# Optimización de viajes compartidos en taxis utilizando algoritmos evolutivos

#### Gabriel Fagúndez de los Reyes Renzo Massobrio

Facultad de Ingeniería, Universidad de la República, Montevideo, Uruguay





#### Contenido

- Introducción
- 2 Definición del problema
- Trabajo relacionado
- 4 Implementación
- Evaluación experimental
- 6 Planificador de viajes compartidos en línea
- Conclusiones y trabajo futuro

- Introducción
- Definición del problema
- Trabajo relacionado
- 4 Implementación
- 5 Evaluación experimenta
- 6 Planificador de viajes compartidos en línea
- Conclusiones y trabajo futuro

#### Motivación

## Car pooling

- Beneficios en el plano ecológico y económico, individuales y colectivos.
- Iniciativas para atender el interés del público: carriles exclusivos, campañas para compartir los viajes al trabajo y aplicaciones para encontrar compañeros de viaje.

#### Taxi pooling

- Los taxis son un medio de transporte rápido y confiable, especialmente en ciudades donde el transporte público es poco eficiente.
- Los taxis raramente viajan a capacidad completa, impactando en la congestión del tráfico y en la contaminación de las ciudades.
- Tarifas altas desalientan a los usuarios.
- 15 % de los accidentes fatales en Uruguay involucran a un conductor alcoholizado (UNASEV).

#### Motivación

#### Car pooling

- Beneficios en el plano ecológico y económico, individuales y colectivos.
- Iniciativas para atender el interés del público: carriles exclusivos, campañas para compartir los viajes al trabajo y aplicaciones para encontrar compañeros de viaje.

## Taxi pooling

- Los taxis son un medio de transporte rápido y confiable, especialmente en ciudades donde el transporte público es poco eficiente.
- Los taxis raramente viajan a capacidad completa, impactando en la congestión del tráfico y en la contaminación de las ciudades.
- Tarifas altas desalientan a los usuarios.
- 15 % de los accidentes fatales en Uruguay involucran a un conductor alcoholizado (UNASEV).

- Introducción
- 2 Definición del problema
- Trabajo relacionado
- 4 Implementación
- 5 Evaluación experimenta
- 6 Planificador de viajes compartidos en línea
- Conclusiones y trabajo futuro

### Problema de viajes compartidos en taxis (PVCT)

Un grupo de personas ubicadas en un **mismo lugar de origen**, desean viajar hacia **diferentes destinos** utilizando taxis de forma compartida. Se busca determinar la cantidad de taxis, la asignación de pasajeros y las rutas a seguir, de forma de minimizar el costo total del grupo de pasajeros.

- Cada taxi puede trasladar a un número limitado de pasajeros.
- el número máximo de taxis para N pasajeros es N.
- Costo de un taxi = costo inicial ("bajada de bandera") + costo determinado por la distancia.
- No se consideran otros posibles costos (e.g. esperas, propinas, peajes).

#### Problema de viajes compartidos en taxis (PVCT)

Un grupo de personas ubicadas en un **mismo lugar de origen**, desean viajar hacia **diferentes destinos** utilizando taxis de forma compartida. Se busca determinar la cantidad de taxis, la asignación de pasajeros y las rutas a seguir, de forma de minimizar el costo total del grupo de pasajeros.

- Cada taxi puede trasladar a un número limitado de pasajeros.
- el número máximo de taxis para N pasajeros es N.
- Costo de un taxi = costo inicial ("bajada de bandera") + costo determinado por la distancia.
- No se consideran otros posibles costos (e.g. esperas, propinas, peajes).

## Problema de viajes compartidos en taxis (PVCT)

Un grupo de personas ubicadas en un **mismo lugar de origen**, desean viajar hacia **diferentes destinos** utilizando taxis de forma compartida. Se busca determinar la cantidad de taxis, la asignación de pasajeros y las rutas a seguir, de forma de minimizar el costo total del grupo de pasajeros.

- Cada taxi puede trasladar a un número limitado de pasajeros.
- el número máximo de taxis para N pasajeros es N.
- Costo de un taxi = costo inicial ("bajada de bandera") + costo determinado por la distancia.
- No se consideran otros posibles costos (e.g. esperas, propinas, peajes).

## Problema de viajes compartidos en taxis (PVCT)

Un grupo de personas ubicadas en un **mismo lugar de origen**, desean viajar hacia **diferentes destinos** utilizando taxis de forma compartida. Se busca determinar la cantidad de taxis, la asignación de pasajeros y las rutas a seguir, de forma de minimizar el costo total del grupo de pasajeros.

- Cada taxi puede trasladar a un número limitado de pasajeros.
- el número máximo de taxis para N pasajeros es N.
- Costo de un taxi = costo inicial ("bajada de bandera") + costo determinado por la distancia.
- No se consideran otros posibles costos (e.g. esperas, propinas, peajes).

#### Problema de viajes compartidos en taxis (PVCT)

Un grupo de personas ubicadas en un **mismo lugar de origen**, desean viajar hacia **diferentes destinos** utilizando taxis de forma compartida. Se busca determinar la cantidad de taxis, la asignación de pasajeros y las rutas a seguir, de forma de minimizar el costo total del grupo de pasajeros.

- Cada taxi puede trasladar a un número limitado de pasajeros.
- el número máximo de taxis para N pasajeros es N.
- Costo de un taxi = costo inicial ("bajada de bandera") + costo determinado por la distancia.
- No se consideran otros posibles costos (e.g. esperas, propinas, peajes).

