

# IDENTIFICACIÓN DE PATRONES Y ALGORITMOS DE CONSOLIDACIÓN EN BASES DE DATOS DE POSICIONAMIENTO

PILAR BARBERO IRIARTE Director: *Tomás Alcalá Nalváiz* 14 de diciembre de 2015

Universidad de Zaragoza

### INTRODUCCIÓN

#### Contexto:

- · Empresa Zaragozana de telecomunicaciones.
- · Almacenamiento de posiciones GPS de sujetos.
- · Capacidad de guardado de posiciones limitada.

### INTRODUCCIÓN

#### Problemas:

- · Exceso de éstas.
- · No existe preprocesado antes de la inserción.
- · No existe postprocesado después de la inserción.
- · No todas aportan información.

# INTRODUCCIÓN

# Objetivo:

- · Eliminar posiciones repetidas.
- · Eliminar posiciones que no aporten información.

- Dos bases de datos suministradas posiciones en torno a las ciudades de Salvador de Bahía y Río de Janeiro.
- · 1971 recursos distintos.
- 4599974 posiciones en Salvador de Bahía y 6928467 en Río de Janeiro.



· Id: Identificador numérico

- · Id: Identificador numérico
- IdServidor: Identificador numérico del servidor que realiza la inserción

- · Id: Identificador numérico
- IdServidor: Identificador numérico del servidor que realiza la inserción
- · Recurso: identificador del sujeto que transfiere la posición

- · Id: Identificador numérico
- IdServidor: Identificador numérico del servidor que realiza la inserción
- · Recurso: identificador del sujeto que transfiere la posición
- Latitud: real que representa la latitud GPS

- · Id: Identificador numérico
- IdServidor: Identificador numérico del servidor que realiza la inserción
- · Recurso: identificador del sujeto que transfiere la posición
- Latitud: real que representa la latitud GPS
- Longitud: real que representa la longitud GPS

- · Id: Identificador numérico
- IdServidor: Identificador numérico del servidor que realiza la inserción
- · Recurso: identificador del sujeto que transfiere la posición
- Latitud: real que representa la latitud GPS
- · Longitud: real que representa la longitud GPS
- · Velocidad: entero que representa la velocidad instantánea

- · Id: Identificador numérico
- IdServidor: Identificador numérico del servidor que realiza la inserción
- · Recurso: identificador del sujeto que transfiere la posición
- Latitud: real que representa la latitud GPS
- · Longitud: real que representa la longitud GPS
- · Velocidad: entero que representa la velocidad instantánea
- Orientación: entero que representa la orientación respecto al norte en grados

- · Id: Identificador numérico
- IdServidor: Identificador numérico del servidor que realiza la inserción
- · Recurso: identificador del sujeto que transfiere la posición
- Latitud: real que representa la latitud GPS
- · Longitud: real que representa la longitud GPS
- · Velocidad: entero que representa la velocidad instantánea
- Orientación: entero que representa la orientación respecto al norte en grados
- Fecha: dato tipo fecha que transformamos en un timestamp.

- · Id: Identificador numérico
- IdServidor: Identificador numérico del servidor que realiza la inserción
- · Recurso: identificador del sujeto que transfiere la posición
- Latitud: real que representa la latitud GPS
- Longitud: real que representa la longitud GPS
- · Velocidad: entero que representa la velocidad instantánea
- Orientación: entero que representa la orientación respecto al norte en grados
- Fecha: dato tipo fecha que transformamos en un timestamp.
- · Cobertura: booleano que indica si tiene cobertura (n. satélites)

- · Id: Identificador numérico
- IdServidor: Identificador numérico del servidor que realiza la inserción
- · Recurso: identificador del sujeto que transfiere la posición
- Latitud: real que representa la latitud GPS
- · Longitud: real que representa la longitud GPS
- · Velocidad: entero que representa la velocidad instantánea
- Orientación: entero que representa la orientación respecto al norte en grados
- Fecha: dato tipo fecha que transformamos en un timestamp.
- · Cobertura: booleano que indica si tiene cobertura (n. satélites)
- · Error: error en la toma de posición

# ¿CÓMO ABORDAR EL PROBLEMA?

- Desarrollo de algoritmos de consolidación a través de nociones de distancia y tiempo.
- Uso de algoritmos de *clustering* con el fin de identificar varias posiciones con su centro del clúster y consolidarlas en ésta.
- Se elige el el lenguaje Python por ser un lenguaje orientado a objetos y la gran cantidad de librerías científicas.

