

PRÁCTICA 1

MODELOS BIOINSPIRADOS Y HEURÍSTICAS DE BÚSQUEDAS

ALBERTO RODERO PEÑA

ÍNDICE

GREEDY	2
BÚSQUEDA ALEATORIA.....	3
BÚSQUEDA LOCAL.....	4
Tamaño de lotes.....	4
Tamaño de movimiento.....	5
Ejecución aleatoria.....	6
Mejor vecino	8
ENFRIAMIENTO SIMULADO	9
Velocidad de enfriamiento	9
Tamaño de cambio vecino	9
Condición de parada	10
Ejecución aleatoria.....	11
BÚSQUEDA TABÚ	13
Máximas iteraciones	13
Número de vecinos	14
Número de plazas por cambio	14
División de plazas para matriz de frecuencias	15
Número de reinicializaciones.....	15
Ejecución aleatoria.....	16
COMPARACIÓN	18

GREEDY

GREEDY																		
SOLUCION															PLAZAS	COSTE		
[7	9	18	8	11	18	11	12	8	13	13	24	11	18	20	19]	220	574.5513854177129

La solución greedy crea una solución manteniendo la misma relación que las plazas ocupadas inicialmente.

BÚSQUEDA ALEATORIA

Semilla 1: 177

SOLUCION INICIAL	PLAZAS	COSTE
[11 20 17 11 17 4 17 13 13 6 6 6 22 15 17 15]	210	699.895781855456
SOLUCION FINAL	PLAZAS	COSTE
[16 20 8 16 16 4 14 10 10 20 14 18 20 10 10 12]	218	472.38450037463303

Semilla 2: 498

SOLUCION INICIAL	PLAZAS	COSTE
[17 15 9 9 13 15 3 17 11 7 19 17 17 17 7 13]	206	674.5731301081071
SOLUCION FINAL	PLAZAS	COSTE
[14 8 12 14 10 18 20 18 14 12 16 20 6 10 12 14]	218	479.1188353421041

Semilla 3: 972

SOLUCION INICIAL	PLAZAS	COSTE
[6 22 17 11 17 17 13 11 15 17 6 6 20 4 17 11]	210	707.7482957530844
SOLUCION FINAL	PLAZAS	COSTE
[20 6 6 20 16 16 20 12 13 18 16 12 6 4 18 16]	219	482.59250254088

Semilla 4: 825

SOLUCION INICIAL	PLAZAS	COSTE
[16 16 8 13 13 5 8 19 19 16 16 16 16 5 13 16]	215	533.3126774469002
SOLUCION FINAL	PLAZAS	COSTE
[13 8 16 8 18 10 20 4 16 18 10 16 16 12 16 18]	219	515.6612851014099

Semilla 5: 952

SOLUCION INICIAL	PLAZAS	COSTE
[9 6 27 15 6 12 6 6 27 6 24 24 6 18 9 18]	219	595.5748583194659
SOLUCION FINAL	PLAZAS	COSTE
[6 9 18 18 16 18 16 13 18 16 9 20 4 13 6 11]	211	534.8920925746102

La búsqueda aleatoria genera 100 soluciones aleatorias y devuelve la que tiene menor coste

BÚSQUEDA LOCAL

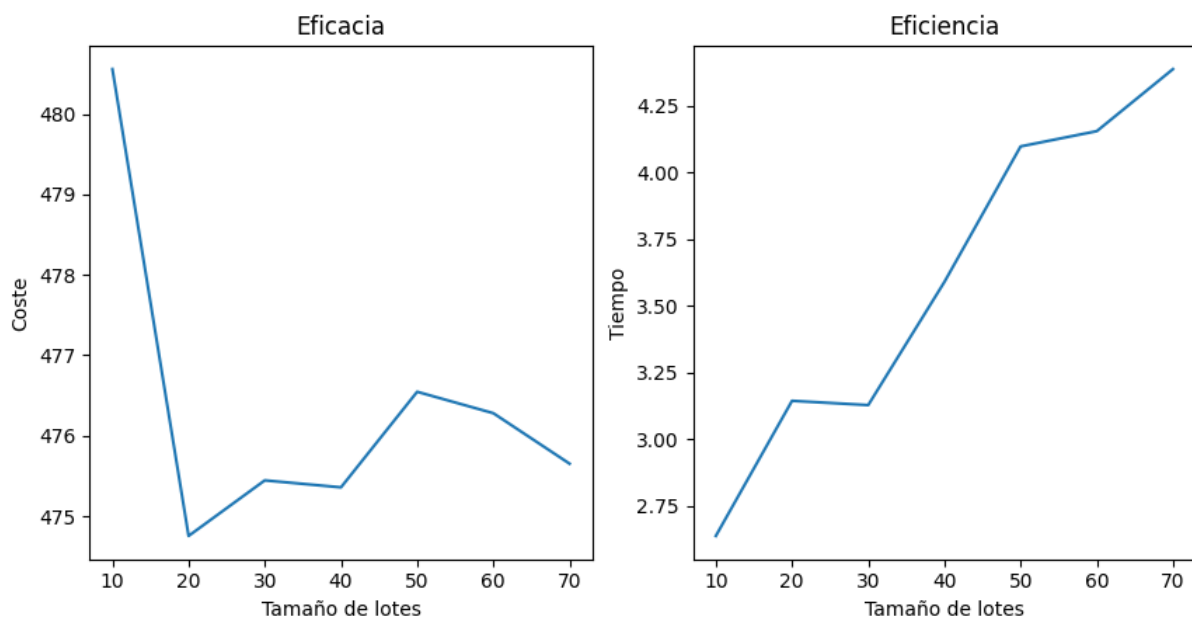
Implementación según el esquema del primer mejor vecino. Dividimos los vecinos en lotes de un tamaño determinado y comprobamos si por lote tenemos mejora. Esto se repetirá hasta que ningún vecino genere una mejora o hasta que ocurran 3000 evaluaciones. Los vecinos se generan como el traspaso de un número de espacios para bicis de una estación a otra.

