record extensible, se debe poder obtener el valor de un campo en particular de él. Esto se hace mediante la función de lookup.

Para poder implementar tal función, se necesita una prueba de que el campo deseado existe y tiene el tipo que se busca.

```
Example (Existencia de campo)
```

```
HasField "nombre" String [("nombre", String), ("edad", Int)]
HasField "edad" Int [("nombre", String), ("edad", Int)]
```

Lookup (2)

Lookup actúa recursivamente sobre el término de prueba para obtener el campo buscado.

Example

```
lookupR : (1 : lty) -> Record ts -> HasField 1 ty ts -> ty
lookupR 1 (MkRecord _ fs) hasF = lookupH 1 fs hasF

lookupH : (1 : lty) -> LHList ts -> HasField 1 ty ts -> ty
lookupH _ ((_ .=. v) :: _) HFHere = v
lookupH 1 (_ :: ts) (HFThere hasTh) = lookupH 1 ts hasTh
```

Lookup (3)

No se puede generar la prueba de HasField automáticamente utilizando la técnica vista anteriormente porque el predicado no es decidible. Sin embargo, sí se puede generar automáticamente utilizando la funcionalidad 'auto' de Idris.

Lookup (3)

No se puede generar la prueba de HasField automáticamente utilizando la técnica vista anteriormente porque el predicado no es decidible. Sin embargo, sí se puede generar automáticamente utilizando la funcionalidad 'auto' de Idris.

Example

Lookup (3)

No se puede generar la prueba de HasField automáticamente utilizando la técnica vista anteriormente porque el predicado no es decidible. Sin embargo, sí se puede generar automáticamente utilizando la funcionalidad 'auto' de Idris.

Example

```
nombre : String
nombre = "nombre" .!. r
-- "Juan"
```

Otras operaciones (1)

Append

Toma dos records con etiquetas sin repetir, y concatena los campos de cada uno.

Example (Signatura de tipo)

```
r': Record [("direccion", String), ("apellido", String),
    ("nombre", String), ("edad", Int)]
r' = (("direccion" .=. "18 de Julio") .*.
          ("apellido" .=. "Torres") .*.
        emptyRec) .++. r
-- { "direccion" = "18 de Julio", "apellido" = "Torres",
          "nombre" = "Juan", "edad" = 20 }
```

Otras operaciones (2)

Project

Toma una lista de etiquetas y un record, y retorna solo los campos que pertenecen a esa lista.

Example (Signatura de tipo)

```
r' : Record [("nombre", String)]
r' = project ["nombre"] r
-- { "nombre" = "Juan" }
```

Otras operaciones (3)

Left Union

Toma dos records y retorna la unión por izquierda de ambos.

Example (Signatura de tipo)

Otras operaciones (4)

Update

Modifica el valor de un campo en particular.

Example (Signatura de tipo)

```
r' : Record [("nombre", String), ("edad", Int)]
r' = updateR "edad" 15 r
-- { "nombre" = "Juan", "edad" = 15 }
```