

TIPOS ABSTRACTOS DE DATOS EN HASKELL

Haskell λ
A Purely Functional Language



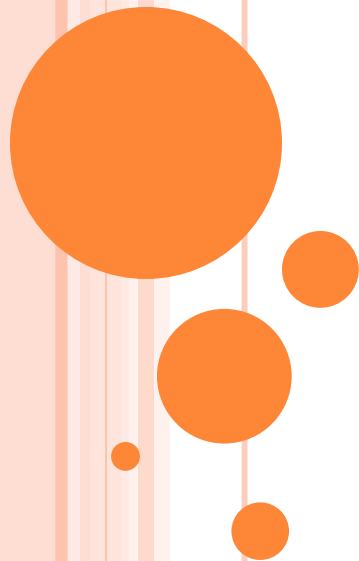
Fernando Benito
25726083-P



Programación Declarativa Avanzada
Ingeniería Informática
Dpto. LCC – UMA

ÍNDICE GENERAL

1. **Introducción a Haskell**
2. **Tipos abstractos de datos en Haskell**
3. **TAD Grafo**
4. **TAD Montículos**
5. **Bibliografía**



INTRODUCCIÓN A HASKELL

1. **Introducción**
2. **Historia**
3. **Variantes**

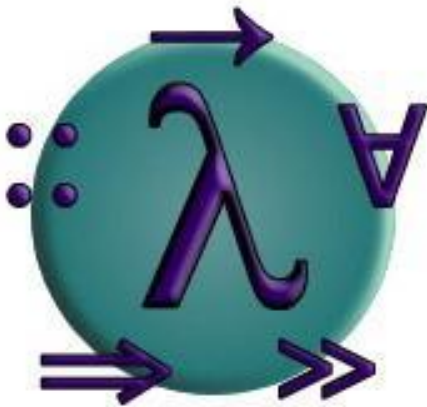
INTRODUCCIÓN A HASKELL



1. Lenguaje funcional puro de propósito general
2. Incorpora:
 1. Facilidad para la definición de TADs
 2. Utilización de módulos
3. Mayor ventaja: soporte para tipos de datos y funciones recursivas, listas, tuplas, patrones, etc.

INTRODUCCIÓN A HASKELL

HISTORIA



1. Miranda (1985)
2. Haskell 1.0 (1990)
3. Haskell 98 (1997)
4. Publicación del estándar Haskell 98 (1999)
5. Versión revisada de Haskell 98 (2003)
6. Haskell Prime (2006-Actualidad)

INTRODUCCIÓN A HASKELL

VARIANTES

1. Versiones paralelas
 - Parallel Haskell (MIT, Glasgow)
 - Distributed Haskell y Eden
2. Versiones orientadas a objetos
 - Haskell++
 - Mondrian
3. Versión educativa
 - Gofer: desarrollada por Mark Jones que fue suplantada por Hugs.



ÍNDICE GENERAL

1. Introducción a Haskell
2. **Tipos abstractos de datos en Haskell**
3. TAD Grafo
4. TAD Montículos
5. Bibliografía



TIPOS ABSTRACTOS DE DATOS EN HASKELL



1. **Introducción**
2. **TADs**

TIPOS ABSTRACTOS DE DATOS EN HASKELL

INTRODUCCIÓN

- Una parte importante del lenguaje Haskell lo forma el sistema de tipos que es utilizado para detectar errores en expresiones y definiciones de función.
- Cada tipo tiene asociadas un conjunto de operaciones que no tienen significado para otros tipos.
- Es posible asociar un único tipo a toda expresión bien formada → lenguaje fuertemente tipado.

TIPOS ABSTRACTOS DE DATOS EN HASKELL

TADs

- Un TAD es una abstracción para destacar las operaciones que podemos realizar con los datos, ocultando los detalles de su representación.
- Para un TAD se determinan:
 - Las operaciones y el tipo de cada una (interfaz).
 - Propiedades que interrelacionan las operaciones (axiomas).
- La signatura permite decidir qué mezcla de operaciones tiene sentido y los axiomas permiten operar con los datos en forma abstracta.
 - signaturas + axiomas = especificación