Los dos parámetros que debemos estudiar son el tamaño de los lotes y el tamaño del movimiento.

Las semillas para los estudios de parámetros siempre serán [10,20,30,40,50]

Tamaño de lotes

Estudiamos los valores para el tamaño de los lotes: [10,20,30,40,50,60,70]



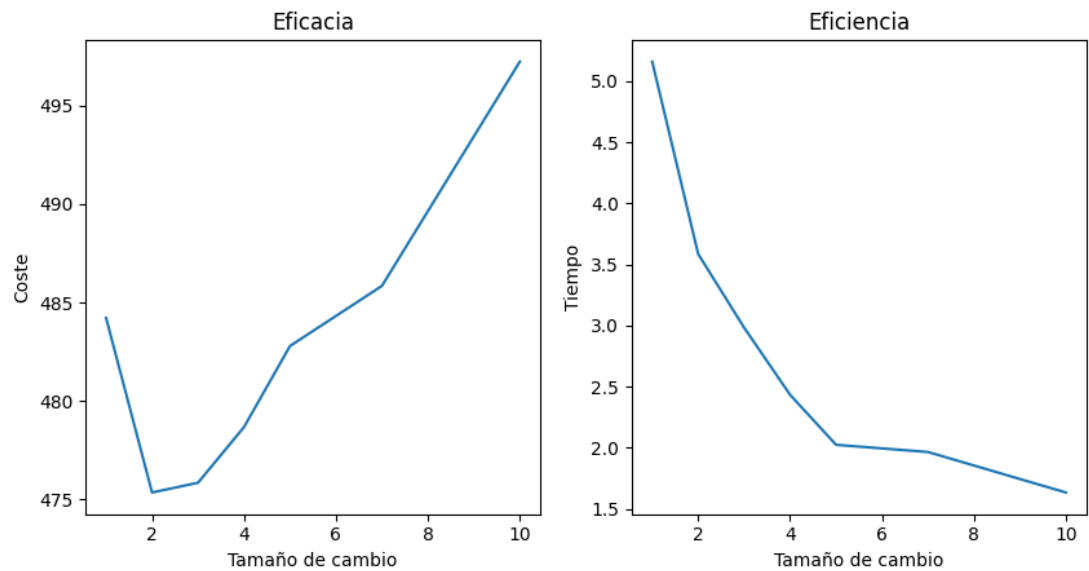
Se obtienen mejores resultados son para el tamaño de lotes 20

Medias: [480.55858257101147, 474.7542118638115, 475.4447989425654, 475.35803496815436, 476.54640009406756, 476.27997511914435, 475.6523844990741]

Tiempos: [2.6370771408081053, 3.14335618019104, 3.127345561981201, 3.5888957023620605, 4.096758460998535, 4.153993606567383, 4.386572599411011]

Tamaño de movimiento

Estudiamos los valores para el tamaño de los lotes: [1,2,3,4,5,7,10]



Se obtienen mejores resultados son para el tamaño de cambio 2

Medias: [484.2162842738286, 475.35803496815436, 475.8540852997081, 478.67902344939847, 482.79099153289235, 485.8433019797718, 497.22364965020796]

Tiempos: [5.15837607383728, 3.5858640670776367, 2.9831562519073485, 2.4340280532836913, 2.02528715133667, 1.9663840770721435, 1.6352266311645507]

Tamaño Lote	10	20	30	40	50	60	70
Media coste	480.5585	474.7542	475.4447	475.3580	476.5464	476.2799	475.6523
Tiempo	2.6370	3.1433	3.1273	3.5888	4.0967	4.1539	4.3865
Tamaño Cambio	1	2	3	4	5	6	7
Media coste	484.2162	475.3580	475.8540	478.6790	482.7909	485.8433	497.2236
Media tiempo	5.1583	3.5858	2.9831	2.4340	2.0252	1.9663	1.6352

Ejecución aleatoria

BUSQUEDA LOCAL

Parametros:

Tamaño de lote: 20

Tamaño de cambio: 2

Iteraciones maximas: 3000

Semilla: 646

Inicial

Solucion: [13 19 9 19 15 13 15 7 13 19 13 13 19 7 11 3] Coste: 676.5805665744103

Final

Solucion: [13 11 21 19 19 13 11 5 11 15 13 23 3 15 5 11] Coste: 533.2590558410366