#### POSICIÓN

Se define la clase **Position** en **Python** de la siguiente manera:

```
class Position:
    def __init__(self, id, resource, lat, lon, speed, track, date):
        self.id = id
        self.resource = resource
        self.lat = lat
        self.lon = lon
        self.speed = speed
        self.track = track
        self.date = date
```

#### CLÚSTER

Se define la clase de **Clúster** en Python de la siguiente manera:

```
class Cluster:
    def __init__(self, center, points):
        self.center = center
        self.points = points
```

#### **NOCIONES DE VECINDARIO**

Distintas nociones de vecindario para los algoritmos de consolidación simple,

- · Vecindad involucrando el tiempo
- · Vecindario utilizando la distancia euclídea
- · Vecindario involucrando velocidad
- Vecindad t<sub>0</sub>—alcanzable

#### VECINDAD INVOLUCRANDO EL TIEMPO

Las posiciones de nuestros sujetos vienen muestreadas además con el instante en el que fueron tomadas. Podemos considerar que el tiempo entre tomas también es una distancia y definir un vecindario. Definimos esta distancia temporal como la resta de ambos instantes, y el vecindario como:

$$d_T(p_0, p) = time_p - time_{p_0} < \delta$$

def is\_neighboorhoudByTime(self, q, lapse):
 return abs(q.time - p.time) < lapse</pre>

### VECINDARIO UTILIZANDO LA DISTANCIA EUCLÍDEA

Utilizando la distancia euclídea, definimos un vecindario de la siguiente manera:

$$d_{E}(p_{0},p)=\sqrt{(lat_{p}-lat_{p_{0}})^{2}+(long_{p}-long_{p_{0}})^{2}}<\varepsilon$$

donde p es un punto con latitud  $lat_p$  y longitud  $long_p$ .

def IsInNeighEUSimple(self, q, eps):
 return self.distance\_eu(q) < eps</pre>

#### VECINDARIO INVOLUCRANDO VELOCIDAD

En el momento que se toma la posición  $p_0$ , aparte de la latidud y su longitud, se toma la velocidad instantánea del sujeto. A mayor velocidad, puntos más alejados de lo que consideraríamos en el primer caso (fuera de nuestro vecindario simple), podrían estar dentro de nuestro nuevo radio, que dependería de la velocidad instantánea.

$$d_{E}(p_{0},p) = \sqrt{(lat_{p} - lat_{p_{0}})^{2} + (long_{p} - long_{p_{0}})^{2}} < \varepsilon \cdot vel_{p_{0}}$$

```
def IsInNeighSpeedRelative(self, q, eps):
    if self.speed != 0:
        return self.distance_eu(q) < eps * self.speed
    else:
        return False</pre>
```

#### VECINDAD $t_0$ —ALCANZABLE

Fijando un intervalo de tiempo  $t_0$ , se define una vecindad  $t_0$ -alcanzable como aquellos puntos que nuestro sujeto puede alcanzar en un tiempo  $t_0$ . Un sujeto que se desplace a velocidad reducida, tendrá una vecindad  $t_0$ -alcanzable más reducida que otro que se desplace a una velocidad superior. Redefiniremos el radio de nuestro vecindario a través de la velocidad instantánea que lleve nuesto sujeto, es decir,  $vel_{p_0} \cdot t_0$ .

$$d_{E}(p_{0},p)=\sqrt{(lat_{p}-lat_{p_{0}})^{2}+(long_{p}-long_{p_{0}})^{2}}< vel_{p_{0}}\cdot t_{0}$$

Éste es un caso concreto del vecindario involucrando la velocidad.

def IsInNeighTOReachable(self, q, t0):
 return self.distance\_eu(q) < t0 \* self.speed</pre>