- un conjunto de pasajeros  $P = \{p_1, p_2, \dots, p_N\}$  que viajan desde un origen común O a un conjunto de destinos  $D = \{d_1, d_2, \dots, d_N\}$ .
- un conjunto de taxis  $T = \{t_1, t_2, \dots, t_M\}$ ; con  $M \le N$ ; y una función  $C: T \to \{0, 1, \dots, C_{MAX}\}$  que indica la cantidad de pasajeros en un taxi.  $C_{MAX}$  es la capacidad máxima permitida en un mismo taxi.
- una constante *B* indica el costo inicial del taxi ("bajada de bandera").
- una función de distancia,  $dist: \{\{O\} \cup D\} \times D \to \mathbb{R}_0^+$ .
- una función de costo asociado a la distancia recorrida por cada taxi,  $cost: \mathbb{R}^+_0 \to \mathbb{R}^+_0$ .

$$CT = \sum_{t_i, C(t_i) \neq 0} \left[ B + \sum_{j=1}^{C(t_i)} cost \bigg( \textit{dist} \underbrace{\bigg( \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j-1) \big), \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j) \big) \bigg)}_{\text{destinos consecutivos en el recorrido del taxi } t_i} \right) \right]$$

- un conjunto de pasajeros  $P = \{p_1, p_2, \dots, p_N\}$  que viajan desde un origen común O a un conjunto de destinos  $D = \{d_1, d_2, \dots, d_N\}$ .
- un conjunto de taxis  $T = \{t_1, t_2, \dots, t_M\}$ ; con  $M \le N$ ; y una función  $C: T \to \{0, 1, \dots, C_{MAX}\}$  que indica la cantidad de pasajeros en un taxi.  $C_{MAX}$  es la capacidad máxima permitida en un mismo taxi.
- una constante *B* indica el costo inicial del taxi ("bajada de bandera").
- una función de distancia,  $dist: \{\{O\} \cup D\} \times D \to \mathbb{R}_0^+$ .
- una función de costo asociado a la distancia recorrida por cada taxi,  $cost: \mathbb{R}^+_0 \to \mathbb{R}^+_0$ .

$$CT = \sum_{t_i, C(t_i) \neq 0} \left[ B + \sum_{j=1}^{C(t_i)} cost \bigg( \textit{dist} \underbrace{\bigg( \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j-1) \big), \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j) \big) \bigg)}_{\text{destinos consecutivos en el recorrido del taxi } t_i} \right) \right]$$

- un conjunto de pasajeros  $P = \{p_1, p_2, \dots, p_N\}$  que viajan desde un origen común O a un conjunto de destinos  $D = \{d_1, d_2, \dots, d_N\}$ .
- un conjunto de taxis  $T = \{t_1, t_2, \dots, t_M\}$ ; con  $M \le N$ ; y una función  $C: T \to \{0, 1, \dots, C_{MAX}\}$  que indica la cantidad de pasajeros en un taxi.  $C_{MAX}$  es la capacidad máxima permitida en un mismo taxi.
- una constante B indica el costo inicial del taxi ("bajada de bandera").
- una función de distancia,  $dist: \{\{O\} \cup D\} \times D \to \mathbb{R}_0^+$ .
- una función de costo asociado a la distancia recorrida por cada taxi,  $cost: \mathbb{R}^+_0 \to \mathbb{R}^+_0$ .

$$CT = \sum_{t_i, C(t_i) \neq 0} \left[ B + \sum_{j=1}^{C(t_i)} cost \bigg( \textit{dist} \underbrace{\bigg( \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j-1) \big), \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j) \big) \bigg)}_{\text{destinos consecutivos en el recorrido del taxi } t_i} \right) \right]$$

- un conjunto de pasajeros  $P = \{p_1, p_2, \dots, p_N\}$  que viajan desde un origen común O a un conjunto de destinos  $D = \{d_1, d_2, \dots, d_N\}$ .
- un conjunto de taxis  $T = \{t_1, t_2, \dots, t_M\}$ ; con  $M \le N$ ; y una función  $C: T \to \{0, 1, \dots, C_{MAX}\}$  que indica la cantidad de pasajeros en un taxi.  $C_{MAX}$  es la capacidad máxima permitida en un mismo taxi.
- una constante B indica el costo inicial del taxi ("bajada de bandera").
- una función de distancia,  $dist: \{\{O\} \cup D\} \times D \to \mathbb{R}_0^+$ .
- una función de costo asociado a la distancia recorrida por cada taxi,  $cost: \mathbb{R}^+_0 \to \mathbb{R}^+_0$ .

$$CT = \sum_{t_i, C(t_i) \neq 0} \left[ B + \sum_{j=1}^{C(t_i)} cost \bigg( \textit{dist} \underbrace{\bigg( \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j-1) \big), \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j) \big) \bigg)}_{\text{destinos consecutivos en el recorrido del taxi } t_i} \right) \right]$$

- un conjunto de pasajeros  $P = \{p_1, p_2, \dots, p_N\}$  que viajan desde un origen común O a un conjunto de destinos  $D = \{d_1, d_2, \dots, d_N\}$ .
- un conjunto de taxis  $T = \{t_1, t_2, \dots, t_M\}$ ; con  $M \le N$ ; y una función  $C: T \to \{0, 1, \dots, C_{MAX}\}$  que indica la cantidad de pasajeros en un taxi.  $C_{MAX}$  es la capacidad máxima permitida en un mismo taxi.
- una constante B indica el costo inicial del taxi ("bajada de bandera").
- una función de distancia,  $dist: \{\{O\} \cup D\} \times D \to \mathbb{R}_0^+$ .
- una función de costo asociado a la distancia recorrida por cada taxi,  $cost: \mathbb{R}^+_0 \to \mathbb{R}^+_0$ .