Iteraciones: 1660

Semilla: 424

Inicial

Solucion: [25 22 10 5 20 7 12 10 5 10 20 25 12 12 12 7] Coste: 595.8065886270476

Final

Solucion: [15 12 12 15 20 15 14 12 17 8 22 25 2 10 2 13] Coste: 467.81852805068684

Iteraciones: 1560

Semilla: 615

Inicial

Solucion: [12 19 7 9 9 14 16 19 4 7 24 16 12 14 21 9] Coste: 683.4747897036737

Final

Solucion: [12 11 17 15 17 14 14 5 12 15 16 24 2 18 7 13] Coste: 471.61605378357

Iteraciones: 3000

Semilla: -450

Inicial

Solucion: [6 22 19 15 13 8 11 17 22 4 11 22 6 15 8 15] Coste: 545.2551313109191

Final

Solucion: [12 8 21 15 19 12 13 13 12 14 11 24 4 15 10 11] Coste: 435.93589543465055

Iteraciones: 1480

Semilla: 710

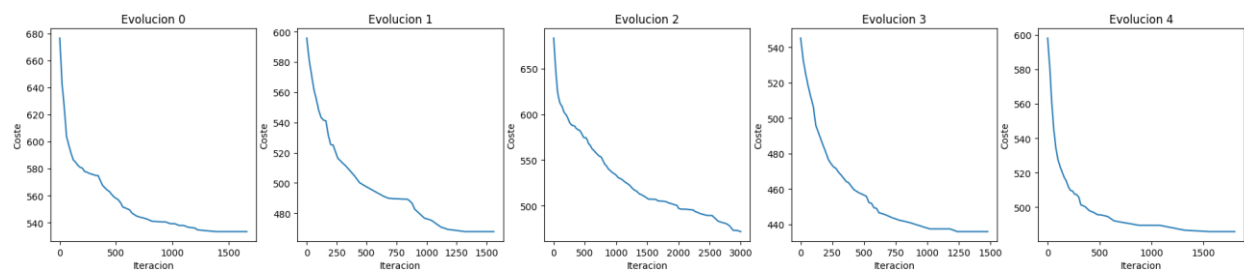
Inicial

Solucion: [14 18 16 9 16 11 18 3 12 11 14 14 3 16 18 18] Coste: 598.1162310168735

Final

Solucion: [12 12 20 17 18 13 12 5 12 13 14 24 3 12 12 12] Coste: 485.7822627358864

Iteraciones: 1800



Mejor vecino

Suponiendo que se quiera implementar el mejor vecino con un límite de 40 plazas por estación con límite de 20 minutos:

Tiempo por evaluación: 0.001980304718017578 segundos

240 permutaciones x 40 posibles cambios: 9600 posibles evaluaciones por mejora, 19.01092529296875 segundos

Para una media de 20 minutos tendrían que realizar se unas 60 mejoras:

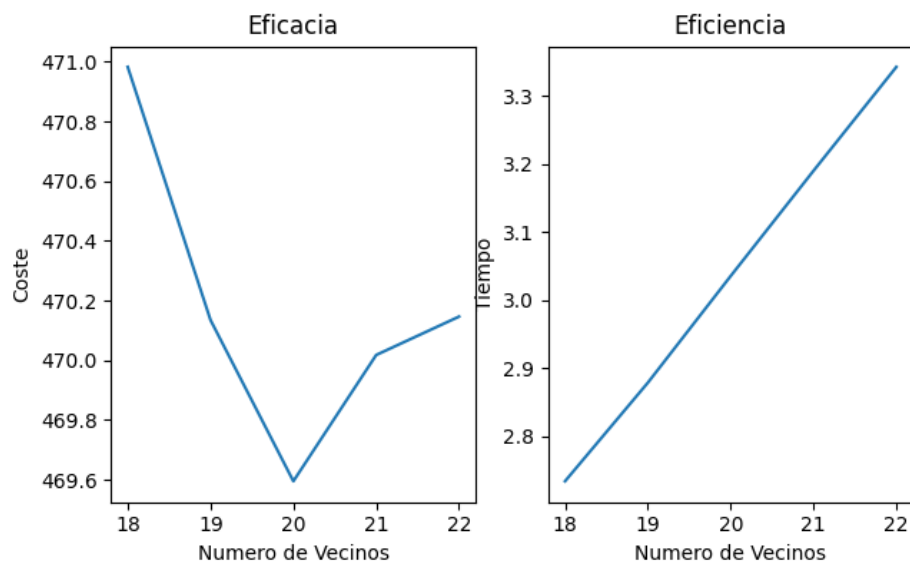
$240 \text{ permutaciones} * 40 \text{ posibles cambios} * \text{tiempo evaluación} * 60 \text{ mejoras} / 60 \text{ segundos}$
19.01092529296875 minutos

ENFRIAMIENTO SIMULADO

Para valores de ϕ y μ entre 0.1 y 0.3 la mejor combinación es 0.11 y 0.11. Para estos parámetros la media de soluciones iniciales aceptadas es 90% con un mínimo del 85%. Ninguna otra combinación de parámetros aceptaba de media algo menor. El estudio se ha realizado con 100 iteraciones para temperatura inicial variando los valores ϕ y μ .