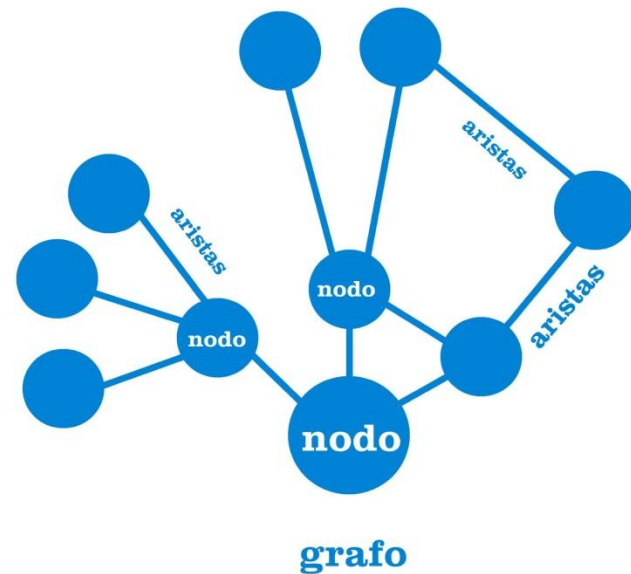
ÍNDICE GENERAL

1. Introducción a Haskell
2. Tipos abstractos de datos en Haskell
3. **TAD Grafo**
4. TAD Montículos
5. Bibliografía



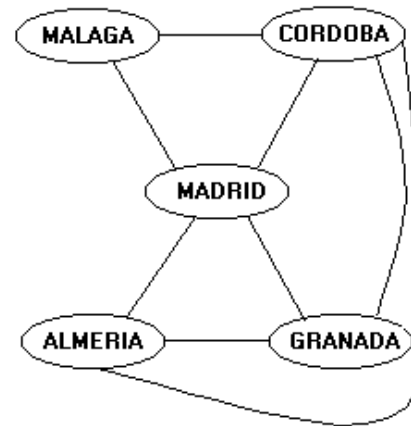
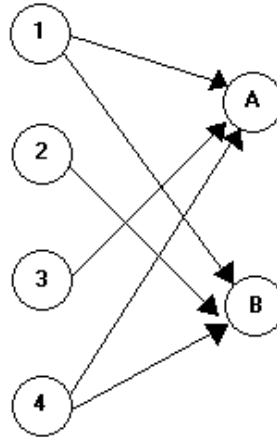
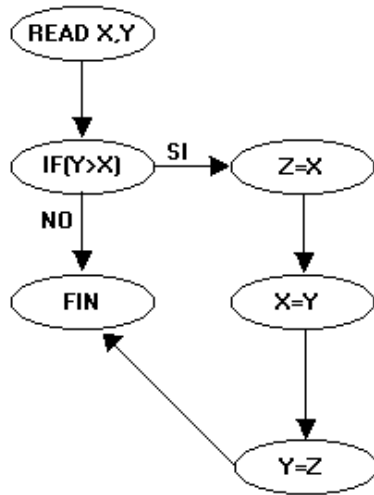
TAD GRAFO

1. **Definiciones y terminología**
2. **Signatura del TAD grafos**
3. **Implementación**
 - Vectores de adyacencia
 - Matrices de adyacencia
4. **El algoritmo de Kruskal**
 - Ejemplo
 - Implementación
 - Complejidad



TAD GRAFO

DEFINICIONES Y TERMINOLOGÍA



- Un grafo en el ámbito de las ciencias de la computación es una estructura de datos, en concreto un TAD, que consiste en un conjunto de nodos (vértices) y un conjunto de arcos (aristas) que establecen relaciones entre los nodos.

TAD GRAFO

DEFINICIONES Y TERMINOLOGÍA

- Un **grafo** G es un par (V,A) donde V es el conjunto de los vértices (o nodos) y A el conjunto las aristas.
- Una **arista** del grafo es un par de vértices.
- Un **arco** es una arista dirigida.
- V es el número de vértices.
- A es el número de aristas.
- Un **camino** de v_1 a v_n es una sucesión de vértices v_1, v_2, \dots, v_n tal que para todo i , $v_{i-1} v_i$ es una arista del grafo.

TAD GRAFO

DEFINICIONES Y TERMINOLOGÍA

- Un **camino simple** es un camino tal que todos sus vértices son distintos.
- Un **ciclo** es un camino tal que $v_1 = v_n$ y todos los restantes vértices son distintos.
- Un **grafo acíclico** es un grafo sin ciclos.
- Un **grafo conexo** es un grafo tal que para cualquier par de vértices existe un camino del primero al segundo.
 - Un árbol es un grafo acíclico conexo.
- Un **grafo ponderado** es un grafo cuyas aristas tienen un peso.

TAD GRAFO

SIGNATURA DEL TAD GRAFOS

```
creaGrafo  :: (Ix v, Num p) => Bool -> (v,v) -> [(v,v,p)]  
           -> Grafo v p  
adyacentes :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> v -> [v]  
nodos      :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [v]  
aristasND  :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]  
aristasD   :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]  
aristaEn   :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> (v,v) -> Bool  
peso       :: (Ix v, Num p) => v -> v -> (Grafo v p) -> p
```


TAD GRAFO

SIGNATURA DEL TAD GRAFOS

- Ejemplo

creaGrafo False

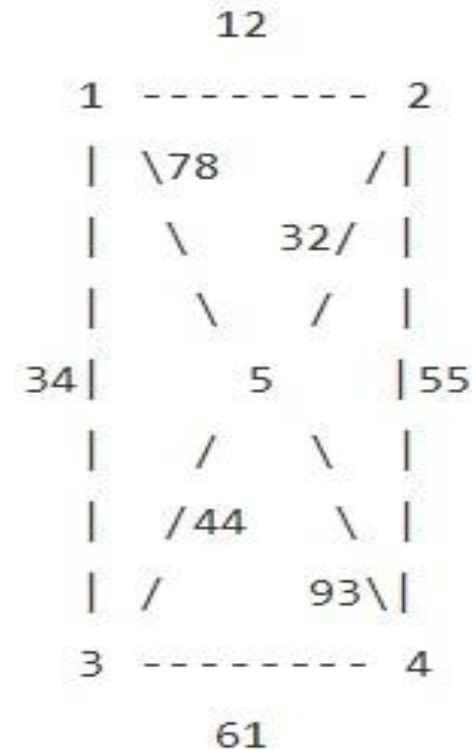
(1,5)

[(1,2,12),(1,3,34),

(1,5,78),(2,4,55),

(2,5,32),(3,4,61),

(3,5,44),(4,5,93)]



TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

VECTORES DE ADYACENCIA

```
module GrafoConVectorDeAdyacencia
  (Grafo,
   creaGrafo, -- (Ix v, Num p) => Bool -> (v,v) -> [(v,v,p)] -> Grafo v
   adyacentes, -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> v -> [v]
   nodos,      -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [v]
   aristasND,  -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
   aristasD,   -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
   aristaEn,   -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> (v,v) -> Bool
   peso       -- (Ix v, Num p) => v -> v -> (Grafo v p) -> p
  ) where

  -----
  -- Librerías auxiliares                                     --
  -----

import Data.Array
```

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

VECTORES DE ADYACENCIA

(Grafo v p) es un grafo con vértices de tipo v y pesos de tipo p

```
type Grafo v p = Array v [(v,p)]
```