$$CT = \sum_{t_i, C(t_i) \neq 0} \left[ B + \sum_{j=1}^{C(t_i)} cost \bigg( \textit{dist} \underbrace{\bigg( \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j-1) \big), \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j) \big) \bigg)}_{\text{destinos consecutivos en el recorrido del taxi } t_i} \right) \right]$$

- un conjunto de pasajeros  $P = \{p_1, p_2, \dots, p_N\}$  que viajan desde un origen común O a un conjunto de destinos  $D = \{d_1, d_2, \dots, d_N\}$ .
- un conjunto de taxis  $T = \{t_1, t_2, \dots, t_M\}$ ; con  $M \le N$ ; y una función  $C: T \to \{0, 1, \dots, C_{MAX}\}$  que indica la cantidad de pasajeros en un taxi.  $C_{MAX}$  es la capacidad máxima permitida en un mismo taxi.
- una constante B indica el costo inicial del taxi ("bajada de bandera").
- una función de distancia,  $dist: \{\{O\} \cup D\} \times D \to \mathbb{R}_0^+$ .
- una función de costo asociado a la distancia recorrida por cada taxi,  $cost: \mathbb{R}^+_0 \to \mathbb{R}^+_0$ .

$$CT = \sum_{t_i, C(t_i) \neq 0} \left[ B + \sum_{j=1}^{C(t_i)} cost \bigg( \textit{dist} \underbrace{\bigg( \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j-1) \big), \textit{dest} \big( f^{-1}(t_i, j) \big) \bigg)}_{\text{destinos consecutivos en el recorrido del taxi } t_i} \right) \right]$$

## Variante multiobjetivo del PVCT: formulación matemática

#### Se busca minimizar simultáneamente el costo total y la demora total.

$$CT = \sum_{t_i, C(t_i) \neq 0} \left[ B + \sum_{j=1}^{C(t_i)} cost \left( dist \left( dest \left( f^{-1}(t_i, j-1) \right), dest \left( f^{-1}(t_i, j) \right) \right) \right) \right]$$

tiempo efectivo de traslado del pasajero en la posición j del taxi t

$$DT = \sum_{t_i} \left[ \sum_{j=1}^{C(t_i)} \left[ \sum_{h=1}^{j} time \left( dest \left( f^{-1}(t_i, h - 1) \right), dest \left( f^{-1}(t_i, h) \right) \right) - tol \left( f^{-1}(t_i, j) \right) + time \left( O, dest \left( f^{-1}(t_i, j) \right) \right) \right] \right]$$
tiempo tolerado por el pasajero en la posición  $i$  del taxi  $t_i$ 

- $time: \{\{O\} \cup D\} \times D \to \mathbb{R}^+_0$  indica el tiempo de recorrido.
- $tol: P \to \mathbb{R}^+_0$  indica el tiempo adicional tolerado por cada pasajero.

## Variante multiobjetivo del PVCT: formulación matemática

Se busca minimizar simultáneamente el costo total y la demora total.

$$CT = \sum_{t_i, C(t_i) \neq 0} \left[ B + \sum_{j=1}^{C(t_i)} cost \left( dist \underbrace{\left( dest \left( f^{-1}(t_i, j-1) \right), dest \left( f^{-1}(t_i, j) \right) \right)}_{\text{dest}} \right) \right]$$

tiempo efectivo de traslado del pasajero en la posición j del taxi  $t_i$ 

$$DT = \sum_{t_i} \left[ \sum_{j=1}^{C(t_i)} \left[ \sum_{h=1}^{j} time \left( dest \left( f^{-1}(t_i, h - 1) \right), dest \left( f^{-1}(t_i, h) \right) \right) - \underbrace{tol \left( f^{-1}(t_i, j) \right) + time \left( O, dest \left( f^{-1}(t_i, j) \right) \right)}_{\text{tiemportolerado por el pasaiero en la posición } i del taxi transferencia.} \right]$$

- $time: \{\{O\} \cup D\} \times D \to \mathbb{R}^+_0$  indica el tiempo de recorrido.
- $tol: P \to \mathbb{R}^+_0$  indica el tiempo adicional tolerado por cada pasajero.

#### Variante multiobjetivo del PVCT: formulación matemática

Se busca minimizar simultáneamente el costo total y la demora total.

$$CT = \sum_{t_i, C(t_i) \neq 0} \left[ B + \sum_{j=1}^{C(t_i)} cost \left( dist \underbrace{\left( dest \left( f^{-1}(t_i, j-1) \right), dest \left( f^{-1}(t_i, j) \right) \right)}_{\text{dest}} \right) \right]$$

tiempo efectivo de traslado del pasajero en la posición j del taxi ti

$$DT = \sum_{t_i} \left[ \sum_{j=1}^{C(t_i)} \left[ \sum_{h=1}^{j} time \left( dest \left( f^{-1}(t_i, h - 1) \right), dest \left( f^{-1}(t_i, h) \right) \right) - \underbrace{tol \left( f^{-1}(t_i, j) \right) + time \left( O, dest \left( f^{-1}(t_i, j) \right) \right)}_{\text{tiempo tolerado por el pasajero en la posición } j \text{ del taxi } t_i \right]$$

- $time: \{\{O\} \cup D\} \times D \to \mathbb{R}^+_0$  indica el tiempo de recorrido.
- $tol: P \to \mathbb{R}^+_0$  indica el tiempo adicional tolerado por cada pasajero.