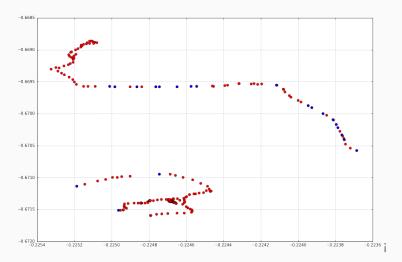
#### CONSOLIDACIÓN POR DISTANCIA

Utilizando los tres tipos de vecindarios que hemos definido, definimos el siguiente método que realizará la consolidación del tipo que le indiquemos:

```
1. function
  CONSOLIDATION BY DISTANCE (positions, type Of Distance, eps, t0)
      for each pos in positions do
2:
         if pos.IsInNeighBorhood(typeOfDistance, next(pos), eps)
3.
  then
             Remove position in DB
4:
         else
5.
             Maintain position in DB
6:
         end if
7.
      end for
9: end function
```

# EXPERIMENTO UTILIZANDO CONSOLIDACIÓN POR DISTANCIA

Se fija un  $\varepsilon=0,0001$  y se realiza una consolidación utilizando la distancia euclídea:



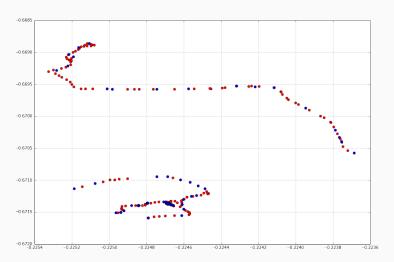
#### CONSOLIDACIÓN POR TIEMPO

Se fija un lapso de tiempo que se debe cumplir entre posición y posición, y se eliminan todas aquellas que estén cuya distancia temporal con su siguiente esté por debajo de este lapso fijado.

```
    function ConsolidationByTime(positions, lapse)
    for each pos in positions do
    nextpos = pos + +
    if IsInNeighboorhodByTime(nextpos, pos, lapse) then
    Remove pos
    end if
    end for
    end function
```

# EXPERIMENTO UTILIZANDO CONSOLIDACIÓN POR TIEMPO

Se realiza una consolidación por tiempo con un lapso de 20 segundos:



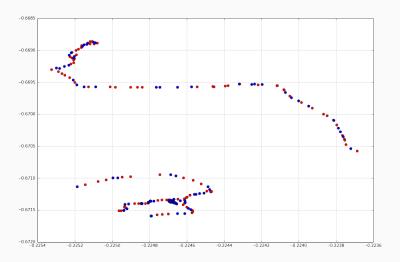
#### CONSOLIDACIÓN POR ADELGAZAMIENTO

Se puede recurrir a un tipo de consolidación en la cual dada una lista de posiciones normalmente antiguas, se elimine un subconjunto de estas, por ejemplo, 3 de cada 5.

```
1: function ConsolidationByThinning(positions, j, k) \triangleright j < k
2: for each pos in positions do
3: if position.Index \%k == 0 then
4: for i = 0; i < k; i + + do
5: Remove position with index == position.Index
6: end for
7: end if
8: end for
9: end function
```

# EXPERIMENTO UTILIZANDO CONSOLIDACIÓN POR ADELGAZAMIENTO

Se realiza una consolidación por adelgazamiento, se mantienen 2 posiciones de cada 5:



#### MÉTODOS AVANZADOS

### Algoritmos de consolidación asociados a métodos de clustering

- Técnica o conjunto de técnicas multivariantes utilizadas para clasificar a un conjunto de individuos en grupos homogéneos.
- Técnicas de aprendizaje no supervisado ya que éste parte de que no hay un conocimiento a priori y es útil en técnicas de compresión de datos.

