

# Algoritmos Voraces

## Problema del TSP

A. Herrera, A. Moya, I. Sevillano, J.L. Suarez

12 de mayo de 2015

## Introducción

- En esta presentación se proporcionan varias soluciones para el problema del viajante de comercio.
- El código, los resultados de las ejecuciones, las gráficas y los pdf asociados se puede encontrar en [GitHub](#).



# Explicación del problema

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Resumen del enunciado

- Implementar un programa que proporcione soluciones para el problema del viajante del comercio empleando las heurísticas del vecino más cercano y la mejor inserción, así como otra adicional propuesta por el propio equipo. El programa debe proporcionar el recorrido obtenido y la longitud de dicho recorrido.
- Realizar un estudio comparativo de las tres estrategias empleando un conjunto de datos de prueba.

# Vecino Más Cercano

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Características. Identificación Greedy.

- **Conjunto de candidatos.** Las ciudades del problema.
- **Candidatos usados.** Ciudades ya visitadas. La solución parcial.
- **La función solución.** Nos basta con comprobar si todas las ciudades están visitadas.
- **La función de selección.** Para cada ciudad  $C$ , se devuelve aquella ciudad  $S$  del conjunto de candidatos no usados  $E$ , tal que  $dist(S, C) = \min \{dist(P, C) : P \in E\}$ . Es decir, la ciudad más cercana a  $C$ .
- **La función objetivo.** La distancia total del recorrido, que es la que tratamos de optimizar.

# Vecino Más Cercano

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Pseudocódigo.

```
def TSPVecinoMasCercano
    solucion = []

    # Comenzamos añadiendo una ciudad inicial sobre
    # la que se empiezan a buscar los vecinos
    # (puede ser cualquiera)
    solucion.push(conjuntoCiudades[0])

    candidatos = conjuntoCiudades
    candidatos.erase(cojuntoCiudades[0])
```

# Vecino Más Cercano

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Pseudocódigo.

```
# (función solución)
while solucion.numeroCiudades < totalCiudades

    # Vamos buscando el vecino más cercano a la
    # última ciudad insertada, con nuestra
    # función de selección previamente indicada.
    C = candidatos.vecinoMasCercano(solucion.get(
        solucion.numCiudades-1))
    solucion.push(C)
    candidatos.erase(C)
end
return solucion
end
```

## Características. Identificación greedy.

- **Conjunto de candidatos.** Las ciudades del problema.
- **Candidatos usados.** Ciudades ya visitadas. La solución parcial.
- **La función solución.** Nos basta con comprobar si todas las ciudades están visitadas.
- **La función objetivo.** La distancia total del recorrido, que es la que tratamos de optimizar.
- En general, estas características coinciden para cualquier heurística sobre el TSP

# Mejor Inserción

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Características. Identificación greedy.

- **La función de selección.** Dada una solución parcial  $\{S_i\}_{i=1,\dots,n}$ , obtiene  $S_{n+1} := C \in E = \{\text{candidatos no usados}\}$ , y una permutación que reinserta  $S_{n+1}$ :

$$\pi_j : \{1, \dots, n+1\} \rightarrow \{1, \dots, n+1\}$$

$$\pi_j(k) = k \quad \forall k < j, \quad \pi_j(n+1) = j, \quad \text{y} \quad \pi_j(k) = k+1 \quad \forall j < k < n+1$$

De forma que  $\{S_{\pi_j(i)}\}_{i=1,\dots,n+1}$  minimiza la distancia de la solución parcial.

Construimos de forma inductiva, insertando ciudades en la posición que minimiza el recorrido.



# Mejor Inserción

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Pseudocódigo

```
def TSPMejorInsercion
    # Comenzamos añadiendo una ciudad inicial sobre
    # la que se buscarán las mejores inserciones.
    solucion = []
    solucion.push(conjuntoCiudades[i])

    candidatos = conjuntoCiudades
    candidatos.erase(cojuntoCiudades[i])
```

# Mejor Inserción

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Pseudocódigo

```
# (función solución)
while solucion.numeroCiudades < totalCiudades

    # Buscamos la ciudad y la posición en la que
    # insertarla según la heurística de la mejor
    # inserción. Esta es nuestra función de
    # selección.
    [C,posicion]=candidatos.mejorInsercion(solucion)
    solucion.insert(C,posicion)
    candidatos.erase(C)
end
return solucion
end
```

# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Introducción

- Algoritmo bioinspirado: se basa en la naturaleza, imitando su comportamiento para encontrar la solución a un problema.
- Las hormigas salen en grupo a buscar alimentos. Acaban formando caminos nítidos entre origen y destino.
- Además, son capaces de transformar con el tiempo los caminos en caminos mínimos.
- Las hormigas conocen secretos del TSP desde el principio de los tiempos. ¿Cómo?

# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Explicación

### Conceptos clave

- Las hormigas son ciegas.
- Se guían por el olfato, a través de feromonas.
- Cuando se desplazan, las hormigas dejan un rastro de feromonas, que es seguido por otras hormigas y por ella misma para volver.
- Las feromonas se evaporan con el tiempo.
- Hay hormigas despistadas: se olvidan de seguir feromonas.

# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Hormigas rápidas.

- La hormiga ha encontrado una ruta corta.
- Irá y volverá en poco tiempo: soltará más feromonas.
- Habrá más hormigas que sigan ese camino.

## Hormigas lentas.

- La hormiga ha encontrado una ruta larga.
- Tardará más tiempo en ir y volver: se evaporarán más feromonas.
- Cada vez menos hormigas seguirán el camino. Acabará desapareciendo.

# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

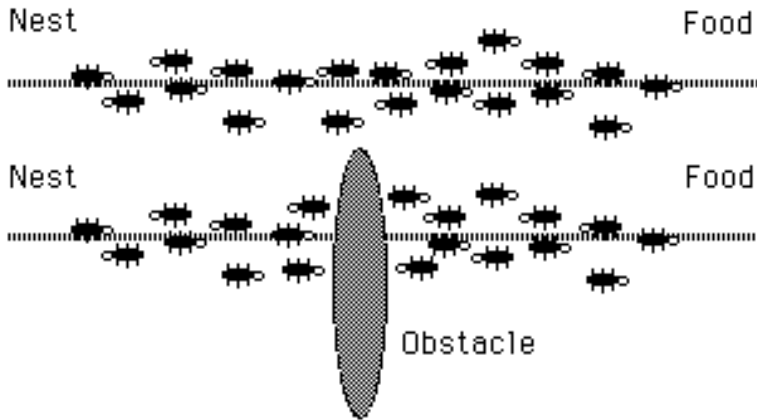
A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

- Cada vez que una hormiga encuentra un camino, será más o menos seguido según su calidad.
- Las hormigas siempre acaban encontrando un buen camino.
- Las hormigas nos proporcionan una nueva heurística que trataremos de desarrollar.

# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

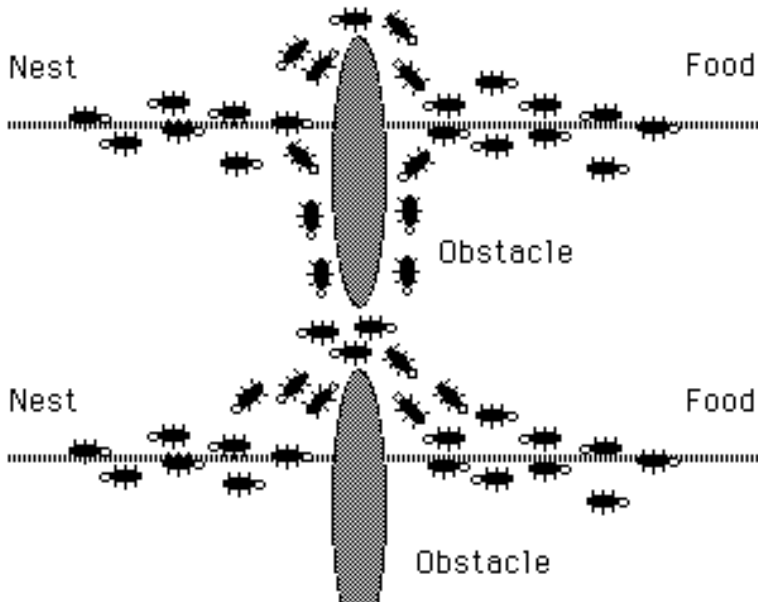
A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez



# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez





# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Características. Identificación greedy

- **Conjunto de candidatos.** Las ciudades del problema.
- **Candidatos usados.** Ciudades ya visitadas. La solución parcial.
- **La función solución.** Nos basta con comprobar si todas las ciudades están visitadas.
- **La función de selección.** Basada en leyes probabilísticas proporcionales a las feromonas. No es una función propiamente dicha. Tiene cierto grado de aleatoriedad. Evoluciona en el tiempo junto con la distribución de feromonas.
- **La función objetivo.** La distancia total del recorrido, que es la que tratamos de optimizar.

# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Detalles de implementación.

- Mapa de feromonas. Grafo/matriz con la misma estructura que el mapa de ciudades. En lugar de distancias, almacena cantidad de feromonas.
- Hormigas. Agentes encargados de almacenar y recuperar soluciones, moverse según las probabilidades que determinan las feromonas y soltar feromonas mmientras avanzan.
- Algoritmo iterativo. Las hormigas necesitan muchos viajes para alcanzar buenas soluciones. Cuantas más iteraciones, mejor solución.

# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Pseudocódigo

```
def TSPAntsColonyOptimization(numIteraciones)
    solucion = []

    while i < numIteraciones

        for hormiga in coloniaHormigas
            hormiga.iniciaRuta(rand)
        end
```

# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Pseudocódigo

```
# Hacemos que las hormigas hagan un camino
# completo para obtener así una solución.
for i in 1..numeroCiudades
    for hormiga in coloniaHormigas
        # Función de selección probabilística.
        C = hormiga.determinarSiguienteCiudad()
        # La hormiga avanza en su recorrido y
        # añade feromonas.
        hormiga.avanza(C)
    end
end
```

# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Pseudocódigo

```
# Una vez las hormigas han obtenido la solución,  
# nos vamos quedando con la mejor.  
for hormiga in coloniaHormigas  
    solucionHormiga = hormiga.getSolucion  
    if(solucion == [] or  
       solucionHormiga.coste() < solucion.coste())  
        solucion = solucionHormiga  
    end  
end  
# Repetimos el proceso el número de iteraciones  
# que se pide en el argumento. Las feromonas se  
# irán modificando y dando lugar cada vez a  
# soluciones mejores.  
end
```



# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Eficiencia y mejoras

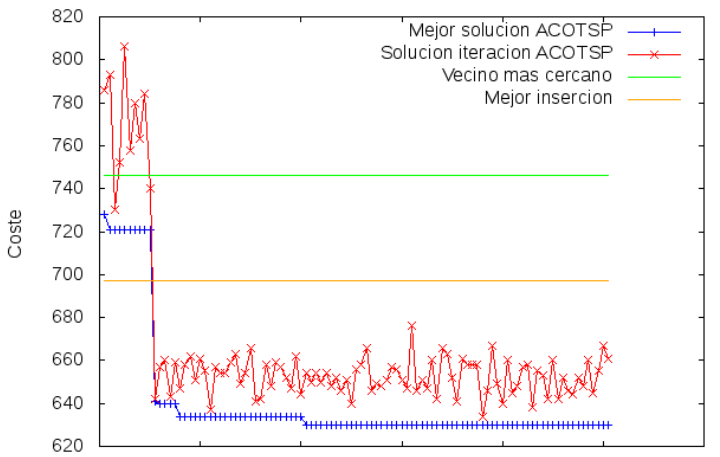
- Menos eficiente que Vecino Más Cercano y Mejor Inserción: muchas iteraciones vs construcción de una única solución.
- No se limita a una única solución. La solución mejora en el tiempo gracias al carácter aleatorio.
- Su eficacia mejora drásticamente al combinar el algoritmo con la búsqueda local: mejorar las soluciones en vecindades relativamente pequeñas.
- Al aplicar las feromonas sobre los recorridos mejorados las soluciones convergen a óptimos más rápidamente.

# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Mejora del algoritmo por iteraciones



# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Detalles técnicos.

- Medida de las feromonas: deben premiar las rutas más cortas. Valor inversamente proporcional a las distancias.
- Inicialización de las feromonas: todas igual. Siempre cantidades mayores que cero. Es necesario un umbral inferior para evitar errores de división por cero.
- Actualización de las feromonas:  $f_{i,j} = f_{i,j} + \frac{1}{dist(i,j)}$
- Evaporación de las feromonas:  $f_{i,j} = f_{i,j}(1 - \rho), \forall i \neq j$ ,  $\rho$  es el parámetro de evaporación. Nunca se sobrepasa el umbral. Se puede omitir en la práctica.