# Complejidad del PVCT

#### Complejidad

Baldacci et al. (2004) estudiaron una variante del *Car Pooling Problem* (*CPP*) donde trabajadores desean compartir vehículos hacia y desde el lugar de trabajo.

Esta variante es un caso particular del *Vehicle Routing Problem (VRP)* con demanda unitaria, el cual es  $\mathcal{NP}$ -difícil [Letcheford et al. (2002)].

#### Estrategias de resolución

Cuando se utilizan instancias de tamaños realistas, los algoritmos exactos tradicionales no resultan útiles para una planificación eficiente.

Heurísticas y metaheurísticas permiten calcular soluciones de calidad aceptable en tiempos razonables.

# Complejidad del PVCT

#### Complejidad

Baldacci et al. (2004) estudiaron una variante del *Car Pooling Problem* (*CPP*) donde trabajadores desean compartir vehículos hacia y desde el lugar de trabajo.

Esta variante es un caso particular del *Vehicle Routing Problem (VRP)* con demanda unitaria, el cual es  $\mathcal{NP}$ -difícil [Letcheford et al. (2002)].

#### Estrategias de resolución

Cuando se utilizan instancias de tamaños realistas, los algoritmos exactos tradicionales no resultan útiles para una planificación eficiente.

Heurísticas y metaheurísticas permiten calcular soluciones de calidad aceptable en tiempos razonables.

- Introducción
- 2 Definición del problema
- Trabajo relacionado
- 4 Implementación
- 5 Evaluación experimenta
- 6 Planificador de viajes compartidos en línea
- Conclusiones y trabajo futuro

## Car pooling problem (CPP)

Yan et al. (2011) CPP con histórico de viajes (relajación lagrangeana).

#### Dial-a-ride problem (DARP)

Cordeau et al. (2003) **DARP** estático con ventanas de tiempo Búsqueda tabú con tiempos de ejecución de hasta 90 minutos.

#### Taxi pooling problem (TPP)

Tao et al. (2007) Heurísticas ávidas para **one-to-many** y many-to-one. Las mejoras se reportan en términos absolutos.

Ma et al. (2013) TPP dinámico con pedidos en tiempo real. 13 % de ahorro en distancia con un algoritmo ávido en **instancias realistas**.

#### Resumer

#### Car pooling problem (CPP)

Yan et al. (2011) CPP con histórico de viajes (relajación lagrangeana).

#### Dial-a-ride problem (DARP)

Cordeau et al. (2003) **DARP estático con ventanas de tiempo**. Búsqueda tabú con tiempos de ejecución de hasta 90 minutos.

#### Taxi pooling problem (TPP)

Tao et al. (2007) Heurísticas ávidas para **one—to—many** y many—to—one Las mejoras se reportan en términos absolutos.

Ma et al. (2013) TPP dinámico con pedidos en tiempo real.

#### Resumer

### Car pooling problem (CPP)

Yan et al. (2011) **CPP con histórico de viajes** (relajación lagrangeana).

#### Dial-a-ride problem (DARP)

Cordeau et al. (2003) **DARP estático con ventanas de tiempo**. Búsqueda tabú con tiempos de ejecución de hasta 90 minutos.

#### Taxi pooling problem (TPP)

Tao et al. (2007) Heurísticas ávidas para **one–to–many** y many–to–one. Las mejoras se reportan en términos absolutos.

Ma et al. (2013) TPP dinámico con pedidos en tiempo real.

 $13\,\%$  de ahorro en distancia con un algoritmo ávido en **instancias realistas**.

#### Resumer

### Car pooling problem (CPP)

Yan et al. (2011) **CPP con histórico de viajes** (relajación lagrangeana).

#### Dial-a-ride problem (DARP)

Cordeau et al. (2003) **DARP estático con ventanas de tiempo**. Búsqueda tabú con tiempos de ejecución de hasta 90 minutos.

#### Taxi pooling problem (TPP)

Tao et al. (2007) Heurísticas ávidas para **one-to-many** y many-to-one. Las mejoras se reportan en términos absolutos.

Ma et al. (2013) TPP dinámico con pedidos en tiempo real.

 $13\,\%$  de ahorro en distancia con un algoritmo ávido en **instancias realistas**.

#### Resumer

#### Car pooling problem (CPP)

Yan et al. (2011) **CPP con histórico de viajes** (relajación lagrangeana).

#### Dial-a-ride problem (DARP)

Cordeau et al. (2003) **DARP estático con ventanas de tiempo**. Búsqueda tabú con tiempos de ejecución de hasta 90 minutos.

#### Taxi pooling problem (TPP)

Tao et al. (2007) Heurísticas ávidas para **one–to–many** y many–to–one. Las mejoras se reportan en términos absolutos.

Ma et al. (2013) TPP dinámico con pedidos en tiempo real.

 $13\,\%$  de ahorro en distancia con un algoritmo ávido en **instancias realistas**.

#### Resumen

- Introducción
- Definición del problema
- Trabajo relacionado
- 4 Implementación
- 5 Evaluación experimenta
- 6 Planificador de viajes compartidos en línea
- Conclusiones y trabajo futuro

# Algoritmos evolutivos

#### Definición

- Los algoritmos evolutivos (AE) son técnicas estocásticas que emulan el proceso de evolución natural de las especies para resolver problemas de optimización, búsqueda y aprendizaje.
- Un AE es una técnica iterativa (cada iteración se denomina generación) que aplica operadores estocásticos sobre un conjunto de individuos (la población).
- Cada individuo en la población codifica una solución tentativa al problema y tiene un valor de fitness, dado por una función de evaluación que determina su adecuación para resolver el problema.
- El propósito del AE es mejorar el fitness de los individuos en la población mediante la aplicación iterativa de operadores evolutivos a individuos seleccionados según su fitness, guiando al AE hacia soluciones tentativas de mayor calidad.

