

Búsqueda de vecindad variable para el problema de localización de instalaciones sin capacidad

XVI Congreso Español de Metaheurísticas, Algoritmos Evolutivos y Bioinspirados (MAEB)

Lucas Martín-García (lucas.martin@urjc.es)

Isaac Lozano-Osorio (isaac.lozano@urjc.es)

J. Manuel Colmenar (josemanuel.colmenar@urjc.es)

Belén Melián-Batista (mbmelian@ull.es)



Universidad
Rey Juan Carlos



grafo
RESEARCH



Universidad
de La Laguna



Índice

1 Introducción

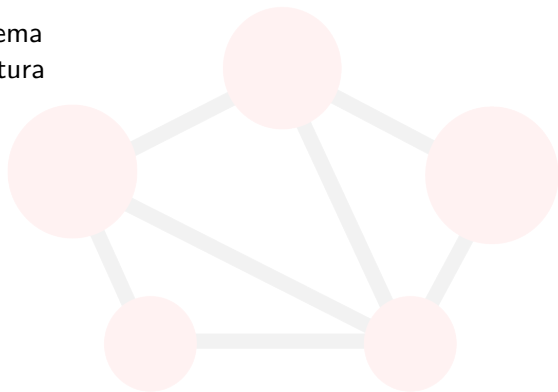
- Definición del problema
- Revisión de la literatura

2 Propuesta

- BVNS
- Constructivo
- Método de mejora
- Shake

3 Resultados

4 Conclusiones



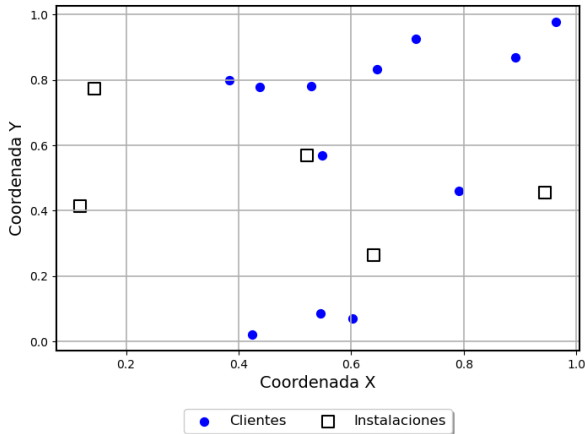
Introducción

- El problema **UFLP** (*Uncapacitated Facility Location Problem*) pertenece a la familia de problemas de **ubicación de instalaciones** (*Facility Location Problems*).
- Busca **minimizar** la suma del **coste de abrir instalaciones** más el **coste de asignar clientes** a estas instalaciones.
- Aplicaciones del mundo real:
 - Asignación de recursos y configuración de redes.
 - Logística y transporte.