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

VECTORES DE ADYACENCIA

```
-- grafoVA es el grafo
--
--      12
--      1 ----- 2
--      | \78    //
--      | \   32/ |
--      |  \   /  |
--      34|    5  |55
--      |  /   \  |
--      | /44   \ |
--      | /     93\|
--      3 ----- 4
--
--      61
-- representado mediante un vector de adyacencia.
grafoVA = array (1,5) [(1,[(2,12),(3,34),(5,78)]),
                      (2,[(1,12),(4,55),(5,32)]),
                      (3,[(1,34),(4,61),(5,44)]),
                      (4,[(2,55),(3,61),(5,93)]),
                      (5,[(1,78),(2,32),(3,44),(4,93)])]
```

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

VECTORES DE ADYACENCIA

- o `(creaGrafo d cs as)` es un grafo (dirigido si `d` es `True` y no dirigido en caso contrario), con el par de cotas `cs` y listas de aristas `as` (cada arista es una terna formada por los dos vértices y su peso).

```
creaGrafo :: (Ix v, Num p) => Bool -> (v,v) -> [(v,v,p)] -> Grafo v p
creaGrafo d cs vs =
  accumArray
    (\xs x -> xs++[x]) [] cs
    ((if d then []
      else [(x2,(x1,p))|(x1,x2,p) <- vs, x1 /= x2]) ++
     [(x1,(x2,p)) | (x1,x2,p) <- vs])
```

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

VECTORES DE ADYACENCIA

- grafoVA' es el mismo grafo que grafoVA pero creado con creaGrafo.

```
grafoVA' = creaGrafo False (1,5) [(1,2,12),(1,3,34),(1,5,78),  
                                   (2,4,55),(2,5,32),  
                                   (3,4,61),(3,5,44),  
                                   (4,5,93)]
```

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

VECTORES DE ADYACENCIA (OPERACIONES)

```
adyacentes :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> v -> [v]
adyacentes g v = map fst (g!v)
```

- `adyacentes grafoVA' 4 == [2,3,5]`

```
nodos :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [v]
nodos g = indices g
```

- `nodos grafoVA' == [1,2,3,4,5]`

```
peso :: (Ix v, Num p) => v -> v -> (Grafo v p) -> p
peso x y g = head [c | (a,c) <- g!x , a == y]
```

- `peso 1 5 grafoVA' == 78`

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

VECTORES DE ADYACENCIA (OPERACIONES)

```
aristaEn :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> (v,v) -> Bool
aristaEn g (x,y) = elem y (adyacentes g x)
```

- aristaEn grafoVA' (5,1) == True
- aristaEn grafoVA' (4,1) == False

```
aristasD :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
aristasD g = [(v1,v2,w) | v1 <- nodos g , (v2,w) <- g!v1]
```

```
aristasND :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
aristasND g =
  [(v1,v2,w) | v1 <- nodos g , (v2,w) <- g!v1 , v1 < v2]
```


TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

MATRICES DE ADYACENCIA

```
module GrafoConMatrizDeAdyacencia
  (Grafo,
   creaGrafo, -- (Ix v, Num p) => Bool -> (v,v) -> [(v,v,p)] -> Grafo v
   adyacentes, -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> v -> [v]
   nodos,      -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [v]
   aristasND,  -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
   aristasD,   -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
   aristaEn,   -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> (v,v) -> Bool
   peso       -- (Ix v, Num p) => v -> v -> (Grafo v p) -> p
  ) where

  -----
  -- Librerías auxiliares
  -----

import Data.Array
```

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

MATRICES DE ADYACENCIA

(Grafo v p) es un grafo con vértices de tipo v y pesos de tipo p

```
type Grafo v p = Array (v, v) (Maybe p)
```

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

MATRICES DE ADYACENCIA

grafoMA es la representación del grafo del ejemplo anterior mediante una matriz de adyacencia.

```
grafoMA = array ((1, 1), (5, 5))
  [((1, 1), Nothing), ((1, 2), Just 10), ((1, 3), Just 20),
    ((1, 4), Nothing), ((1, 5), Nothing), ((2, 1), Nothing),
    ((2, 2), Nothing), ((2, 3), Nothing), ((2, 4), Just 30),
    ((2, 5), Nothing), ((3, 1), Nothing), ((3, 2), Nothing),
    ((3, 3), Nothing), ((3, 4), Just 40), ((3, 5), Nothing),
    ((4, 1), Nothing), ((4, 2), Nothing), ((4, 3), Nothing),
    ((4, 4), Nothing), ((4, 5), Just 50), ((5, 1), Nothing),
    ((5, 2), Nothing), ((5, 3), Nothing), ((5, 4), Nothing),
    ((5, 5), Nothing)]
```

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

MATRICES DE ADYACENCIA

- o (creaGrafo d cs as) es un grafo (dirigido si d es True y no dirigido en caso contrario), con el par de cotas cs y listas de aristas as (cada arista es una terna formada por los dos vértices y su peso).

```
creaGrafo :: (Ix v, Num p) => Bool -> (v,v) -> [(v,v,p)] -> (Grafo v p)
creaGrafo dir cs@(l,u) as
  = matrizVacia //
    [((x1,x2),Just w) | (x1,x2,w) <- as] ++
    if dir then []
    else [((x2,x1),Just w) | (x1,x2,w) <- as, x1 /= x2])
where
  matrizVacia = array ((1,1),(u,u))
                 [((x1,x2),Nothing) | x1 <- range cs,
                                       x2 <- range cs]
```

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

MATRICES DE ADYACENCIA

- grafoMA' es el mismo grafo que grafoMA pero creado con creaGrafo.

```
grafoMA' = creaGrafo False (1,5) [(1,2,12),(1,3,34),(1,5,78),  
                                   (2,4,55),(2,5,32),  
                                   (3,4,61),(3,5,44),  
                                   (4,5,93)]
```