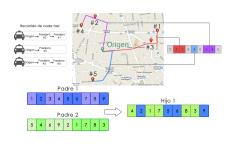
- Tuplas de largo 2N 1N = #pasajeros.
- Inicialización: aleatoria y ávida.
- Cruzamiento basado en posición (PBX).
- Mutación por intercambio (EM).
- Función correctiva:
   desplaza ceros para
   romper secuencias de
   dígitos inválidas.
- Implementados en Malva.



- Tuplas de largo 2N 1N = #pasajeros.
- Inicialización: aleatoria y ávida.
- Cruzamiento basado en posición (PBX).
- Mutación por intercambio (EM).
- Función correctiva:
   desplaza ceros para
   romper secuencias de
   dígitos inválidas.
- Implementados en Malva.



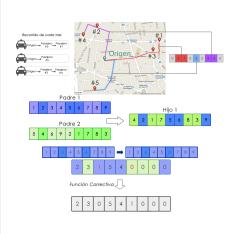
- Tuplas de largo 2N 1N = #pasajeros.
- Inicialización: aleatoria y ávida.
- Cruzamiento basado en posición (PBX).
- Mutación por intercambio (EM).
- Función correctiva:
   desplaza ceros para
   romper secuencias de
   dígitos inválidas.
- Implementados en Malva.



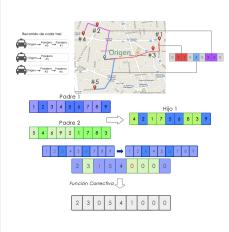
- Tuplas de largo 2N 1N = #pasajeros.
- Inicialización: aleatoria y ávida.
- Cruzamiento basado en posición (PBX).
- Mutación por intercambio (EM).
- Función correctiva:
   desplaza ceros para
   romper secuencias de
   dígitos inválidas.
- Implementados en Malva.



- Tuplas de largo 2N 1N = #pasajeros.
- Inicialización: aleatoria y ávida.
- Cruzamiento basado en posición (PBX).
- Mutación por intercambio (EM).
- Función correctiva:
   desplaza ceros para
   romper secuencias de
   dígitos inválidas.
- Implementados en Malva.



- Tuplas de largo 2N 1N = #pasajeros.
- Inicialización: aleatoria y ávida.
- Cruzamiento basado en posición (PBX).
- Mutación por intercambio (EM).
- Función correctiva:
   desplaza ceros para
   romper secuencias de
   dígitos inválidas.
- Implementados en Malva.



# AE para el PVCT monoobjetivo

#### seqEA

AE secuencial. Utiliza selección proporcional.

#### Modelos paralelos en AE

Buscan mejorar el desempeño de los AE.

Modelo de subpoblaciones distribuidas: divide la población en islas que intercambian individuos mediante migración.

### AE paralelo con micro-población ( $p\mu EA$

- Poblaciones pequeñas.
- Selección por torneo (m, k).
- Migración asíncrona.
- Topología de anillo unidireccional.

# AE para el PVCT monoobjetivo

#### seqEA

AE secuencial. Utiliza selección proporcional.

#### Modelos paralelos en AE

Buscan mejorar el desempeño de los AE.

Modelo de subpoblaciones distribuidas: divide la población en islas que intercambian individuos mediante migración.

#### AE paralelo con micro-población ( $p\mu EA$

- Poblaciones pequeñas.
- Selección por torneo (m, k).
- Migración asíncrona.
- Topología de anillo unidireccional.

# AE para el PVCT monoobjetivo

#### seqEA

AE secuencial. Utiliza selección proporcional.

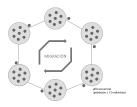
#### Modelos paralelos en AE

Buscan mejorar el desempeño de los AE.

Modelo de subpoblaciones distribuidas: divide la población en islas que intercambian individuos mediante migración.

### AE paralelo con micro-población ( $p\mu EA$ )

- Poblaciones pequeñas.
- Selección por torneo (m, k).
- Migración asíncrona.
- Topología de anillo unidireccional.



### Propósitos en AE multiobjetivos (MOEA)

Acercarse al frente de Pareto del problema (convergencia) y muestrear adecuadamente el frente de soluciones (diversidad).

### $p\mu MOEA/D$

$$F = w_C \times CT + w_D \times DT$$
,  
 $w_C = [0: \frac{1}{\# islas}: 1], w_D = 1 - w_C$ 

#### NSGA-L

Ordenamiento no-dominado (elitista) y crowding para preservar diversidad

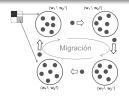
#### Aspectos comunes

### Propósitos en AE multiobjetivos (MOEA)

Acercarse al frente de Pareto del problema (convergencia) y muestrear adecuadamente el frente de soluciones (diversidad).

### $p\mu MOEA/D$

$$F = w_C \times CT + w_D \times DT,$$
  
$$w_C = [0: \frac{1}{\# islas}: 1], w_D = 1 - w_C.$$



#### NSGA-I

Ordenamiento no-dominado (elitista) y crowding para preservar diversidad.