Velocidad de enfriamiento

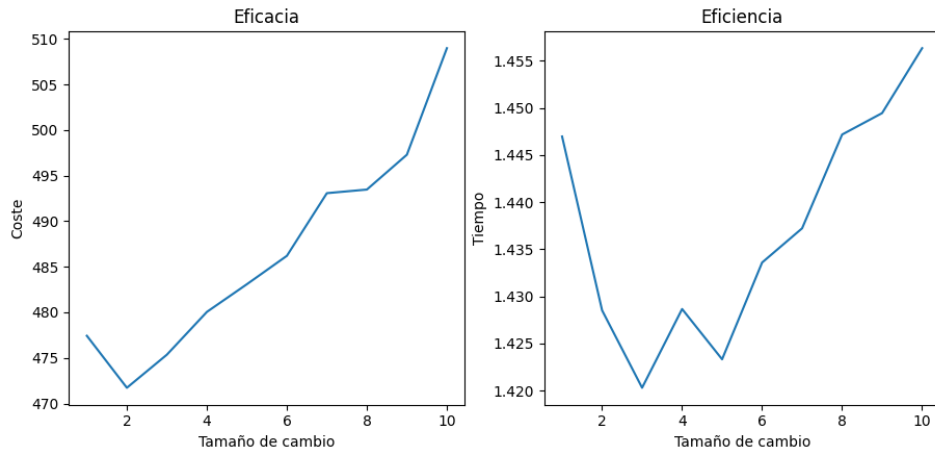
Vamos a variar la velocidad de enfriamiento (número de vecinos generados) para ver cómo afecta al coste



Como vemos el número de vecinos que ofrece el mejor coste es 20.

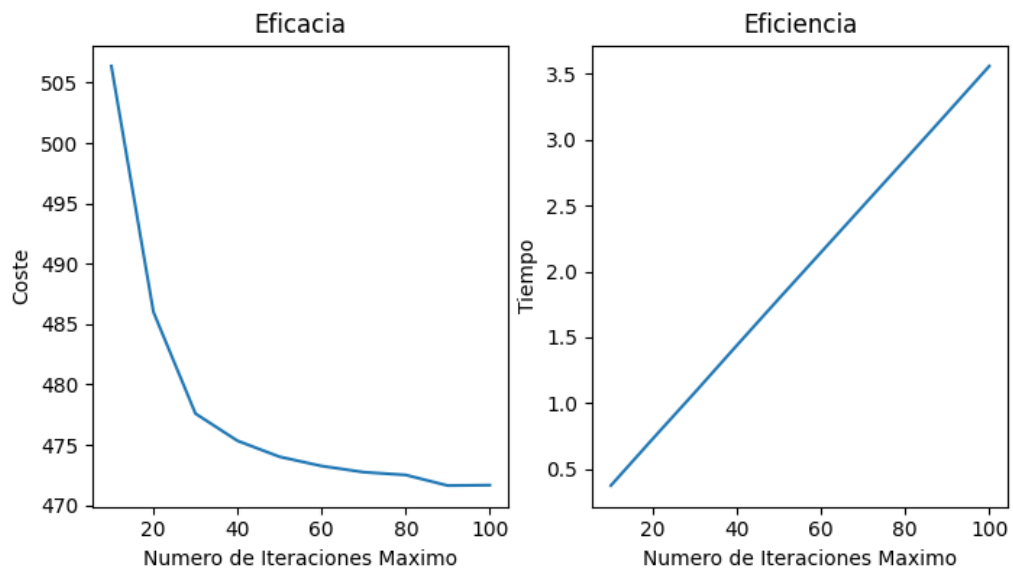
Tamaño de cambio vecino

Para crear un vecino movemos un numero de plazas de una estación a otra, variamos esta cantidad para ver cómo afecta al coste



Para mejor coste usamos el tamaño de cambio 2

Condición de parada



Se puede ver que cuantas más iteraciones mejores resultados, pero a partir de las 70 la mejora frena. Elegimos 90 iteraciones, ya que no tiene un tiempo muy elevado

Ejecución aleatoria

ENFRIAMIENTO SIMULADO

Parametros:

Numero de vecinos: 20

Tamaño de cambio: 2

Iteraciones maximas: 90

Semilla: -175

Inicial

Solucion: [15 5 26 23 13 20 18 10 13 13 10 7 18 10 7 5] Coste: 655.7549610189388

Final

Solucion: [11 12 20 21 19 14 12 8 13 15 14 21 2 12 6 13] Coste: 455.007604786749

Semilla: -276

Inicial

Solucion: [16 18 18 13 9 9 22 22 9 4 13 13 4 11 11 20] Coste: 618.6244393934463

Final

Solucion: [16 12 20 17 19 15 12 10 13 14 11 17 2 18 6 10] Coste: 470.0999173665895

Semilla: 892

Inicial

Solucion: [10 12 10 19 17 10 10 10 8 14 21 21 10 12 6 21] Coste: 551.7333387587904

Final

Solucion: [16 12 20 15 19 14 14 8 12 16 11 17 2 22 2 11] Coste: 483.55159370866664

