

# Práctica 3

## Algoritmos Greedy

ÓSCAR BERMÚDEZ,  
FRANCISCO DAVID CHARTE,  
IGNACIO CORDÓN,  
JOSÉ CARLOS ENTRENA,  
MARIO ROMÁN  
*Universidad de Granada*  
15 de abril de 2014

### Resumen

## Índice

|  |          |
|--|----------|
| <b>1. Terminales de venta</b>                  | <b>2</b> |
| 1.1. Implementación . . . . .                  | 2        |
| <b>2. Red de comunicaciones</b>                | <b>2</b> |
| 2.1. Algoritmo . . . . .                       | 2        |
| 2.2. Triangulación de Delaunay . . . . .       | 2        |
| <b>3. El problema de asignación cuadrática</b> | <b>3</b> |

## 1. Terminales de venta

### 1.1. Implementación

Implementamos en Ruby la heurística pedida.

```
#!/usr/bin/env ruby
# encoding: utf-8

def cambio (monedas, precio)
  vuelta = []

  monedas.sort.reverse.each { |moneda|
    numero_monedas = precio / moneda
    precio = precio - numero_monedas*moneda

    vuelta.push [moneda, numero_monedas]
  }

  return vuelta
end
```

## 2. Red de comunicaciones

### 2.1. Algoritmo

Pretendemos interconectar ciudades de manera que la suma total de las distancias de los caminos hechos sea mínima. Es decir, buscamos el árbol recubridor mínimo del árbol. Para encontrarlo, podemos aplicar el algoritmo de Prim o el algoritmo de Kruskal al grafo completo con todas las ciudades y aristas pesadas según la distancia.

### 2.2. Triangulación de Delaunay

Para reducir la complejidad temporal del algoritmo, podemos reducir el grafo sobre que buscamos el árbol generador minimal.

3. Segmentación de clientes
4. Asignación de trabajos
5. Asignación de aulas
6. Memorias caché
7. El problema de asignación cuadrática