Introducción

Representación de la solución

UFLP Instancia



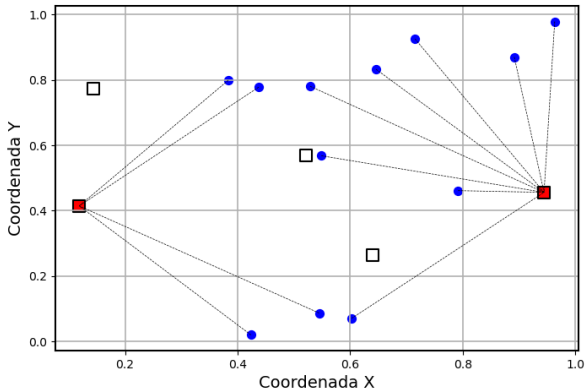
● Conjunto de **clientes**

□ Conjunto de **instalaciones**

Introducción

Representación de la solución

UFLP Instancia



● Conjunto de **clientes**

□ Conjunto de **instalaciones**

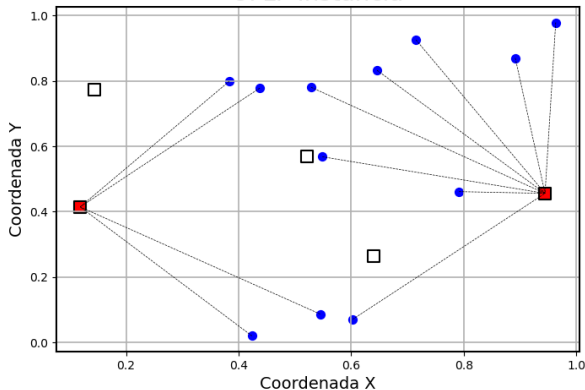
Solución: abrir un número no acotado de instalaciones y asignar los clientes.

● Clientes ■ Instalaciones seleccionadas □ Instalaciones no seleccionadas

Introducción

Representación de la solución

UFLP Instancia



● Conjunto de **clientes**

□ Conjunto de **instalaciones**

Solución: abrir un número no acotado de instalaciones y asignar los clientes.

Objetivo: minimizar coste de apertura más coste de servicio.

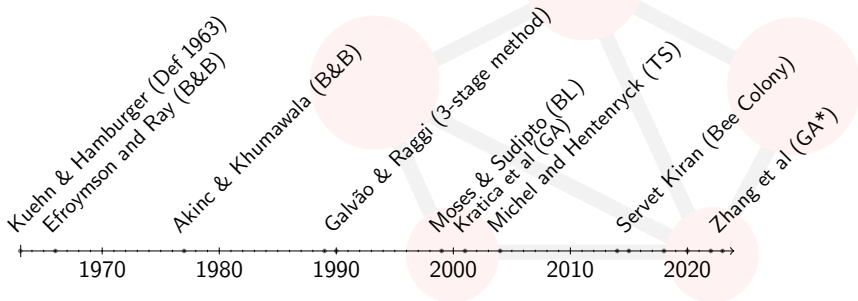
$$\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n d_{ij} y_{ij} + \sum_{j=1}^n g_j x_j$$

● Clientes ■ Instalaciones seleccionadas □ Instalaciones no seleccionadas

Introducción

Revisión de la literatura

Se ha demostrado ser *NP*-Difícil (Karp et al 1972).



Introducción

Formulación matemática

Minimizar
$$\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n d_{ij} y_{ij} + \sum_{j=1}^n g_j x_j \quad (1)$$

Sujeto a

$$\sum_{j=1}^n y_{ij} = 1, \quad i = 1, 2, \dots, m \quad (2)$$

$$y_{ij} \leq x_j, \quad i = 1, 2, \dots, m, \quad j = 1, 2, \dots, n \quad (3)$$

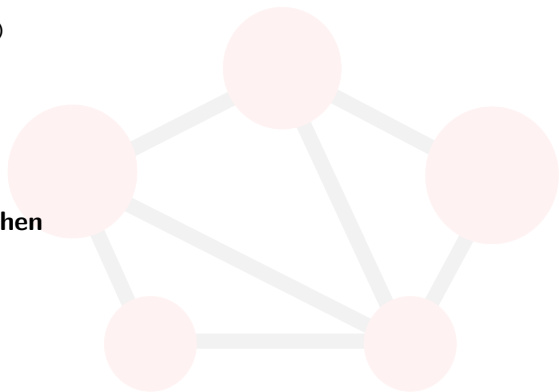
$$y_{ij}, x_j \in \{0, 1\}, \quad i = 1, 2, \dots, m, \quad j = 1, 2, \dots, n \quad (4)$$

Implementado en Gurobi.

