

# Problemas en la implementación de algoritmos de *routing* de alta complejidad en dispositivos móviles: el caso Itiner@

Laia Descamps–Vila

 UOC Estudis d'Informàtica, Multimèdia i Telecomunicació (UOC)

 ICA Grupo ICA (Informática y Comunicaciones Avanzadas S.L.)

VI Jornadas SIG Libre

21, 22 y 23 marzo 2012  
Girona



TSI-020110-2009-442

plan  
avanza2»»

# Algoritmos

## ▶ Personalización

- Selecciona los puntos de interés más atractivos para un usuario concreto



## ▶ Routing

- Selecciona el camino para ir de un punto a otro.



# Algoritmo personalización

- » Características
- Diseño
- Ejemplo rutas

# Características

- ▶ Rutas viables → se ofrece una visita si el usuario puede llevarla a cabo.
  - Por ejemplo, no ofrece visitar un lugar que estará cerrado cuando el usuario llegue a visitarlo.
- ▶ Ruta más atractiva según preferencias.



# Algoritmo personalización

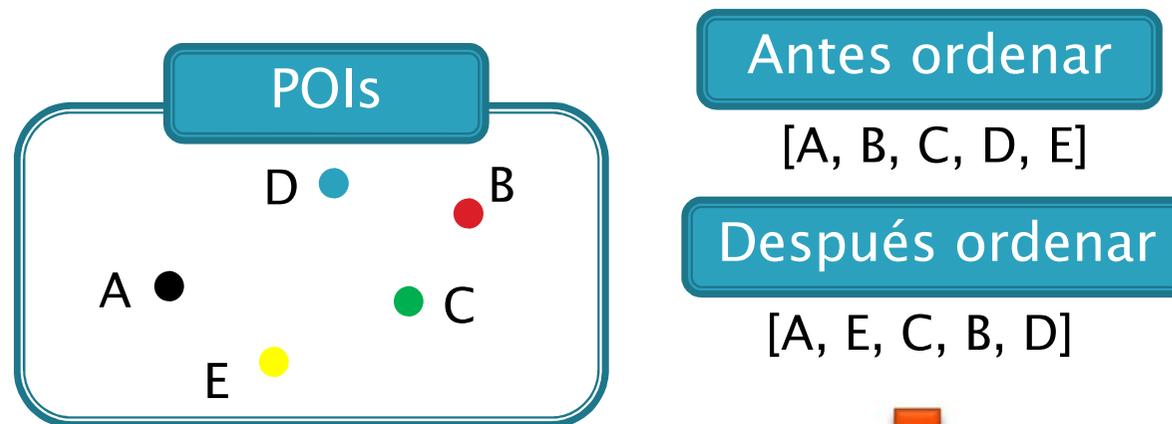
Características

- » Diseño
- Ejemplo rutas

# Diseño algoritmo

► Para generar rutas viables:

1. Selecciona grupo de POIs según preferencias usuario.
  - Se generan combinaciones sin repetición de POIs que forman rutas aleatorias: [A, B, C, D, E], [A, B, C, D, F], [A, B, C, E, F], etc.
2. Se ordenan los puntos de cada ruta con una función TSP, según distancia más corta.



CONJUNTO RUTAS

# Restricciones

- ▶ Se **DESCARTAN** rutas si:
  1. El tiempo de ruta es superior al tiempo del visitante.

$$r(t) = \begin{cases} 1 & \text{si } t_{ruta} \leq t_{visitante} \\ 0 & \text{si } t_{ruta} > t_{visitante} \end{cases}$$

$$t_{ruta} = t_o + \sum_{i=0}^s t_{visita}(i) + \sum_{i=0}^{s-1} t_{viaje}(i, i+1)$$



# Restricciones

- ▶ Se **DESCARTAN** rutas si:
  2. Hay un POI cerrado cuando el visitante llega a visitarlo.

$$t_{llega}(j) = t_o + \sum_{i=0}^{j-1} t_{visita}(i) + \sum_{i=0}^{j-2} t_{viaje}(i, i + 1)$$

$$r(t, j) = \left\{ \begin{array}{ll} 1 & \text{si } t_{abrir}(j) < t_{llega}(j) < t_{cerrar}(j) \\ 0 & \text{si } t_{abrir}(j) > t_{llega}(j) \\ 0 & \text{si } t_{llega}(j) > t_{cerrar}(j) \end{array} \right\}$$



# Restricciones

- ▶ Se **DESCARTAN** rutas si:
  3. No hay un POI donde comer a la hora que el visitante quiere comer.

$$r(t,j) = \left\{ \begin{array}{ll} 1 & \text{si } t_{\text{inicio\_comida}} < t_{\text{llega}}(j = \text{poi}_{\text{tipo\_comida}}) < t_{\text{final\_comida}} \\ 0 & \text{si } t_{\text{inicio\_comida}} < t_{\text{llega}}(j \neq \text{poi}_{\text{tipo\_comida}}) < t_{\text{final\_comida}} \\ 0 & \text{si } t_{\text{abrir}}(j) > t_{\text{llega}}(j = \text{poi}_{\text{tipo\_comida}}) \\ 0 & \text{si } t_{\text{llega}}(j) > t_{\text{cerrar}}(j = \text{poi}_{\text{tipo\_comida}}) \end{array} \right\}$$