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

MATRICES DE ADYACENCIA (OPERACIONES)

```
adyacentes :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> v -> [v]
adyacentes g v1 =
  [v2 | v2 <- nodos g, (g!(v1,v2)) /= Nothing]
```

○ `adyacentes grafoMA' 4 == [2,3,5]`

```
nodos :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [v]
nodos g = range (1,u)
  where ((1,_),(u,_)) = bounds g
```

○ `nodos grafoMA' == [1,2,3,4,5]`

```
peso :: (Ix v, Num p) => v -> v -> (Grafo v p) -> p
peso x y g = w where (Just w) = g!(x,y)
```

○ `peso 1 5 grafoVA' == 78`

TAD GRAFO

IMPLEMENTACIÓN

MATRICES DE ADYACENCIA (OPERACIONES)

```
aristaEn :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> (v,v) -> Bool
aristaEn g (x,y) = (g!(x,y)) /= Nothing
```

- aristaEn grafoMA' (5,1) == True
- aristaEn grafoMA' (4,1) == False

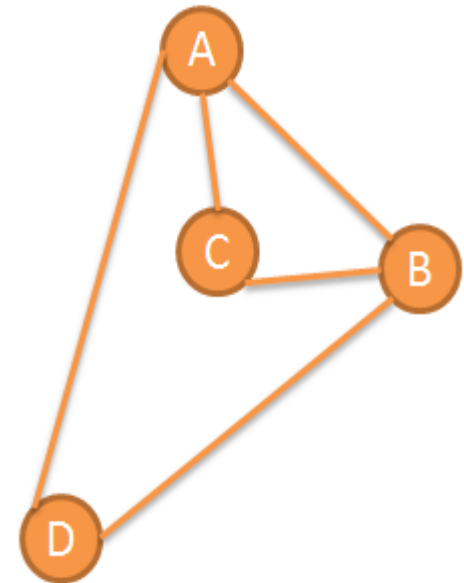
```
aristasD :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
aristasD g = [(v1,v2,extrae(g!(v1,v2)))
              | v1 <- nodos g,
                v2 <- nodos g,
                aristaEn g (v1,v2)]
where extrae (Just w) = w
```

```
aristasND :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
aristasND g = [(v1,v2,extrae(g!(v1,v2)))
              | v1 <- nodos g,
                v2 <- range (v1,u),
                aristaEn g (v1,v2)]
where (_,(u,_)) = bounds g
      extrae (Just w) = w
```

TAD GRAFO

ALGORITMO DE KRUSKAL

- El algoritmo de Kruskal es un algoritmo de la teoría de grafos para encontrar un árbol recubridor mínimo en un grafo conexo y ponderado.
- Si el grafo no es conexo, entonces busca un bosque expandido mínimo.
- Busca un subconjunto de aristas que, formando un árbol, incluyen todos los vértices y el valor total de todas las aristas del árbol es el mínimo.



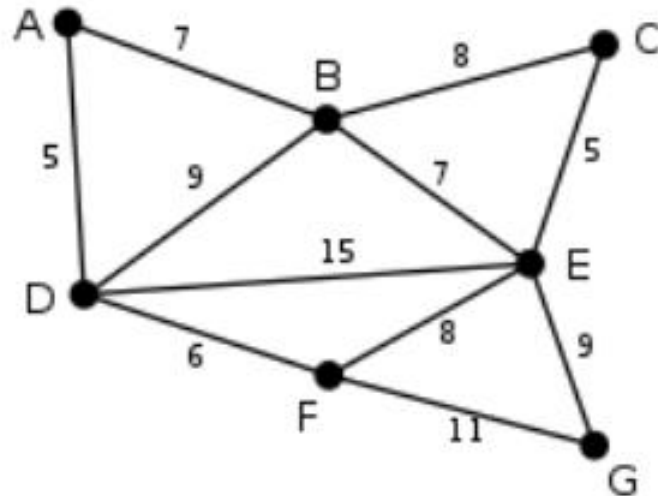
TAD GRAFO

ALGORITMO DE KRUSKAL (PSEUDOCÓDIGO)

- Se crea un bosque B (un conjunto de árboles), donde cada vértice del grafo es un árbol separado
- Se crea un conjunto C que contenga a todas las aristas del grafo
- Mientras C es no vacío
 - eliminar una arista de peso mínimo de C
 - si esa arista conecta dos árboles diferentes
 - se añade al bosque, combinando los dos árboles en un solo árbol
 - en caso contrario
 - se desecha la arista
- Al acabar el algoritmo, el bosque tiene un solo componente, el cual forma un árbol de expansión mínimo del grafo.

TAD GRAFO

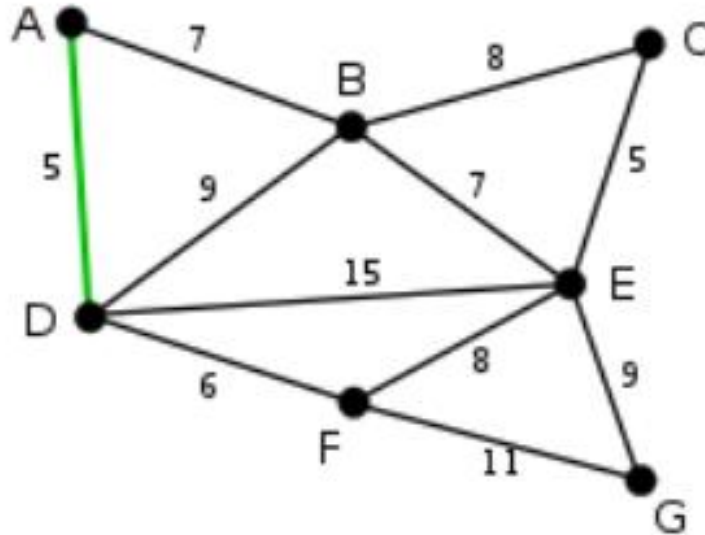
ALGORITMO DE KRUSKAL (EJEMPLO I)



- Este es el grafo original. Los números de las aristas indican su peso. Ninguna de las aristas está resaltada.