BVNS

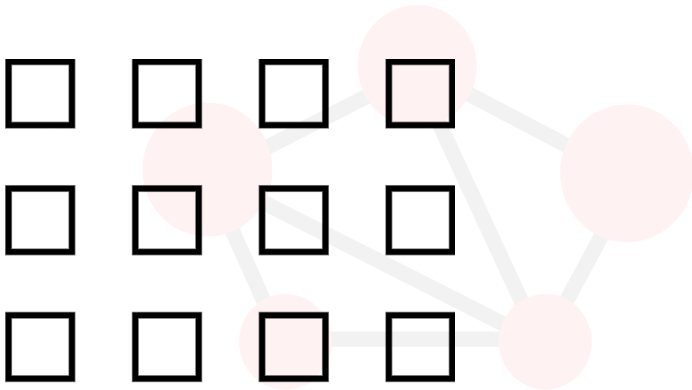
Algoritmo 1 BVNS($k_{\max}, N$)

```
1:  $S \leftarrow \text{Constructivo}(N)$ 
2:  $S^* \leftarrow S$ 
3:  $k \leftarrow 0$ 
4: while  $k < k_{\max}$  do
5:    $S \leftarrow \text{Shake}(S, k)$ 
6:    $S \leftarrow \text{Mejora}(S)$ 
7:   if  $\mathcal{F}(S) < \mathcal{F}(S^*)$  then
8:      $S^* \leftarrow S$ 
9:      $k \leftarrow 1$ 
10:  else
11:     $k \leftarrow k + 1$ 
12:  end if
13: end while
14: return  $S^*$ 
```