Semilla: -539

Inicial

Solucion: [12 14 6 20 18 8 12 4 12 14 16 6 18 20 14 18] Coste: 645.7752206436885

Final

Solucion: [12 12 18 16 20 14 12 12 12 14 10 22 2 14 10 12] Coste: 464.46625629814474

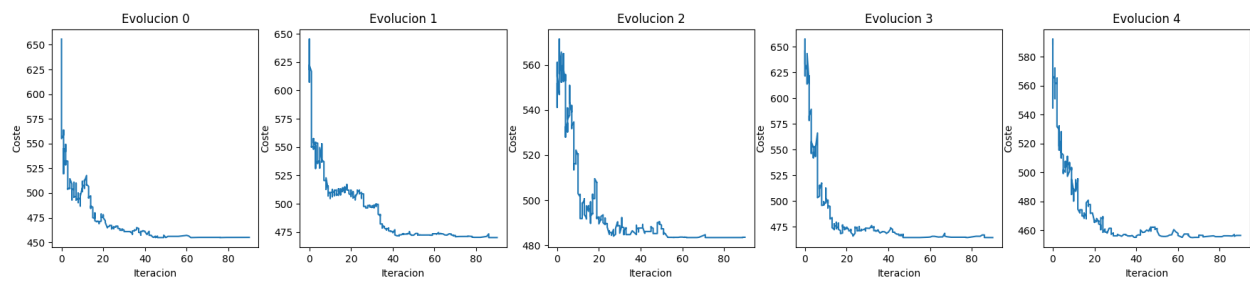
Semilla: -48

Inicial

Solucion: [6 19 4 19 19 19 6 8 19 10 15 19 4 19 12 15] Coste: 589.0504651807174

Final

Solucion: [12 7 18 15 19 13 12 12 13 16 11 23 6 23 2 11] Coste: 456.4977126570474



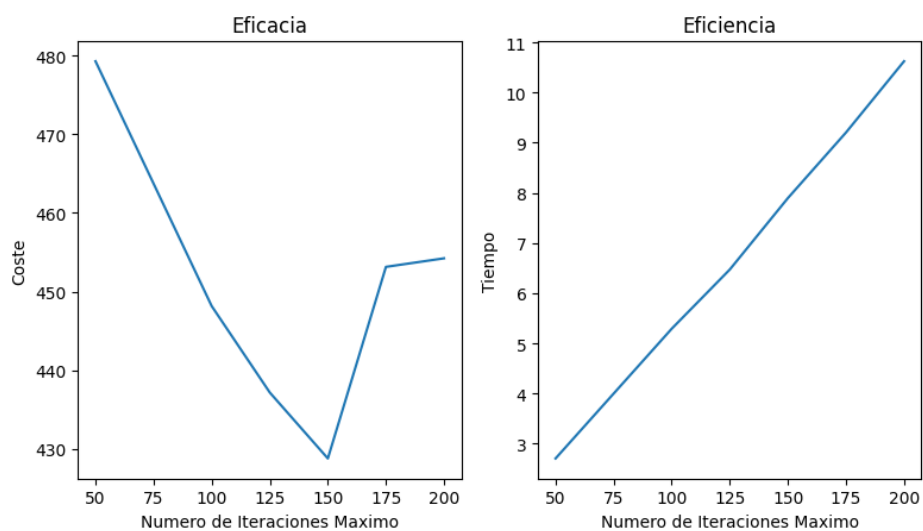
BÚSQUEDA TABÚ

La implementación tiene 3 estrategias de reinicialización, 25% con una solución aleatoria, 25% desde la mejor solución obtenida y 50% partiendo de una nueva solución greedy.

La matriz de frecuencias se ha codificado en bloques de 10 plazas.

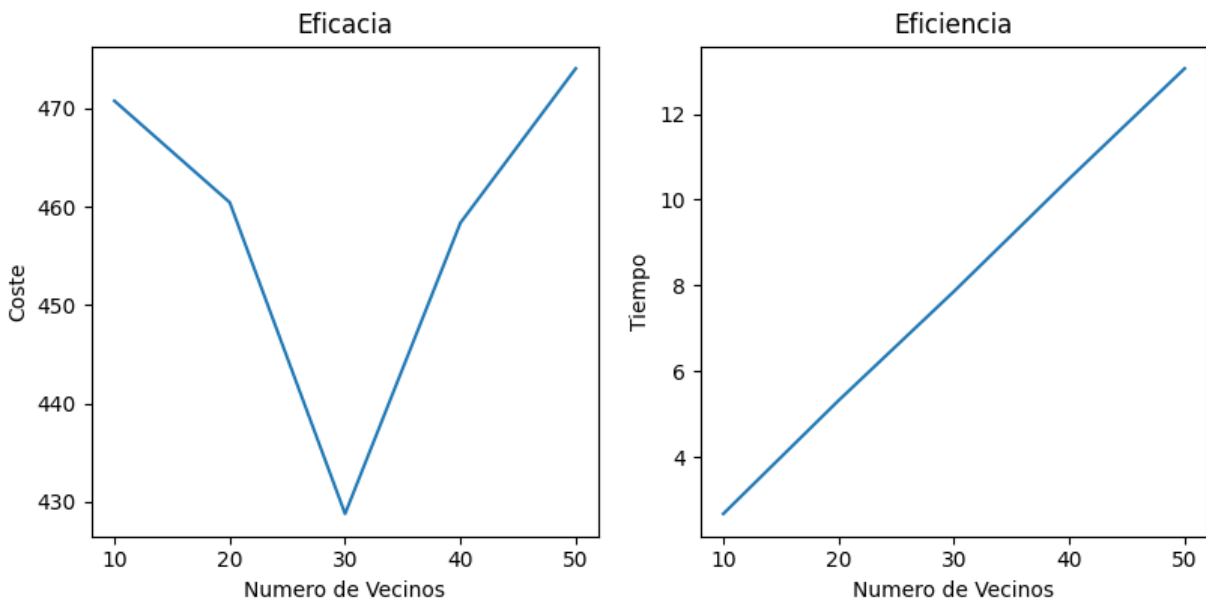
La tabla tabú tiene los movimientos restringidos y la tabla de tiempos tabú, el tiempo que se aplican estas restricciones