TAD GRAFO

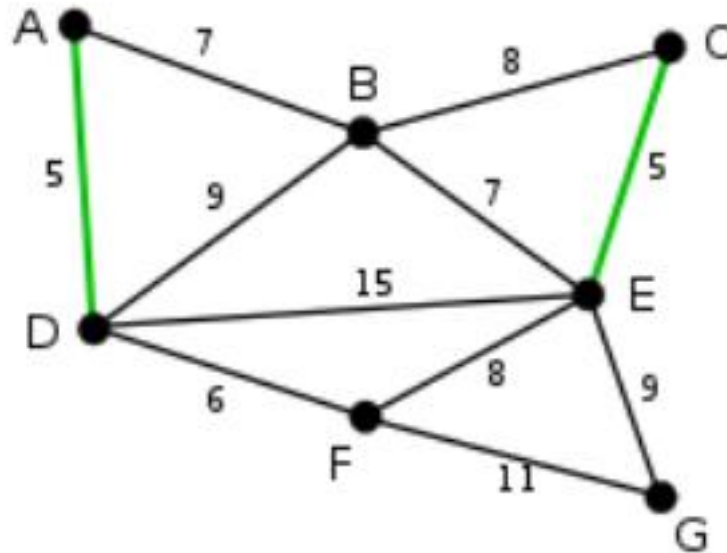
ALGORITMO DE KRUSKAL (EJEMPLO II)



- **AD** y **CE** son las aristas más cortas, con peso 5, y **AD** se ha elegido **arbitrariamente**, por tanto se resalta.

TAD GRAFO

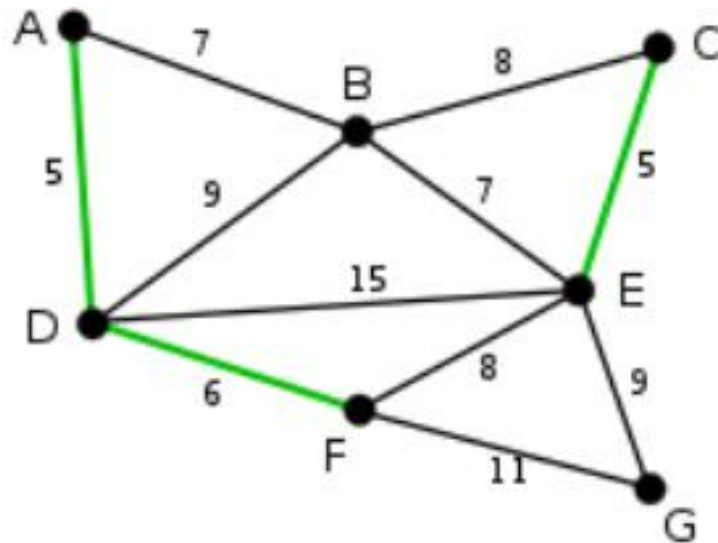
ALGORITMO DE KRUSKAL (EJEMPLO III)



- Sin embargo, ahora es **CE** la arista más pequeña que no forma ciclos, con peso 5, por lo que se resalta como segunda arista.

TAD GRAFO

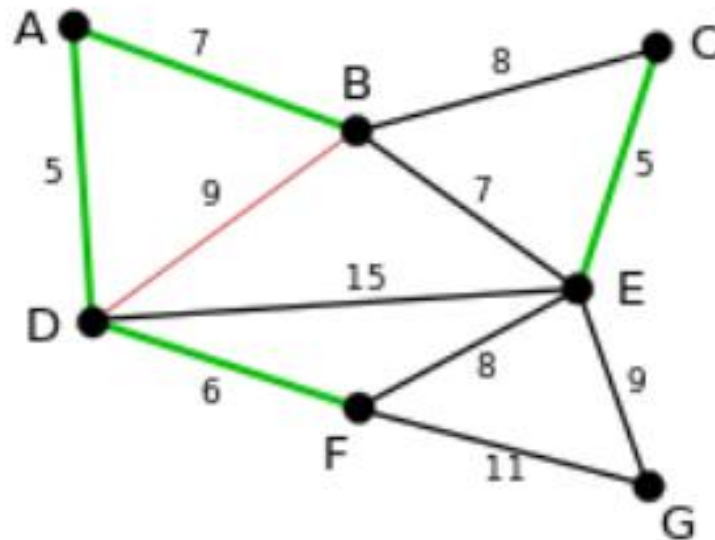
ALGORITMO DE KRUSKAL (EJEMPLO IV)



- La siguiente arista, **DF** con peso 6, ha sido resaltada utilizando el mismo método.