### Algoritmos a analizar:

- · K-means
- DBSCAN
- · DJ-Clúster

**K-means** es un método eficiente de *clustering* que tiene como objetivo la partición de un conjunto de n elementos en k grupos distintos. Dado un conjunto de n elementos, se construye dicha partición  $S = \{S_1, S_2, \ldots, S_k\}$  con el fin de minimizar el término del error cuadrático:

$$\sum_{i=1}^n \sum_{x \in S_i} d(x, m_i)$$

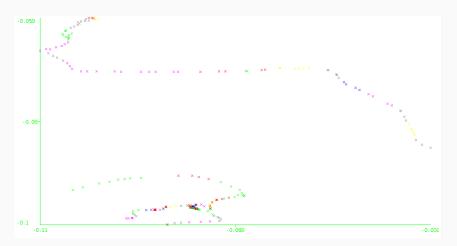
donde  $m_i$  es el centro de cada clúster  $S_i$  y d $(x, m_i)$  es la distancia definida entre el punto x y  $m_i$ .

#### Se procede:

- 1. Se prefija un número de clústers.
- 2. Se asigna cada punto a su clúster de manera aleatoria.
- 3. Se itera sobre cada punto, encuentra el centro de clúster más cercano y se lo asigna a dicho clúster.
- 4. Se calcula el error y se reitera hasta que este error se minimiza o estabiliza.

#### EXPERIMENTO CON K-MEANS

Se utiliza el software **Weka** sobre un sujeto con 2000 posiciones para una consolidación al 25 %, es decir, a 500.



#### **CONCLUSIONES K-MEANS**

#### Resultados:

- 10 iteraciones
- · Error cuadrático: 0,117363
- · número de posiciones que ha agrupado por clúster entre 1 y 9

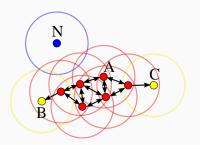
#### Inconvenientes:

- · Número de clústers prefijado a 500.
- · K-means no determinístico.
- · No hay puntos considerados ruidos, sólo clústers unipuntuales.

#### **DBSCAN**

**DBSCAN** es un algoritmo de clustering basado en la densidad por lo que encuentra el número de clústers comenzando por una estimación de la distribución de densidad de los nodos correspondientes.

- Punto p núcleo: si posee un número mínimo de puntos (minPts) en su vecindario sobre  $\varepsilon$ .
- Punto alcanzable desde p: si existe un camino  $p_1 = p, \dots, p_n = q$  donde  $p_{i+1}$  es alcanzable por  $p_i$ .
- · Aislados: puntos no considerados ni núcleo ni alcanzables.



#### **DBSCAN**

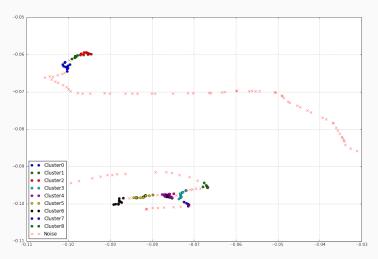
**DBSCAN** necesita de dos parámetros:  $\varepsilon$  y *MinPts*.

```
1: function DBSCAN(positions, eps. minPts)
       C = 0
2:
       for each pos in positions do
3:
          if pos has been visited then
4.
              Continue next position
5:
          else
6:
              Mark pos as visited
7.
              N(pos) = NeighborPts(pos, eps)
8:
              if length(N(pos)) < MinPts then
9:
                 Mark pos as noise
10.
              else
11:
                 C = next Cluster
12:
                 expandCluster(pos, N(pos), C, eps, MinPts)
13.
              end if
14.
          end if
15:
       end for
16.
```

27

#### EXPERIMENTO CON DBSCAN

Elegimos un  $\varepsilon=$  0,0001 y minPts= 5 ya que nos proporcionaría una consolidación de aprox. 20 %.



#### EXPERIMENTO CON DBSCAN

#### Resultados:

- 9 clústers
- Muchos puntos marcados como ruido

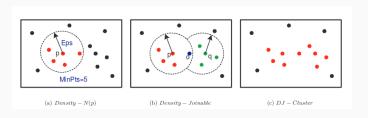
#### Inconvenientes:

 Decididir si esos puntos marcados como ruido son eliminables o no.