Máximas iteraciones



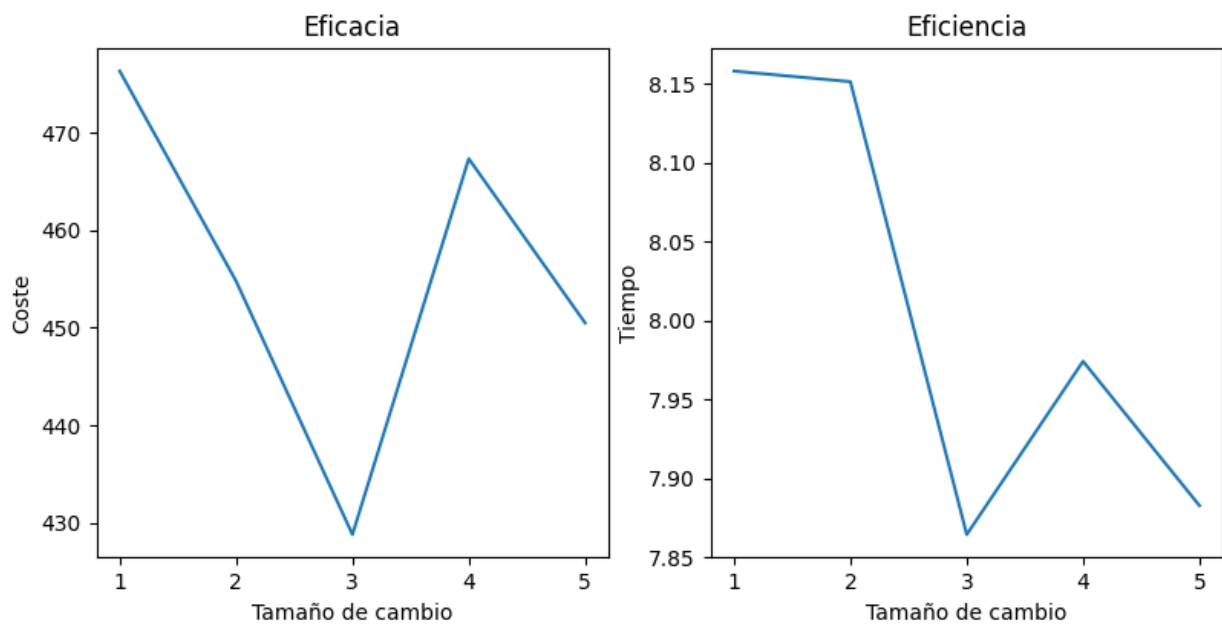
La mejor solución es con 150 iteraciones máximas, a una media de 8 segundos por semilla

Número de vecinos



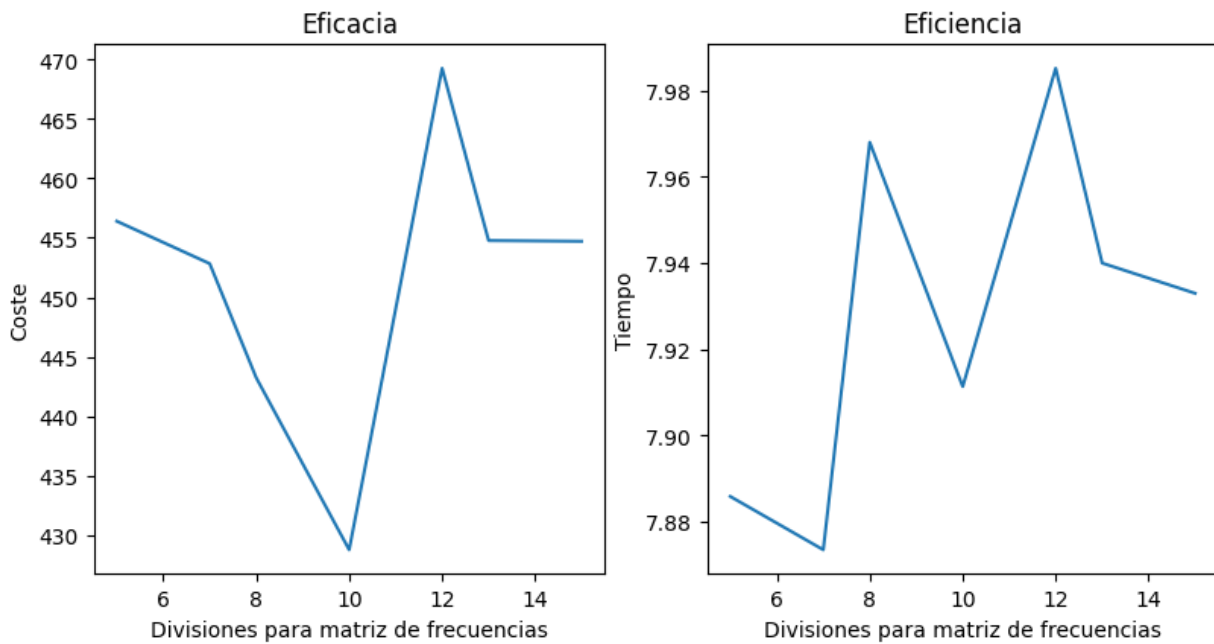
El mejor número de vecinos a generar por iteración es 30.