#### Aspectos comunes

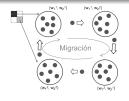
### Propósitos en AE multiobjetivos (MOEA)

Acercarse al frente de Pareto del problema (convergencia) y muestrear adecuadamente el frente de soluciones (diversidad).

### $p\mu MOEA/D$

$$F = w_C \times CT + w_D \times DT,$$
  

$$w_C = [0: \frac{1}{\# islas}: 1], w_D = 1 - w_C.$$



#### NSGA-II

Ordenamiento no-dominado (elitista) y crowding para preservar diversidad.

#### Aspectos comunes

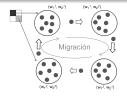
### Propósitos en AE multiobjetivos (MOEA)

Acercarse al frente de Pareto del problema (convergencia) y muestrear adecuadamente el frente de soluciones (diversidad).

### $p\mu MOEA/D$

$$F = w_C \times CT + w_D \times DT,$$
  

$$w_C = [0: \frac{1}{\# islas}: 1], w_D = 1 - w_C.$$



#### NSGA-II

Ordenamiento no-dominado (elitista) y crowding para preservar diversidad.

#### Aspectos comunes

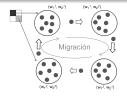
### Propósitos en AE multiobjetivos (MOEA)

Acercarse al frente de Pareto del problema (convergencia) y muestrear adecuadamente el frente de soluciones (diversidad).

### $p\mu MOEA/D$

$$F = w_C \times CT + w_D \times DT,$$
  

$$w_C = [0: \frac{1}{\# islas}: 1], w_D = 1 - w_C.$$



#### NSGA-II

Ordenamiento no-dominado (elitista) y crowding para preservar diversidad.

#### Aspectos comunes

- Introducción
- 2 Definición del problema
- Trabajo relacionado
- 4 Implementación
- 5 Evaluación experimental
- 6 Planificador de viajes compartidos en línea
- Conclusiones y trabajo futuro

### Generación de instancias

### Generación de puntos realistas en el mapa

- Generador de Pedidos de Taxis (TQG) con datos de GPS de taxis de Beijing (Ma et al., 2013).
- Script para obtener instancias de un origen a muchos destinos.
- Instancias en Montevideo generadas manualmente.
- API para obtener tarifas TaxiFareFinder (TFF).

### Instancias generadas

- 6 chicas: 10 y 15 pasajeros (Beijing).
- 6 medianas: 15 y 25 pasajeros (Beijing)
- 6 grandes: 25 y 45 pasajeros (Beijing).
- 4 en Montevideo: 8 y 17 pasajeros (Montevideo).
- 22 instancias para el PVCT monoobjetivo, y un total de 88 para el multiobjetivo, considerando distintas capacidades y tolerancias.

### Generación de instancias

### Generación de puntos realistas en el mapa

- Generador de Pedidos de Taxis (TQG) con datos de GPS de taxis de Beijing (Ma et al., 2013).
- Script para obtener instancias de un origen a muchos destinos.
- Instancias en Montevideo generadas manualmente.
- API para obtener tarifas TaxiFareFinder (TFF).

### Instancias generadas

- 6 chicas: 10 y 15 pasajeros (Beijing).
- 6 medianas: 15 y 25 pasajeros (Beijing).
- 6 grandes: 25 y 45 pasajeros (Beijing).
- 4 en Montevideo: 8 y 17 pasajeros (Montevideo).
- 22 instancias para el PVCT monoobjetivo, y un total de 88 para el multiobjetivo, considerando distintas capacidades y tolerancias.

# PVCT monoobjetivo

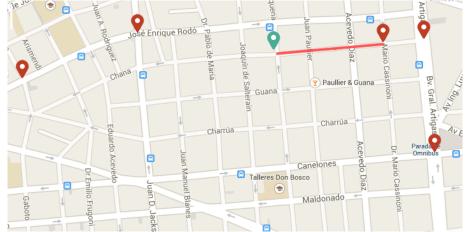
### Entorno de ejecución

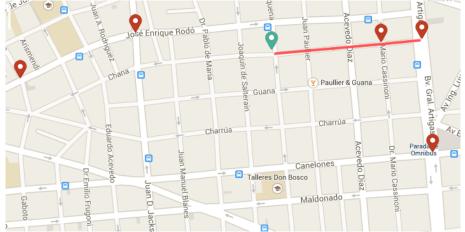
- La evaluación experimental fue realizada en el Cluster FING.
- seqEA: Dell Power Edge 2950, 1 núcleo de Intel Xeon E5430 2.66GHz, 8GB RAM.
- pμEA: HP Proliant DL585, 24 núcleos de AMD Opteron 2.09GHz, 48GB RAM.

### Configuración paramétrica

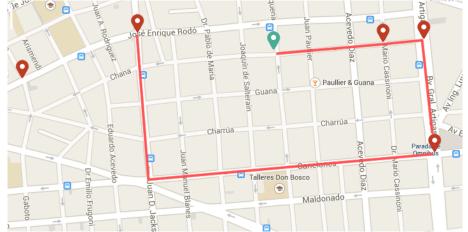
- **seqEA**: 20 ejecuciones de 2000 generaciones sobre 3 instancias.  $\#P \in \{150, 200, 250\}; p_C \in \{0,6,0,75,0,95\}; p_M \in \{0,001,0,01,0,1\}.$
- pμEA: micro-población de 15 individuos, torneo (m = 2, k = 1), migración cada 500 generaciones.
   20 ejecuciones de 100.000 generaciones sobre 5 instancias.
   p<sub>C</sub> ∈ {0,6, 0,75, 0,95}; p<sub>M</sub> ∈ {0,001, 0,01, 0,1}.