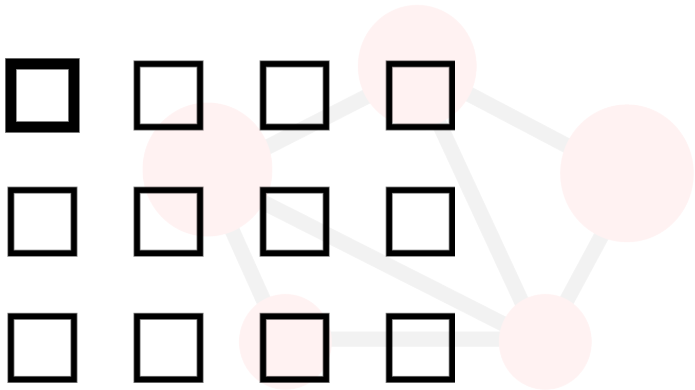
Constructivo

Constructivo aleatorio



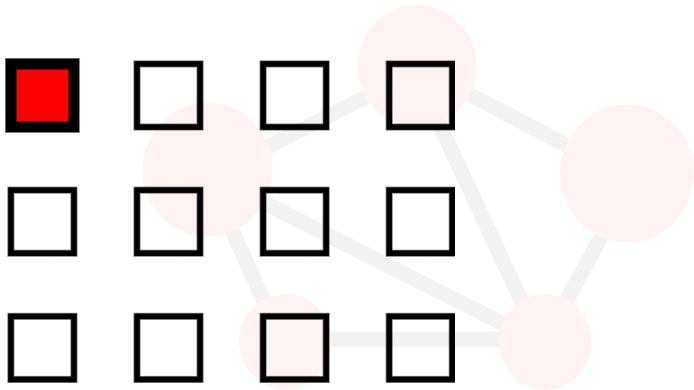
Constructivo

Constructivo aleatorio



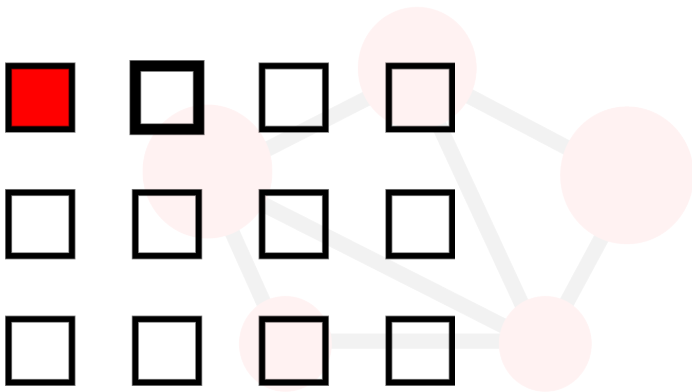
Constructivo

Constructivo aleatorio



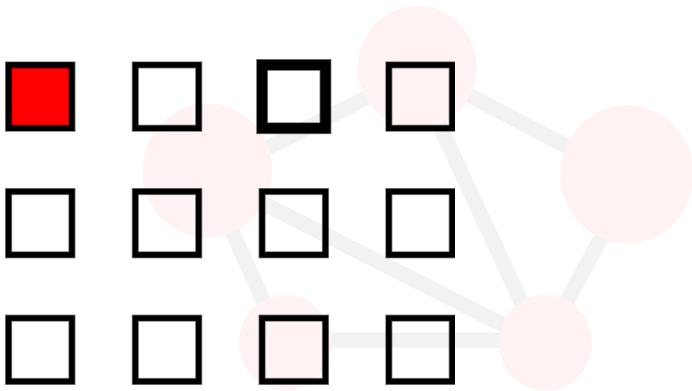
Constructivo

Constructivo aleatorio



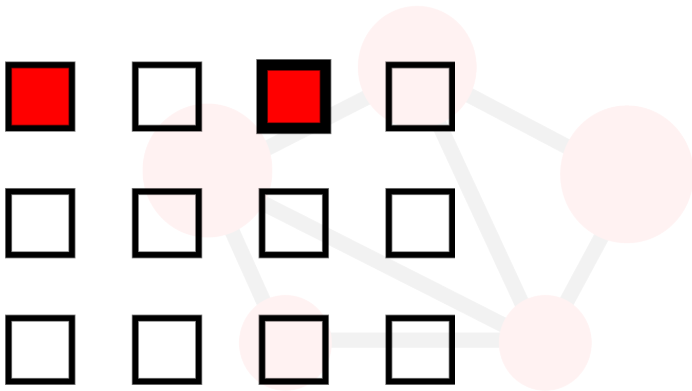
Constructivo

Constructivo aleatorio



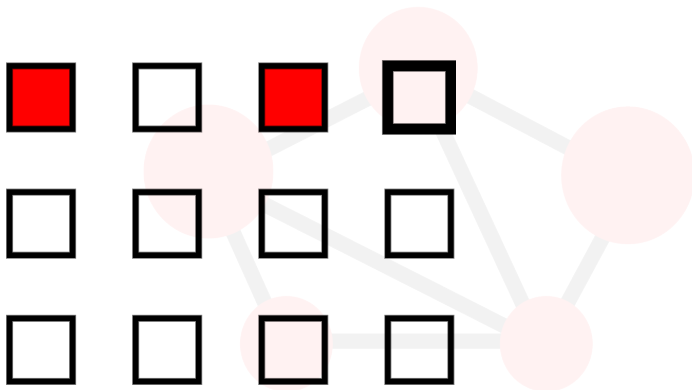
Constructivo

Constructivo aleatorio



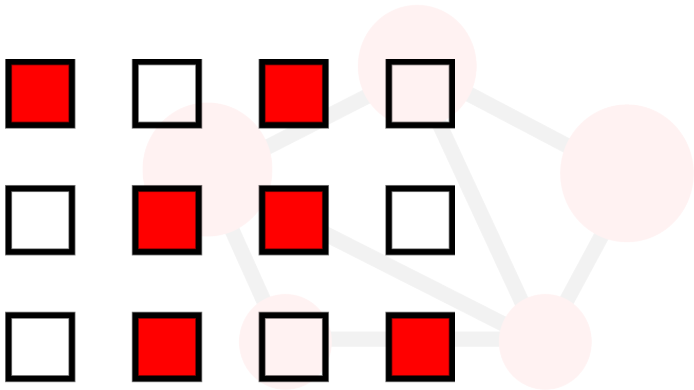
Constructivo

Constructivo aleatorio



Constructivo

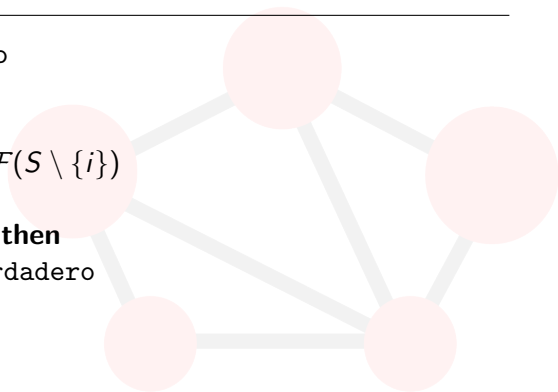
Constructivo aleatorio



Método de mejora

Algoritmo 2 Mejora(S)

```
1:  $mejora \leftarrow \text{Verdadero}$ 
2: while  $mejora$  do
3:    $mejora \leftarrow \text{Falso}$ 
4:    $x \leftarrow \arg \min_{i \in S} \mathcal{F}(S \setminus \{i\})$ 
5:    $S' \leftarrow S \setminus \{x\}$ 
6:   if  $\mathcal{F}(S') < \mathcal{F}(S)$  then
7:      $mejora \leftarrow \text{Verdadero}$ 
8:      $S \leftarrow S'$ 
9:   end if
10: end while
11: return  $S$ 
```



Shake

Algoritmo 3 Shake(S, k)

- 1: $C \leftarrow \{ a_i : a_i \in A \wedge a_i \notin S \}$
 - 2: $C' \leftarrow \text{SeleccionAleatoria}(C, k)$
 - 3: $S \leftarrow S \cup C'$
 - 4: **return** S
-

Resultados

- Lenguajes de programación: **Java 21, Python 3.8 y Gurobi 11.**
- Características del servidor: AMD EPYC 7643 de 32 núcleos con 32 GB de memoria RAM.
- Instancias: 15 CAP (66-1100 nodos) 87 K90 (502-914 nodos) 700 G700 (3006-3906 nodos).