Número de plazas por cambio



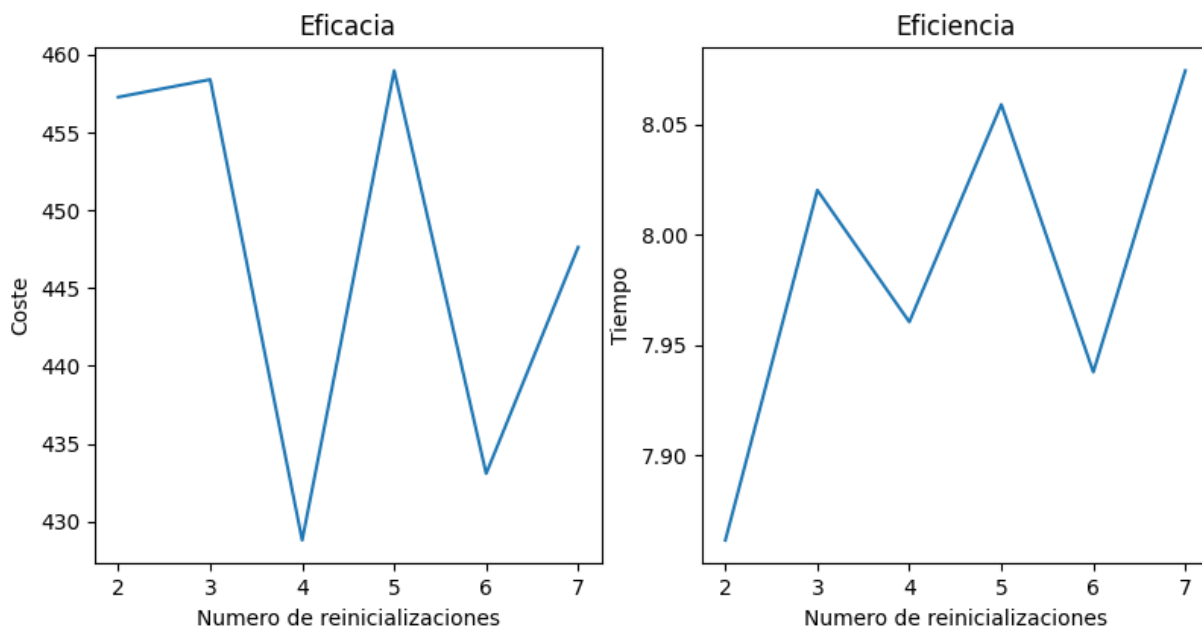
Como podemos ver el número óptimo de plazas cambiadas por generación de vecino es 3.

División de plazas para matriz de frecuencias



Lo mejor es dividir las plazas para la matriz de frecuencia en bloques de 10. 0-9 → bloque 1, 10-19 → bloque 2, etc.

Número de reinicializaciones



El mejor número de reinicializaciones, como se nos indica en la práctica, es 4.

Ejecución aleatoria

BUSQUEDA TABU

Parametros:

Numero de vecinos: 30

Tamaño de cambio: 3

Iteraciones maximas: 150

Division para matriz de frecuencias: 10

Numero de reiniciaciones: 4

Semilla: -276

Inicial

Solucion: [16 18 18 13 9 9 22 22 9 4 13 13 4 11 11 20] Coste: 618.6244393934463

Iteracion: 37, Decrementamos lista tabu (2), Reinicializamos con memoria a largo plazo

Iteracion: 74, Incrementamos lista tabu (4), Reinicializamos desde la mejor solucion

Iteracion: 111, Incrementamos lista tabu (8), Reinicializamos con memoria a largo plazo

Iteracion: 148, Incrementamos lista tabu (16), Reinicializamos con memoria a largo plazo

Final

Solucion: [15 12 14 22 20 9 12 10 12 11 11 21 5 17 7 15] Coste: 468.1916666782713

Semilla: -866

Inicial

Solucion: [12 12 14 20 18 12 16 14 12 14 12 4 10 16 4 20] Coste: 627.2257214081047

Iteracion: 37, Incrementamos lista tabu (8), Reinicializamos con solucion aleatoria