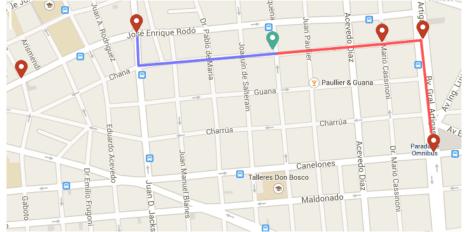














# Comparativa de métodos de inicialización

### Metodología

- Shapiro-Wilk afirma que los resultados no siguen una distribución normal.
- Se utilizó Kruskal-Wallis para comparar ambas inicializaciones.
- Kruskal-Wallis permite afirmar con un nivel de confianza del 95 % que una de las inicializaciones obtuvo mejores resultados que la otra.

### seqEA con inicialización aleatoria vs. incialización ávida

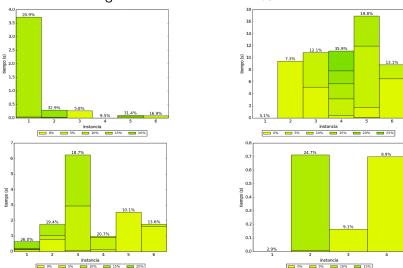
La inicialización ávida supera a la inicialización aleatoria en 10 instancias de prueba, mientras que la inicialización aleatoria lo hace en tan solo 2.

### $p\mu EA$ con inicialización aleatoria vs. incialización ávida

La inicialización ávida super a la inicialización aleatoria en 11 instancias de prueba, mientras que no hubo instancias en las que se pueda afirmar que la inicialización aleatoria haya alcanzado mejores soluciones.

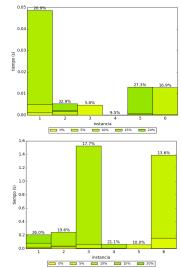
# Mejora seqEA sobre algoritmo ávido

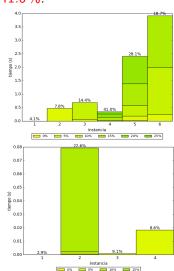
Se alcanzaron mejores valores en **todas** las instancias. En el mejor caso se superó el costo del algoritmo ávido en un 35.9 %.



# Mejora $p\mu EA$ sobre algoritmo ávido

Se alcanzaron mejores valores en **todas** las instancias. En el mejor caso se superó el costo del algoritmo ávido en un 41.0 %.





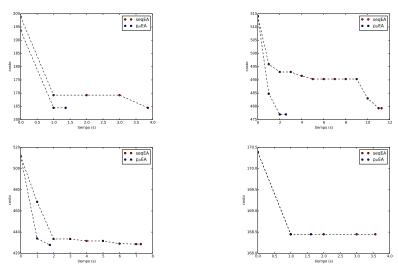
## Comparativa seqEA vs. $p\mu EA$

Sobre un total de 22 instancias,  $p\mu EA$  es capaz de encontrar mejores resultados que seqEA en 17. Únicamente en una instancia de prueba seqEA alcanzó mejores soluciones que  $p\mu EA$ .

instancia		seqEA		ρμΕΑ		12.147
		min(c)	$\overline{c} \pm std$	min(c)	$\overline{c} \pm std$	pvK–W
chicas	#1	164.4	165.6±2.0	164.4	164.4±0.0	$0.2 \times 10^{-3}$
	#2	220.7	$225.7 \pm 5.0$	220.7	220.7±0.0	$9.7 \times 10^{-6}$
	#3	160.4	$160.4 \pm 0.0$	160.4	$160.4 \pm 0.0$	1.0
	#4	181.3	$181.3 \pm 0.1$	181.3	$182.4 \pm 1.9$	$0.5 \times 10^{-1}$
	#5	152.1	$155.6 \pm 4.5$	152.1	$152.1\pm0.0$	$5.1 \times 10^{-6}$
	#6	118.4	$119.6 \pm 2.5$	118.4	$118.4 \pm 0.0$	$0.1 \times 10^{-1}$
	#1	211.9	216.0±4.2	211.9	211.9±0.0	5.2×10 <sup>-11</sup>
	#2	428.6	$444.1 \pm 11.7$	427.9	429.4±1.6	$7.0 \times 10^{-10}$
medianas	#3	361.7	$378.7 \pm 6.5$	364.5	370.4±4.5	$1.6 \times 10^{-6}$
medianas	#4	267.5	$279.8 \pm 5.5$	266.8	266.8±0.0	$7.6 \times 10^{-12}$
	#5	479.3	$487.1 \pm 6.5$	479.6	479.8±0.2	$5.1 \times 10^{-7}$
	#6	306.0	$321.2 \pm 7.7$	306.0	307.7±3.4	$2.0 \times 10^{-9}$
grandes	#1	421.9	435.1±5.0	425.9	437.7±3.2	$0.1 \times 10^{-1}$
	#2	479.3	$489.9 \pm 4.3$	477.0	481.1±2.3	$1.9 \times 10^{-9}$
	#3	332.8	$349.7 \pm 7.7$	326.3	331.7±4.0	$2.6 \times 10^{-10}$
	#4	351.1	390.7±26.3	338.4	$344.8 \pm 6.1$	$5.1 \times 10^{-11}$
	#5	395.9	429.6±16.2	370.2	380.0±4.4	$2.7 \times 10^{-11}$
	#6	360.8	$382.4 \pm 8.1$	343.8	$350.6 \pm 3.8$	$2.6 \times 10^{-11}$
Montevideo	#1	168.4	168.4±0.0	168.4	168.4±0.0	1.0
	#2	319.3	$331.2 \pm 3.8$	324.9	$328.6 \pm 3.2$	$5.6 \times 10^{-6}$
	#3	266.7	$269.1 \pm 2.3$	266.7	$266.7\pm0.0$	$3.1 \times 10^{-7}$
	#4	303.2	304.7±0.5	304.1	304.5±0.4	0.1

### Evolución del costo a lo largo de la ejecución

 $p\mu EA$  alcanza mejores soluciones que seqEA en menos tiempo. En el mejor caso la aceleración es de 7,5x (4,6x en promedio).