Rutas que pasan las 3 restricciones



**CONJUNTO RUTAS VIABLES**



Siguiente paso

Seleccionar más atractiva



# Funciones

## 1. Importancia media

$$C_{medio} = \sum_{i=0}^s poi_{puntuación\_media}$$

## 2. Importancia intrínseca

$$poi_{puntuación\_intrínseca} = \left\{ \begin{array}{ll} poi_{coste\_familia} & \text{si } usuario_{viaja} = familia \\ poi_{coste\_pareja} & \text{si } usuario_{viaja} = pareja \\ poi_{coste\_amigos} & \text{si } usuario_{viaja} = amigos \\ poi_{coste\_solo} & \text{si } usuario_{viaja} = sólo \end{array} \right\}$$

$$C_{intrínseco} = \sum_{i=0}^s poi_{puntuación\_intrínseca}$$


### 3. Puntos interés preferidos

$$c_{\text{tipo\_punto}}(i) = \begin{cases} 5 & \text{si } poi_{\text{tipo\_punto}}(i) \in \text{ruta} \\ 0 & \text{si } poi_{\text{tipo\_punto}}(i) \notin \text{ruta} \end{cases}$$

$$c_{\text{tipo}} = \sum_{i=0}^s c_{\text{tipo\_punto}}(i)$$

### 4. Sitios comida preferida

$$c_{\text{tipo\_comida}}(i) = \begin{cases} 5 & \text{si } poi_{\text{tipo\_comida}}(i) \in \text{ruta} \\ 0 & \text{si } poi_{\text{tipo\_comida}}(i) \notin \text{ruta} \end{cases}$$

$$c_{\text{comida}} = \sum_{i=0}^s c_{\text{tipo\_comida}}(i)$$

### 5. Importancia general

$$c_{\text{interés\_general}}(i) = \begin{cases} 5 & \text{si } poi(i) = \text{imprescindible} \\ 3 & \text{si } poi(i) = \text{interesante} \\ 0 & \text{si } poi(i) = \text{prescindible} \end{cases}$$

$$c_{\text{general}} = \sum_{i=0}^s poi_{\text{interés\_general}}$$

# Función de coste

Rutas más atractiva → máximo coste

$$C_{ruta} = C_{medio} + C_{intrínseco} + C_{tipo} + C_{comida} + C_{general}$$



**RUTA VIABLE MÁS  
ATRACTIVA**



# Algoritmo personalización

Características

Diseño

»» Ejemplo rutas

# Preferencias a seleccionar

- ▶ Horario de comida y cena
- ▶ Hora final de ruta
- ▶ Incluir o no puntos de comida en la ruta
- ▶ Modo de transporte
- ▶ Puntos de interés preferidos
- ▶ Tipo de comida preferida
- ▶ Con quién viaja el usuario
- ▶ Viaja con animales
- ▶ Viaja con personas con problemas de movilidad



# Ejemplo rutas

- ▶ Hora comida: *13-15h*
  - ▶ Hora fin ruta: *15.00h*
  - ▶ Modo transporte: *a pie*
  - ▶ Viaja *solo*
  - ▶ Puntos de interés: *histórico y turismo*
  - ▶ Comida preferida: *restaurante*
  - ▶ *No viaja con animales*
- ▶ No quiere comer
  - ▶ Hora fin ruta: *18.00h*
  - ▶ Modo transporte: *bici*
  - ▶ Viaja *con la familia*
  - ▶ Puntos de interés: *deporte y turismo*
  - ▶ Viaja *con animales*

Visitante A

Visitante B

# Visitante A

## Ruta Esterri

Horario

**Inicio:** 10:29    **Final:** 14:12

 Iniciar     Eliminar

 Nueva Ruta     Preferencias

Puntos de interés

1. Creu del Terme 
2. Pont romànic 
3. Església romànica 
4. Ecomuseu 
5. Hotel-Rest Bruna 

# Visitante B

## Ruta Esterri 2

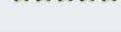
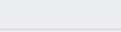
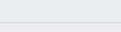
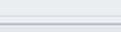
Horario

**Inicio:** 10:19    **Final:** 17:16

 Iniciar     Eliminar

 Nueva Ruta     Preferencias

Puntos de interés

1. Ecomuseu 
2. Penya del barça 
3. Piscines 
4. Pont romànic 
5. Església romànica 
6. Creu del Terme 
7. Poliesportiu 

# Algoritmo routing

# ¿Qué hace?

MAPA RASTER



MAPA VECTORIAL



# Características

- ▶ Camino aceptable
- ▶ No se repiten nodos
- ▶ Minimizar caminos



**BACKTRACKING**



# Datos vectoriales

- ▶ Almacenar en BD SQLite

- Consultas lentas 

- ▶ Almacenar en memoria en una matriz de adyacencia.