Iteracion: 74, Incrementamos lista tabu (16), Reinicializamos desde la mejor solucion

Iteracion: 111, Decrementamos lista tabu (8), Reinicializamos desde la mejor solucion

Iteracion: 148, Decrementamos lista tabu (4), Reinicializamos con solucion aleatoria

Final

Solucion: [9 12 21 19 18 13 15 8 11 14 13 23 3 14 8 11] Coste: 474.7481794568191

Semilla: 739

Inicial

Solucion: [11 15 20 9 9 4 6 18 18 11 9 18 22 15 15 13] Coste: 606.8372900234123

Iteracion: 37, Decrementamos lista tabu (2), Reinicializamos con memoria a largo plazo

Iteracion: 74, Incrementamos lista tabu (4), Reinicializamos desde la mejor solucion

Iteracion: 111, Decrementamos lista tabu (2), Reinicializamos desde la mejor solucion

Iteracion: 148, Incrementamos lista tabu (4), Reinicializamos desde la mejor solucion

Final

Solucion: [14 12 23 15 21 13 12 9 12 14 12 18 4 9 15 10] Coste: 458.97575282629555

Semilla: 112

Inicial

Solucion: [17 11 17 15 7 13 9 19 17 3 15 9 17 17 11 13] Coste: 665.4523496579687

Iteracion: 37, Decrementamos lista tabu (2), Reinicializamos con solucion aleatoria

Iteracion: 74, Decrementamos lista tabu (1), Reinicializamos desde la mejor solucion

Iteracion: 111, Incrementamos lista tabu (2), Reinicializamos desde la mejor solucion

Iteracion: 148, Decrementamos lista tabu (1), Reinicializamos con memoria a largo plazo

Final

Solucion: [13 12 20 18 19 15 12 11 14 14 12 18 2 14 9 10] Coste: 457.2329068430243

Semilla: -246

Inicial

Solucion: [8 8 4 16 18 10 12 10 14 14 20 6 20 16 14 20] Coste: 684.8570869796081

Iteracion: 37, Decrementamos lista tabu (2), Reinicializamos desde la mejor solucion

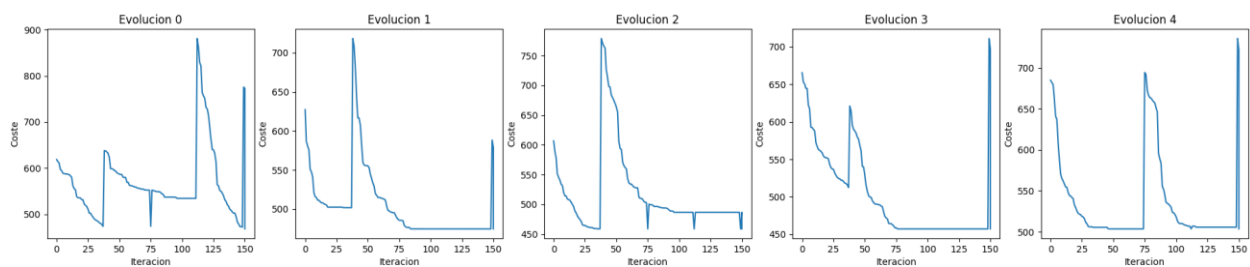
Iteracion: 74, Decrementamos lista tabu (1), Reinicializamos con memoria a largo plazo

Iteracion: 111, Reinicializamos desde la mejor solucion

Iteracion: 148, Incrementamos lista tabu (2), Reinicializamos con memoria a largo plazo

Final

Solucion: [17 11 22 22 18 13 12 10 11 14 11 18 2 13 5 11] Coste: 503.59930646138747



COMPARACIÓN

Algoritmo	Media Ev.	Mejor Ev.	Desv. Ev.	Media Coste	Mejor Coste	Desv. Coste
Greedy	1	1	0	574.55	574.55	0
Búsqueda Aleatoria	100	100	0	480.49	454.84	22.31
Búsqueda Local	1848	1340	463.66	474.75	453.24	21.5
Enfriamiento Simulado	1801	1801	0	475.57	453.24	21.55
Búsqueda Tabú	4500	4500	0	428.79	385.41	33.85

Como se puede ver la **búsqueda tabú** es la que mejor resultado ofrece, aunque también es la que más tarda. En nuestro caso el tiempo de ejecución es suficientemente bajo como para utilizar la **búsqueda tabú** en más semillas para buscar la mejor solución posible.

La **búsqueda local** también tiene muy buen resultado comparado con el tiempo que tarda. Es la única que tiene evaluaciones variables, ya que en las demás la condición de parada es simplemente un número de iteraciones máximas. Aquí también tenemos ese número, pero podemos salir antes si no se produce una mejora en los vecinos.

El **enfriamiento simulado** debería ofrecer mejores resultados que la **búsqueda local**, ya que tiene una parte de exploración, pero aún optimizando los parámetros todo lo que pude no conseguí obtener mejores resultados.

El resultado de la **búsqueda aleatoria** no es completamente malo, al menos ofrece un mejor resultado que la solución greedy. Sin embargo, el usarlo es poco viable, ya que el resultado es completamente aleatorio.