# Optimización de la Colonia de Hormigas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Detalles técnicos.

- Cálculo de la probabilidad:  $\alpha$  := influencia de feromonas,  $\beta$  := influencia de ciudades,  $C$  := conjunto de ciudades,  $i, j \in C, i \neq j$

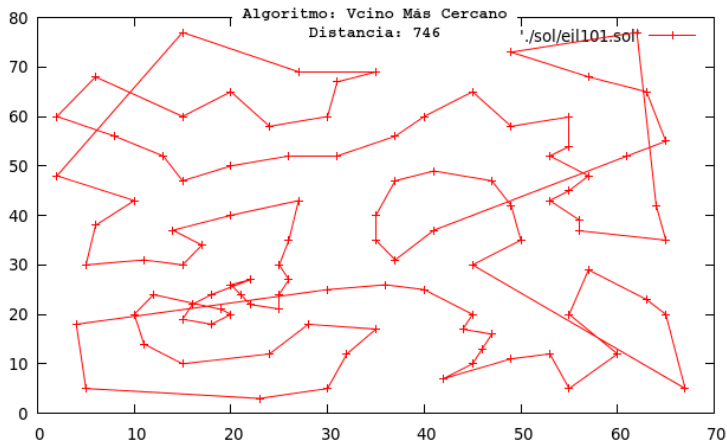
$$p_{i,j} = \frac{f_{i,j}^{\alpha} + \left(\frac{1}{d_{i,j}}\right)^{\beta}}{\sum_{c \in C - \{i\}} f_{i,c}^{\alpha} + \left(\frac{1}{d_{i,c}}\right)^{\beta}}$$

# Comparación de las heurísticas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Vecino Más Cercano



# Comparación de las heurísticas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Vecino Más Cercano

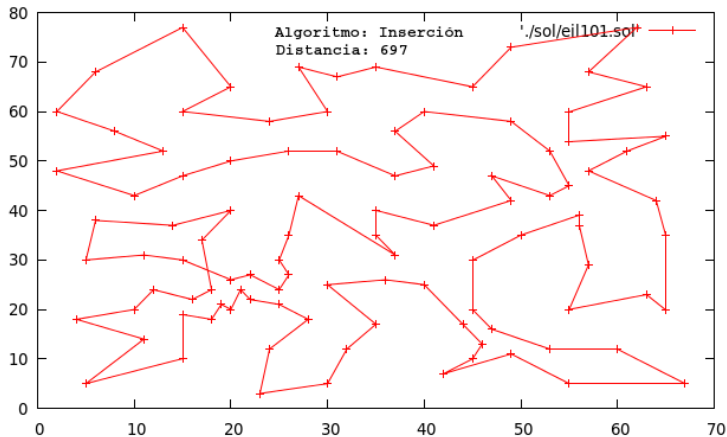
- Solución aceptable. El camino es abordable.
- Problema: los últimos candidatos a vecino pueden originar arcos demasiado largos.

# Comparación de las heurísticas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Mejor Inserción



# Comparación de las heurísticas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Mejor Inserción

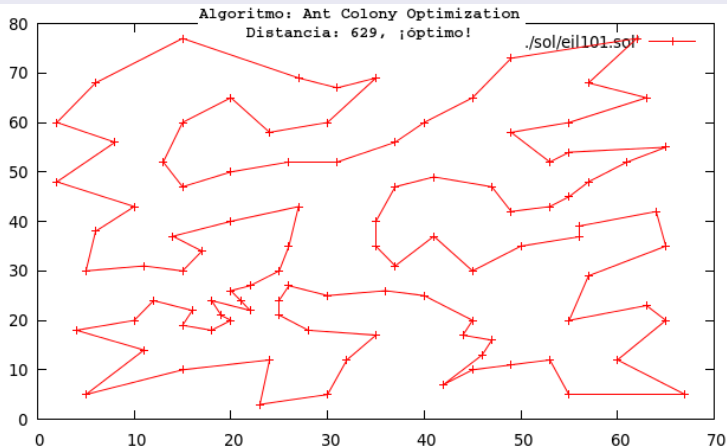
- Buena solución. Ya no se aprecian arcos demasiado largos.
- Inconveniente: la secuencia de ciudades marca la tendencia de la solución.

# Comparación de las heurísticas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Optimización de la Colonia de Hormigas



# Comparación de las heurísticas

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

## Optimización de la Colonia de Hormigas

- **En este caso, ¡las hormigas han encontrado el óptimo!**

# Fin de la presentación

Algoritmos  
Voraces

A. Herrera, A.  
Moya, I.  
Sevillano, J.L.  
Suarez

**¡Gracias por su atención!**