TAD GRAFO

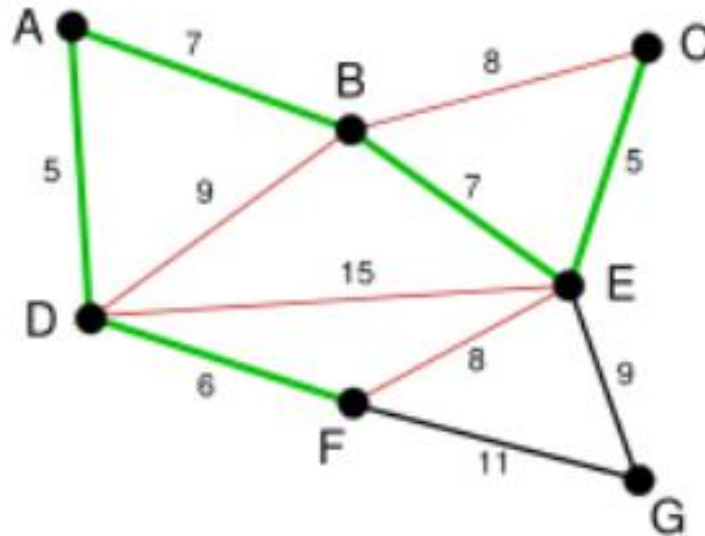
ALGORITMO DE KRUSKAL (EJEMPLO V)



- La siguientes aristas más pequeñas son **AB** y **BE**, ambas con peso 7. **AB** se elige arbitrariamente, y se resalta. La arista **BD se resalta en rojo**, porque formaría un ciclo **ABD** si se hubiera elegido

TAD GRAFO

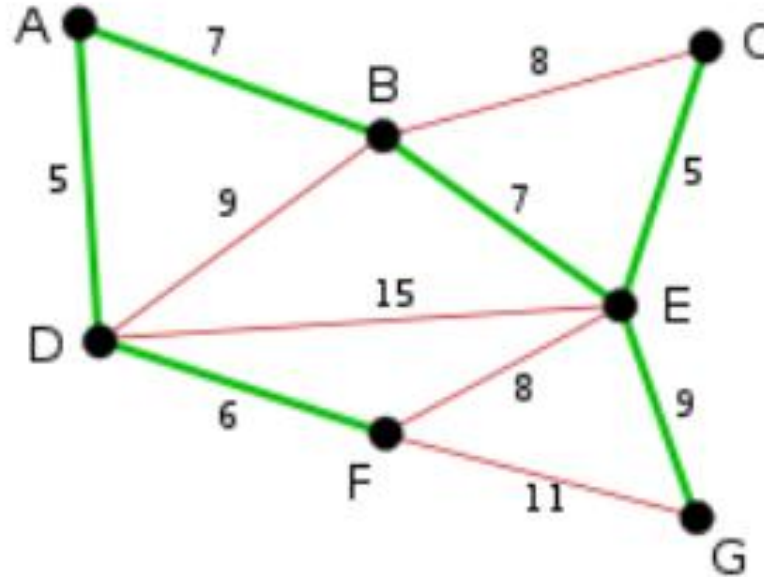
ALGORITMO DE KRUSKAL (EJEMPLO VI)



- El proceso continúa marcando las aristas, **BE** con peso 7. Muchas otras aristas se marcan en rojo en este paso: **BC** (ciclo BCE), **DE** (ciclo DEBA), y **FE** (ciclo FEBAD).

TAD GRAFO

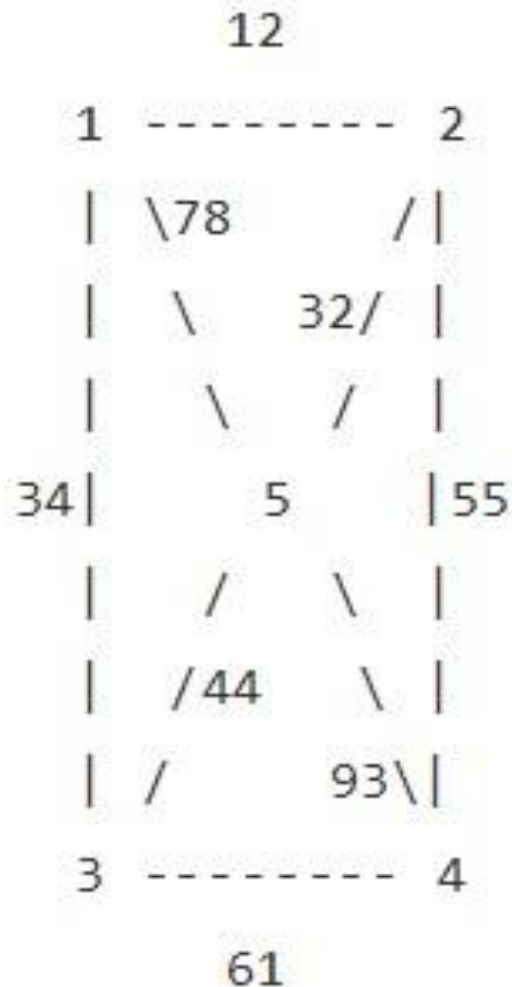
ALGORITMO DE KRUSKAL (EJEMPLO VII)



- Finalmente, el proceso termina con la arista **EG** de peso 9, y se ha encontrado el árbol expandido mínimo.

TAD GRAFO

ALGORITMO DE KRUSKAL (EJEMPLO IMPLEMENTADO)



kruskal(creaGrafo True (1,5)
[(1,2,12),(1,3,34),(1,5,78),(2,4,55),
(2,5,32), (3,4,61),(3,5,44),(4,5,93)])

Resultado:

[(55,2,4),(34,1,3),(32,2,5),(12,1,2)]

TAD GRAFO

ALGORITMO DE KRUSKAL (COMPLEJIDAD)

$$O(n!)$$
$$\Omega(n)$$

- Sea m el número de aristas del grafo y n el número de vértices, el algoritmo de Kruskal muestra una complejidad $O(m \log n)$, cuando se ejecuta sobre estructuras de datos simples.

TAD GRAFO

ALGORITMO DE KRUSKAL (COMPLEJIDAD)

- Primero se ordenan las aristas por su peso usando una ordenación por comparación con una complejidad del orden de **$O(m \log m)$**
- Lo siguiente es usar una estructura de datos sobre conjuntos disjuntos para controlar qué vertices están en qué componentes.
- Es necesario $O(m)$ operaciones ya que por cada arista hay dos operaciones de búsqueda y posiblemente una unión de conjuntos.
- Por tanto, la complejidad total es del orden de **$O(m \log n)$** .

