



Universidad de Huelva

Grado en Ingeniería Informática

PRÁCTICA 4

DECLARACIÓN DE TIPOS DE DATO

Autor: Alberto Fernández Merchán Asignatura: Modelos Avanzados de Computación

Índice

1.	Intr	roducción
2.	Ejei	rcicios
	•	DROPPRECIO X
		2.1.1. Código Fuente
		2.1.2. Descripción
	2.2.	GETLIST_DATE date criterio
		2.2.1. Código Fuente
		2.2.2. Descripción
	23	RECORRE_ARBOL
	۷.0.	2.3.1. Código Fuente
		2.3.2. Descripción
		2.9.2. Descripcion
Ír	adio	ce de figuras
	1.	Código Fuente de la función dropPrecio
	2.	Código Fuente de la función getListDate
	3.	Declaración y creación de ArbolBinario
	4.	Recorridos en Profundidad: Inorden, Postorden y Preorden
	5.	Funciones auxiliares que utilizará el recorrido en anchura
	6.	Recorrido en anchura
	٠.	
	7.	Función principal para recorrer árboles binarios

1. Introducción

En esta práctica se nos proponen tres ejercicios en los que tendremos que crear nuestras propias clases para resolver el problema que nos proponen.

2. Ejercicios

2.1. DROPPRECIO X

2.1.1. Código Fuente

Figura 1: Código Fuente de la función dropPrecio

2.1.2. Descripción

En este ejercicio deberemos devolver una lista de *pizzas* cuyo precio sea mayor que el pasado por parámetro a la función. Como en el enunciado no se nos indica nada sobre que haya que pasarle por parámetro una lista de pizzas, he decidido utilizar una función auxiliar que utiliza la lista creada internamente.

La función recursiva se ha construido de la siguiente forma:

- Caso Base: Si la lista es una lista vacía, entonces devuelve una lista vacía.
- Caso General: Si el precio de la pizza que se encuentra en la cabeza es mayor que el precio que se le pasa por parámetro, entonces se añade esa pizza a la solución y se llama a la función recursivamente con el resto de la lista. En caso de que el precio sea menor que el que se le pasa por parámetro, no se añade nada a la solución y se llama a la función recursivamente con el resto de la lista.

2.2. GETLIST_DATE date criterio

2.2.1. Código Fuente

Figura 2: Código Fuente de la función getListDate

2.2.2. Descripción

En este ejercicio se nos pide que consigamos el subconjunto de personas que hayan nacido **antes**, **después**, o en una fecha concreta. Para ello se ha definido el tipo *Fecha* y el tipo *Persona* y un par de funciones auxiliares para poder comparar las fechas:

• Comparación de Fechas: Para comparar las fechas he optado por sumar los dígitos para ahorrar comparaciones. En lugar de comparar año, mes y día podemos reducirlo a comparar dos enteros.

Para la función principal, he optado por utilizar las **listas intensionales** ya que son adecuadas para este tipo de problemas donde:

- El **dominio** es la lista de personas que hemos definido.
- Las **condiciones** serán las diferentes comparaciones entre fechas.

2.3. RECORRE_ARBOL

2.3.1. Código Fuente

En primer lugar, mostraré como se define la clase ArbolBinario y cómo se crea un árbol binario:

Figura 3: Declaración y creación de ArbolBinario

Los recorridos en profundidad se declaran de la siguiente forma:

Figura 4: Recorridos en Profundidad: Inorden, Postorden y Preorden

```
-- Devuelve una lista con los valores de los nodos del nivel pasado por parámetro a la función. --

nivelArbol :: ArbolBinario -> Int -> [Int]
nivelArbol (Nodo valor izq der) 0 = [valor]
nivelArbol (Nodo valor izq der) nivel = (nivelArbol izq (nivel-1))++(nivelArbol der (nivel-1))

-- Euncion alturaArbol
-- Devuelve la altura del árbol
-- Devuelve la altura del árbol
-- alturaArbol (Nodo _ izq Vacio) = 1 + (alturaArbol izq)
alturaArbol (Nodo _ vacio der) = 1 + (alturaArbol izq)
alturaArbol (Nodo _ izq der) = 1 + (max (alturaArbol izq) (alturaArbol der))
```

Figura 5: Funciones auxiliares que utilizará el recorrido en anchura

Figura 6: Recorrido en anchura

Por último, la función principal que, según el criterio que se le pase por parámetro hará un recorrido u otro.

Figura 7: Función principal para recorrer árboles binarios

2.3.2. Descripción

A la hora de recorrer un árbol binario se puede hacer de diversas formas:

- Profundidad: Se trata de un recorrido en el que se visitan los nodos más profundos en primer lugar.
 - Inorden: Primero se recorre el nodo de la izquierda, en segundo lugar el nodo central y, por último, el nodo de la derecha.
 - Postorden: En primer lugar se recorre el nodo de la izquierda, después el de la derecha y, por último el central.
 - **Preorden**: En primer lugar se visita el nodo central, en segundo lugar el de la izquierda y, en último lugar, el de la derecha.
- Anchura: Es un recorrido que avanza de arriba hacia abajo y de izquierda a derecha.

Un árbol binario puede estar compuesto de 3 partes diferentes:

- 1. Árbol Vacío: Se considera el final del árbol. Se utiliza para parar la recursión.
- 2. Hoja: Es un nodo que se encuentra al final del árbol y no tiene hijos.
- 3. Nodo: Es un nodo intermedio que puede tener como máximo dos hijos (izquierda y derecha)

A partir de la definición anterior he creado la definición del tipo ArbolBinario (Figura 3).

Para realizar las funciones de recorrido en profundidad he aprovechado la definición recursiva de los árboles para codificarlas:

- Caso base 1: Si el nodo es *Vacío*: devuelve una lista vacía
- Caso base 2: Si el nodo es una *Hoja*: devuelve una lista con el valor de la hoja.
- Caso general: devuelve el recorrido correspondiente con los hijos del nodo (Figura 4).

Para el recorrido en anchura haremos uso de un par de funciones auxiliares (Figura 5):

- nivelArbol: Devuelve la lista de los nodos del nivel del árbol pasado por parámetro. Se calcula avanzando recursivamente un nivel hasta que el parámetro *nivel* sea 0. En ese caso se devolverá una lista con el valor del nodo central.
 - En el caso de que el nodo sea una hoja, devolverá su valor y, si el nodo es Vacío, no devuelve nada.
- altura Arbol: Devuelve la altura del árbol pasado por parámetro. Se calcula como 1 más la altura máxima de los nodos hijos.

El recorrido en anchura se realizará llamando a una versión de la función recursiva (**Figura 6**) en la que va variando el nivel del árbol. La idea es concatenar la lista que nos proporciona la función *nivelArbol* para cada uno de los niveles del árbol. Comienza llamando a la función recursiva con un nivel igual a la altura del árbol menos uno. En la llamada recursiva se llama a la misma función con un nivel menos hasta llegar a 0 y se concatena el resultado con el del nivel superior.

Finalmente, la función principal (Figura 7) permite escoger el recorrido que queremos utilizar para visitar el árbol.