- Métricas:
 - $\mathcal{F}$: valor de la función objetivo.
 - **Tiempo (s)**: tiempo de ejecución en segundos.
 - **GAP. (%)**: desviación al valor óptimo.
 - **# Opt**: número total de instancias en las que el algoritmo es capaz de alcanzar la solución óptima.

Resultados preliminares

Búsqueda Local	K	$\mathcal{F}$	Tiempo (s)	GAP. (%)	# Opt
<i>First improvement</i>	0.1	3 201 593.58	11.66	0.8096	25
	0.2	3 191 440.99	13.90	0.6698	29
	0.3	3 185 544.26	17.43	0.6613	30
	0.4	3 187 689.18	22.45	0.6555	31
	0.5	3 177 980.34	30.48	0.5416	39
<i>Best improvement</i>	0.1	3 176 264.31	2.95	0.1385	55
	0.2	3 172 301.69	5.89	0.0470	80
	0.3	3 174 707.54	10.02	0.0619	77
	0.4	3 170 593.02	15.94	0.0355	87
	0.5	3 171 236.10	23.22	0.0385	89

Tabla 1: Resultados del algoritmo BVNS con diferentes métodos de mejora y valores de K sobre un 20% del conjunto de datos.

Resultados finales

Instancias	Algoritmo	$\mathcal{F}$	Tiempo (s)	GAP. (%)	# Opt
Cap	EGTOA (Zhang)	3 502 545.59	258.931	0.0000	15
	BVNS	3 509 998.78	0.027	0.0823	12
	Modelo Exacto	3 502 545.59	0.802	0.0000	15
K90	EGTOA (Zhang)	3 069 045.61	1 405.238	12.1286	0
	BVNS	2 768 151.54	0.321	0.0891	28
	Modelo Exacto	2 765 298.57	2.642	0.0000	87
G700	EGTOA (Zhang)	27 202 096.73	3 597.980	174.8163	23
	BVNS	2 947 040.14	16.881	0.0246	435
	Modelo Exacto	2 943 809.00	62.861	0.0000	700
Agregado	EGTOA (Zhang)	24 140 913.79	1 236.663	153.8985	38
	BVNS	2 938 163.67	14.769	0.0327	475
	Modelo Exacto	2 934 894.58	55.168	0.0000	802

Tabla 2: Resultados finales de los algoritmos EGTOA, BVNS y Exacto.