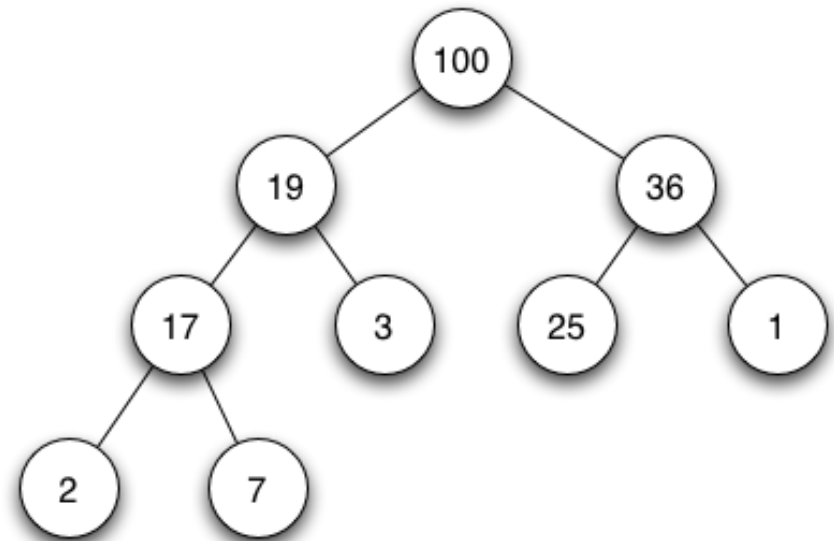
ÍNDICE GENERAL

1. Introducción a Haskell
2. Tipos abstractos de datos en Haskell
3. TAD Grafo
4. **TAD Montículos**
5. Bibliografía



TAD MONTÍCULO

1. **Definición**
2. **Signatura del TAD montículo**
3. **Propiedades del TAD montículo**
4. **Ejemplo**
5. **Implementación**
 1. Funciones auxiliares



TAD MONTÍCULO

DEFINICIÓN

- En computación, un montículo (heap en inglés) es una estructura de datos del tipo árbol con información perteneciente a un conjunto ordenado.
- Los montículos son útiles para implementar colas de prioridad.
- Otra ventaja de los montículos es que, por ser árboles completos, simplifica su codificación y libera al programador del uso de punteros.

TAD MONTÍCULO

SIGNATURA

- La signatura de las operaciones del TAD montículo es la siguiente:

```
vacio    :: Ord a => Monticulo a
inserta  :: Ord a => a -> Monticulo a -> Monticulo a
menor    :: Ord a => Monticulo a -> a
resto    :: Ord a => Monticulo a -> Monticulo a
esVacio  :: Ord a => Monticulo a -> Bool
valido   :: Ord a => Monticulo a -> Bool
```

TAD MONTÍCULO

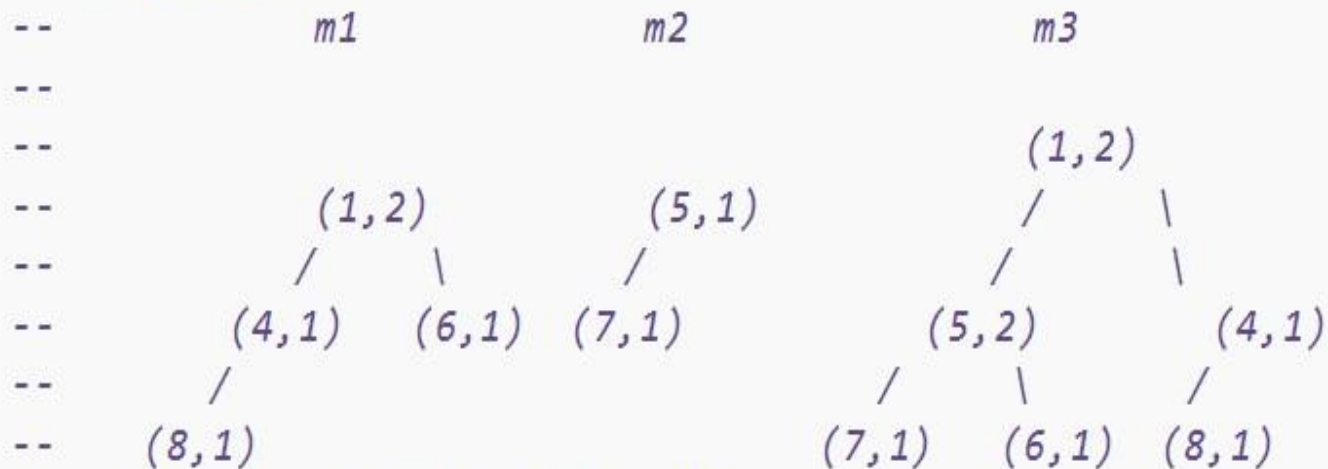
PROPIEDADES

1. esVacio vacio
2. $\text{valido (inserta x m)}$
3. $\text{not (esVacio (inserta x m))}$
4. $\text{not (esVacio m) == valido (resto m)}$
5. $\text{resto (inserta x vacio) == vacio}$
6. $x \leq \text{menor m} \rightarrow \text{resto (inserta x m) == m}$
7. Si m es no vacío y $x > \text{menor m}$, entonces $\text{resto (inserta x m) == inserta x (resto m)}$
8. $\text{esVacio m} \parallel \text{esVacio (resto m)} \parallel \text{menor m} \leq \text{menor (resto m)}$

TAD MONTÍCULO

EJEMPLO

-- Gráficamente



```
m1, m1', m2, m3 :: Monticulo Int
m1 = foldr inserta vacio [6,1,4,8]
m1' = foldr inserta vacio [6,8,4,1]
m2 = foldr inserta vacio [7,5]
m3 = mezcla m1 m2
```