- Acceso muy rápido. 

- Problemas de memoria en una aplicación Android. 



# Soluciones problemas memoria

Reducir cantidad  
de nodos



Usar datos que  
ocupen menos  
memoria



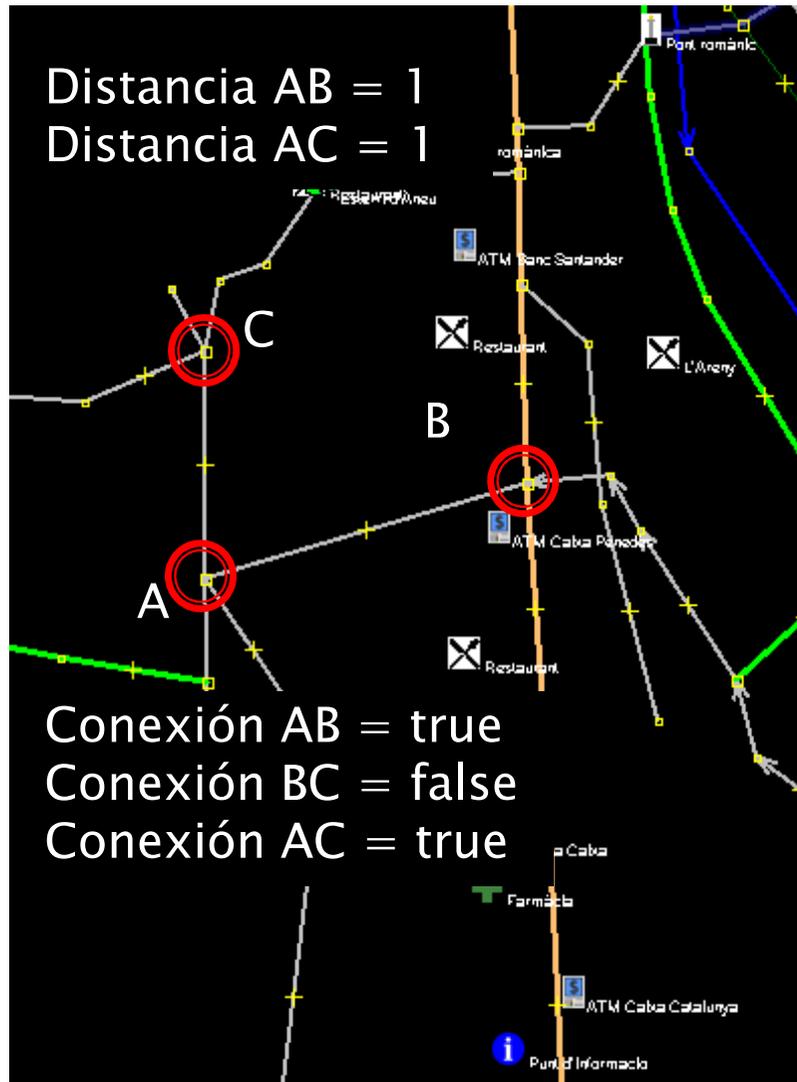
Reducir cantidad de nodos



Parejas de POIs

Bounding Box





Usar datos que ocupen menos memoria



Sólo guardar la información de si nodos están conectados

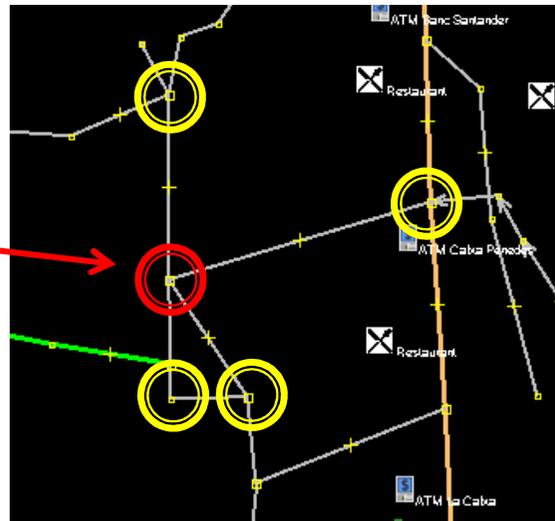
No guardar la distancia entre nodos. Distancia = 1

# Mejorar eficiencia backtracking

1. Limitar el número de caminos.

$$\text{número caminos/nodo} = \frac{24}{\text{conexiones nodo}}$$

Nodo con 4 conexiones



6 caminos/nodo

## 2. Buscar caminos en la dirección correcta

- Se empieza a buscar por los nodos que están más próximos al POI de destino.



# Diseño final

1. Se seleccionan parejas de POIs
2. Se seleccionan los nodos contenidos en un rectángulo delimitado por dos POIs
3. Se pre-ordenan los nodos según distancia al POI destino
4. Se crea matriz adyacencia
5. Se aplica el backtracking para buscar caminos
6. Se obtiene el camino con menos nodos



# Conclusiones

Algoritmo routing



Algoritmo personalización