#### **DJ-CLUSTER**

**Density-Joinable Clúster** es un tipo de algoritmo de clustering basado en densidades de puntos.

- 1. Para cada punto, calculamos su vecindario fijado un arepsilon.
- Si el número de puntos del vecindario es menor que minPts, se deshecha.
- 3. Si el número de puntos es mayor que minPts, se crea un clúster.
- 4. Se comprueba si existen clústers densamente acoplables (si existen otros clústers con algún punto en común)

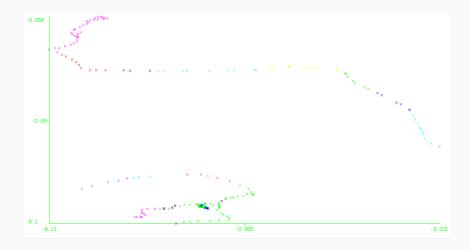


#### DJ-CLUSTER

```
1: for each p in set S do
       Compute neighborhood N(p) for \varepsilon and MinPts
2.
       if N(p) is null (|N(p)| < MinPts \text{ for } \varepsilon) then
3:
           Label p as noise
4:
       else if N(p) is density-joinable to an existing cluster then
5.
           Merge N(p) with the cluster which is density-joinable
6:
7:
       else
           Create a new cluster C based on N(p)
8.
       end if
9:
10: end for
```

### **EXPERIMENTO CON DJ-CLUSTER**

Utilizando **Weka** dado un  $\varepsilon = 0,0001$  y minPts = 2:



### COMPARATIVA TÉCNICAS SIMPLES

Se ha realizado estos experimentos sobre el mismo sujeto tomando una muestra de las primeras 2000 posiciones en el tiempo.

Método	Tiempo	N.
Cons. por adelgazamiento	<0.01 sec	800
Cons. por distancia simple	<0.01 sec	507
Cons. por distancia $t_0$ —alcanzable	<0.01 sec	21
Cons. por tiempo	<0.01 sec	1786

# COMPARATIVA TÉCNICAS CLUSTERING

Método	Tiempo	Clústers	Iteraciones
K-means	0.69 secs	500	9
DBSCAN	2 min 30 secs	9	111
DJ-Cluster	0.37 secs	22	11

- · DBSCAN más lento de todos.
- · DBSCAN consolidación mayor.
- · K-means se queda en 500 clústers.
- · DJ-Clúster baja de los 500.
- · DJ-Clúster menor tiempo de ejecución.

· Algoritmos de consolidación simples son simples, pero eficaces.

- · Algoritmos de consolidación simples son simples, pero eficaces.
- Noción de vecindario distinto al euclídeo implementada en algoritmos de consolidación simple.

- · Algoritmos de consolidación simples son simples, pero eficaces.
- Noción de vecindario distinto al euclídeo implementada en algoritmos de consolidación simple.
- Algoritmos de clustering más avanzados, pero más complejos a la hora de implementar.

- · Algoritmos de consolidación simples son simples, pero eficaces.
- Noción de vecindario distinto al euclídeo implementada en algoritmos de consolidación simple.
- Algoritmos de clustering más avanzados, pero más complejos a la hora de implementar.
- · Importante un procesado previo.

- · Algoritmos de consolidación simples son simples, pero eficaces.
- Noción de vecindario distinto al euclídeo implementada en algoritmos de consolidación simple.
- Algoritmos de clustering más avanzados, pero más complejos a la hora de implementar.
- · Importante un procesado previo.
- A la hora de recuperar una traza con los datos borrados, mejor DJ-Clúster

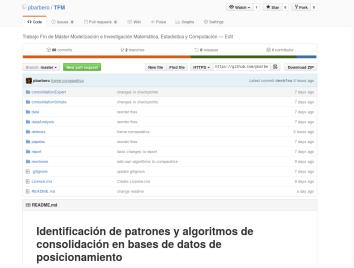
- · Algoritmos de consolidación simples son simples, pero eficaces.
- Noción de vecindario distinto al euclídeo implementada en algoritmos de consolidación simple.
- Algoritmos de clustering más avanzados, pero más complejos a la hora de implementar.
- · Importante un procesado previo.
- A la hora de recuperar una traza con los datos borrados, mejor DJ-Clúster
- Noción de ruido de DBSCAN importante, tanto DJ-Clúster como K-means sólo encuentra clústers de tamaño 1.

# DEMO

Demostración

# CÓDIGO

# http://github.com/pbarbero/TFM



### **PREGUNTAS**

Preguntas