TAD MONTÍCULO

IMPLEMENTACIÓN

```
module Monticulo
  (Monticulo,
   vacio,    -- Ord a => Monticulo a
   inserta,  -- Ord a => a -> Monticulo a -> Monticulo a
   menor,    -- Ord a => Monticulo a -> a
   resto,    -- Ord a => Monticulo a -> Monticulo a
   esVacio,  -- Ord a => Monticulo a -> Bool
   valido    -- Ord a => Monticulo a -> Bool
  ) where

import Data.List (sort)
```

TAD MONTÍCULO

IMPLEMENTACIÓN (OPERACIONES I)

```
vacio :: Ord a => Monticulo a
vacio = Vacio
```

```
creaM :: Ord a => a -> Monticulo a -> Monticulo a -> Monticulo a
creaM x a b | rango a >= rango b = M x (rango b + 1) a b
           | otherwise           = M x (rango a + 1) b a
```

```
mezcla :: Ord a => Monticulo a -> Monticulo a -> Monticulo a
mezcla m Vacio = m
mezcla Vacio m = m
mezcla m1@(M x _ a1 b1) m2@(M y _ a2 b2)
  | x <= y    = creaM x a1 (mezcla b1 m2)
  | otherwise = creaM y a2 (mezcla m1 b2)
```

TAD MONTÍCULO

IMPLEMENTACIÓN (OPERACIONES II)

```
inserta :: Ord a => a -> Monticulo a -> Monticulo a
inserta x m = mezcla (M x 1 Vacio Vacio) m
```

```
menor :: Ord a => Monticulo a -> a
menor (M x _ _ _) = x
menor Vacio = error "menor: monticulo vacio"
```

```
resto :: Ord a => Monticulo a -> Monticulo a
resto Vacio = error "resto: monticulo vacio"
resto (M x _ a b) = mezcla a b
```

```
esVacio :: Ord a => Monticulo a -> Bool
esVacio Vacio = True
esVacio _ = False
```

TAD MONTÍCULO

IMPLEMENTACIÓN (OPERACIONES III)

```
valido :: Ord a => Monticulo a -> Bool
valido Vacio = True
valido (M x _ Vacio Vacio) = True
valido (M x _ m1@(M x1 n1 a1 b1) Vacio) =
    x <= x1 && valido m1
valido (M x _ Vacio m2@(M x2 n2 a2 b2)) =
    x <= x2 && valido m2
valido (M x _ m1@(M x1 n1 a1 b1) m2@(M x2 n2 a2 b2)) =
    x <= x1 && valido m1 &&
    x <= x2 && valido m2
```

- **(valido m)** se verifica si m es un montículo; es decir, es un árbol binario en el que los valores de cada nodo es menor o igual que los valores de sus hijos.

TAD MONTÍCULO

IMPLEMENTACIÓN (FUNCIONES AUXILIARES I)

```
menorTodos :: Ord a => a -> Monticulo a -> Bool
menorTodos x Vacio      = True
menorTodos x (M y n a b) = x <= y && valido (M y n a b)
```

```
enMonticulo x Vacio      = False
enMonticulo x (M y _ a b)
  | x < y      = False
  | x == y    = True
  | otherwise  = enMonticulo x a || enMonticulo x b
```

```
numeroDeNodos :: Ord a => Monticulo a -> Int
numeroDeNodos m
  | esVacio m = 0
  | otherwise = 1 + numeroDeNodos (resto m)
```

TAD MONTÍCULO

IMPLEMENTACIÓN (FUNCIONES AUXILIARES II)

```
filtra :: Ord a => (a -> Bool) -> Monticulo a -> Monticulo a
filtra p m
  | esVacio m = vacio
  | p mm      = inserta mm (filtra p rm)
  | otherwise = filtra p rm
where mm = menor m
      rm = resto m
```

```
menores :: Ord a => Int -> Monticulo a -> [a]
menores 0 m = []
menores (n+1) m | esVacio m = []
                | otherwise = menor m : menores n (resto m)
```

```
restantes :: Ord a => Int -> Monticulo a -> Monticulo a
restantes 0 m = m
restantes (n+1) m | esVacio m = vacio
                  | otherwise = restantes n (resto m)
```

ÍNDICE GENERAL

1. Introducción a Haskell
2. Tipos abstractos de datos en Haskell
3. TAD Grafo
4. TAD Montículos
5. **Bibliografía**



BIBLIOGRAFÍA

- [1] R.S. Nikhil. Id (version 90.0) reference manual. Technical report, Massachusetts Institute of Technology, Laboratory for Computer Science, September 1990.
- [2] Simon Peyton Jones (editor). Report on the Programming Language Haskell 98, A Non-strict Purely Functional Language. Yale University, Department of Computer Science Tech Report YALEU/DCS/RR-1106, Feb 1999.
- [3] P. Wadler. Monads for Functional Programming In Advanced Functional Programming , Springer Verlag, LNCS 925, 1995.
- [4] R. Bird. Introduction to Functional Programming using Haskell. Prentice Hall, New York, 1998.
- [5] G.L. Steele Jr. Common Lisp: The Language. Digital Press, Burlington, Mass., 1984.
- [6] A.Davie. Introduction to Functional Programming System Using Haskell. Cambridge University Press, 1992.
- [7] Ruiz BC., Gutiérrez F., Guerrero P., Gallardo JE. Razonando con Haskell. Una Introducción a la Programación Funcional. Thomson. ISBN: 84-607-1218-4.
- [8] Material docente utilizado por José A. Alonso para la docencia de programación funcional. Universidad de Sevilla. <http://www.glc.us.es/jalonso>
- [9] <http://es.wikipedia.org/wiki/Haskell>