# PVCT multiobjetivo

### Entorno de ejecución

- La evaluación experimental fue realizada en el Cluster FING.
- pμMOEA/D: HP Proliant DL585, 24 núcleos de AMD Opteron 2.09GHz, 48GB RAM.
- NSGA-II: HP Proliant DL385 G7, 1 núcleo de AMD Opteron 6172 2.10GHz, 72GB RAM.

#### Configuración paramétrica

- pμMOEA/D: 30 ejecuciones de 20000 generaciones sobre 4 instancias.
  - $P = 15; p_C \in \{0,6, 0,75, 0,95\}; p_M \in \{0,001, 0,01, 0,1\};$  operador de migración cada 1000 generaciones.
- **NSGA-II**: 30 ejecuciones de 5000 generaciones sobre 4 instancias. P = 80;  $p_C \in \{0,6,0,75,0,95\}$ ;  $p_M \in \{0,001,0,01,0,1\}$ .

# Algoritmo ávido para minimizar demora

#### **FALTA**

# Métricas multiobjetivo

#### $p\mu MOEA/D$

Se logra una buena convergencia y diversidad. Sin embargo, la cantidad de soluciones no dominadas es baja, indicando que se puede mejorar.

	#ND	DG	spacing	spread	RHV
chicas	8.5±2.1 (16.0)	3.1±2.5 (0.0)	740.2±746.3 (58.1)	0.6±0.2 (0.1)	0.9±0.1 (1.0)
medianas	$9.1\pm2.2\ (19.0)$	5.7±2.5 (0.0)	1448.5±1064.1 (141.6)	$0.6\pm0.1\ (0.1)$	$0.9\pm0.1\ (1.0)$
grandes	8.5±2.2 (17.0)	$7.9\pm3.4$ (2.0)	2917.2±2041.5 (175.3)	$0.6\pm0.1\ (0.0)$	$0.8\pm0.1\ (1.0)$
Montevideo	8.0±2.1 (14.0)	3.0±2.0 (0.0)	663.5±542.4 (61.5)	0.6±0.2 (0.0)	0.9±0.0 (1.0)

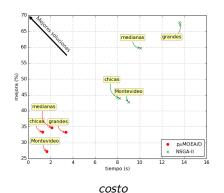
#### NSGA-II

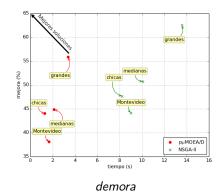
La cantidad de puntos no dominados es mayor. La distancia generacional indica una buena convergencia y se logra una mayor dispersión.

	#ND	DG	spacing	spread	RHV
chicas	32.6±9.5 (55.0)	0.3±0.6 (0.0)	236.2±222.7 (43.2)	0.9±0.1 (0.7)	1.0±0.0 (1.0)
medianas	54.5±4.2 (67.0)	$1.0\pm0.7\ (0.0)$	193.6±202.4 (26.2)	$0.7\pm0.2\ (0.4)$	$1.0\pm0.0$ (1.0)
grandes	55.2±3.5 (67.0)	$1.8\pm1.1\ (0.4)$	243.6±229.8 (26.4)	$0.7\pm0.2\ (0.4)$	$1.0\pm0.0\ (1.0)$
Montevideo	43.9±16.4 (61.0)	0.4±0.5 (0.0)	142.3±143.2 (20.8)	0.8±0.1 (0.5)	1.0±0.0 (1.0)

# Mejora frente a algoritmos ávidos vs. tiempo de ejecución

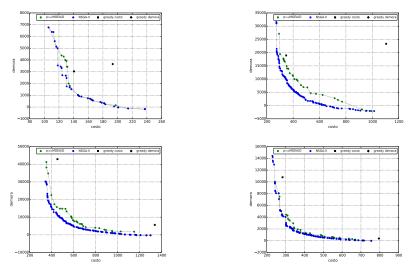
El enfoque multiobjetivo explícito de NSGA-II permite alcanzar mejores resultados que el enfoque por descomposición de dominio aplicado en  $p\mu MOEA/D$ . Sin embargo, los tiempos de ejecución son significativamente mayores.





### Frentes de Pareto: $p\mu MOEA/D$ vs. NSGA-II

*NSGA-II* alcanza mejores soluciones con una mayor cantidad de puntos no dominados distribuidos homogéneamente a lo largo del frente.



- Introducción
- Definición del problema
- Trabajo relacionado
- 4 Implementación
- 5 Evaluación experimenta
- 6 Planificador de viajes compartidos en línea
- Conclusiones y trabajo futuro

## Planificador de viajes compartidos en línea

- Introducción
- Definición del problema
- Trabajo relacionado
- 4 Implementación
- 5 Evaluación experimenta
- 6 Planificador de viajes compartidos en línea
- Conclusiones y trabajo futuro

# Conclusiones y trabajo futuro