Conclusiones



El algoritmo **BVNS** obtiene soluciones competitivas con el estado del arte con un coste computacional reducido.



Trabajo futuro:

- Ampliar el estado del arte.
- Incorporar técnicas de aprendizaje automático para guiar la exploración del espacio de soluciones.
- Explorar aprendizaje por refuerzo para obtener información de las instancias durante la búsqueda de soluciones.

Agradecimientos

Este trabajo ha sido financiado gracias a:

- **Ministerio de Ciencia e Innovación** con ref. PID2021-126605NB-I00 y PID2021-125709OA-C22 financiado por MCIN /AEI /10.13039/501100011033 and by ERDF A way of making Europe.
- **CIRMA**: “This work has been supported by Comunidad Autónoma de Madrid, CIRMA-CM Project (TEC-2024/COM-404)”.
- **Cátedra ENIA**: Ministerio para la Transformación Digital y de la Función Pública (Ref. TSI-100930-2023-3).



Búsqueda de vecindad variable para el problema de localización de instalaciones sin capacidad

XVI Congreso Español de Metaheurísticas, Algoritmos Evolutivos y Bioinspirados (MAEB)

Lucas Martín-García (lucas.martin@urjc.es)

Isaac Lozano-Osorio (isaac.lozano@urjc.es)

J. Manuel Colmenar (josemanuel.colmenar@urjc.es)

Belén Melián-Batista (mbmelian@ull.es)



Universidad
Rey Juan Carlos



grafo
RESEARCH

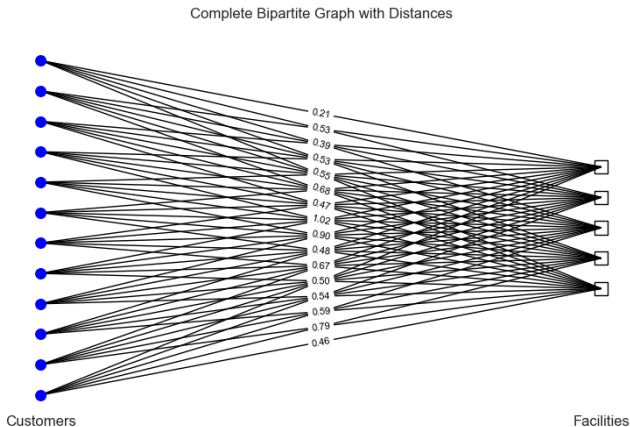


Universidad
de La Laguna

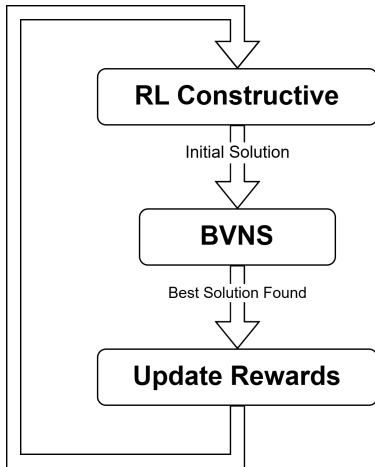


Resultados

Estructura de la instancia



Reinforcement Learning Constructive



Reward Update

$$R_{k+1}(i) = R_k(i) + \Delta R(i)$$

where for $i = 1, \dots, N$:

$$\Delta R(i) = \begin{cases} +1/N & \text{if } i \in S^* \\ -1/N & \text{if } i \notin S^* \end{cases}$$

Results

GAP Convergence

