

Inteligencia Artificial

Técnicas Incompletas de Búsqueda de Soluciones

Nicolás Rojas-Morales

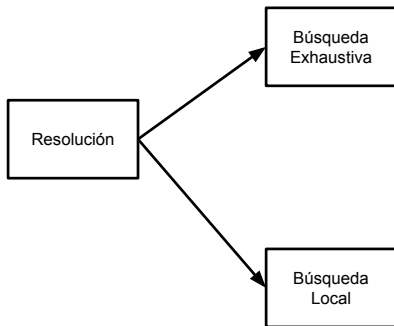
Departamento de Informática
Universidad Técnica Federico Santa María

Conceptos Generales

Introducción

- Algoritmos que realizan Búsqueda Exhaustiva garantizan obtener el óptimo global
- Para problemas de la vida real o de mayor complejidad (NP-Complejos), no pueden encontrar solución
- Sacrificamos el óptimo global por obtener soluciones de buena calidad en un tiempo reducido

Clasificación de Técnicas de Resolución



Búsqueda Local/Incompleta/Alternativa

¿Qué es Heurística?

- Criterios, principios o métodos que permiten determinar entre un conjunto de posibilidades, aquella que promete ser la más eficaz para resolver un problema.

Búsqueda Local/Incompleta/Alternativa

¿Qué es Heurística?

- Criterios, principios o métodos que permiten determinar entre un conjunto de posibilidades, aquella que promete ser la más eficaz para resolver un problema.
- Representan el compromiso entre:
 - Necesidad de utilizar criterios simples
 - Distinguir entre buenas y malas elecciones

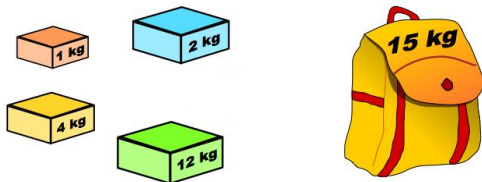
Búsqueda Local/Incompleta/Alternativa

¿Qué es Heurística?

- Criterios, principios o métodos que permiten determinar entre un conjunto de posibilidades, aquella que promete ser la más eficaz para resolver un problema.
- Representan el compromiso entre:
 - Necesidad de utilizar criterios simples
 - Distinguir entre buenas y malas elecciones
- Un método heurístico puede ser un método empírico utilizado para guiar acciones.
- Su objetivo es encontrar soluciones (c) aceptables.
- Se utilizan porque son, en general, eficientes computacionalmente y/o fáciles de implementar.
- No son muy precisas ni predecibles.

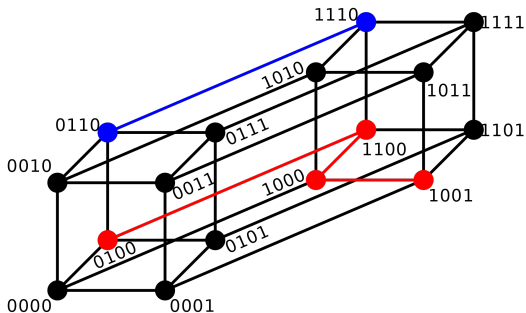
Problema

- Grandes espacios de búsqueda → Explosión combinatoria
- Soluciones factibles e infactibles



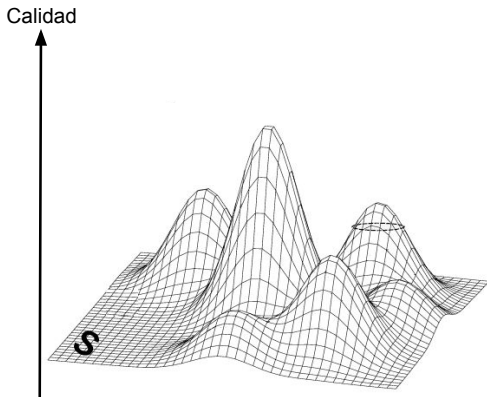
Problema

- Grandes espacios de búsqueda → Explosión combinatoria
- Soluciones factibles e infactibles

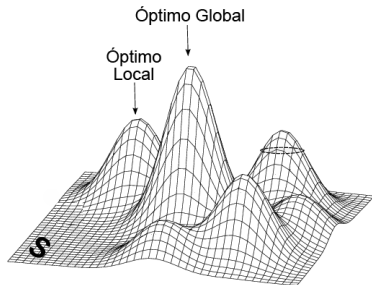


Problema

- Grandes espacios de búsqueda → Explosión combinatoria
- Soluciones factibles e infactibles



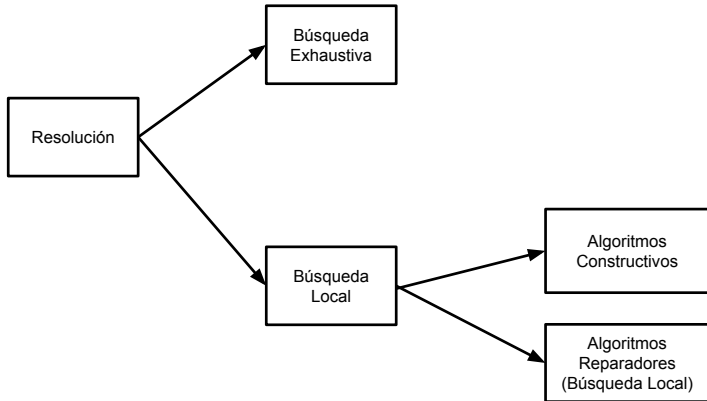
Búsqueda Local



(problema de maximización)

- Un algoritmo que realiza búsqueda local visita diferentes regiones del espacio de búsqueda
- El objetivo de estos algoritmos es encontrar el mejor óptimo local buscando un balance entre dos aspectos:
 - **Diversificación:** el algoritmo visita diferentes regiones para identificar secciones del espacio de búsqueda que son interesantes
 - **Intensificación:** el algoritmo se enfoca en encontrar soluciones de la mejor calidad posible en la región actual del espacio de búsqueda.

Clasificación de Técnicas de Resolución



Conceptos Generales

- solución candidata (c) Se refiere a una instanciación completa (global) para el problema.
 - En estricto rigor no se debería hablar de soluciones puesto que éstas pueden ser *factibles* o *infactibles*.

Conceptos Generales

- solución candidata (c) Se refiere a una instanciación completa (global) para el problema.
 - En estricto rigor no se debería hablar de soluciones puesto que éstas pueden ser *factibles* o *infactibles*.
- función de evaluación: Es capaz de representar cero, uno ó varios objetivos.
 - Informativa

Conceptos Generales

- solución candidata (c) Se refiere a una instanciación completa (global) para el problema.
 - En estricto rigor no se debería hablar de soluciones puesto que éstas pueden ser *factibles* o *infactibles*.
- función de evaluación: Es capaz de representar cero, uno ó varios objetivos.
 - Informativa

Conceptos Generales

- solución candidata (c) Se refiere a una instancia completa (global) para el problema.
 - En estricto rigor no se debería hablar de soluciones puesto que éstas pueden ser *factibles* o *infactibles*.
- función de evaluación: Es capaz de representar cero, uno ó varios objetivos.
 - Informativa
- representación: Corresponde a la estructura de la/s solución/es (c).
 - Coloreo: (V, A, V, V, A, R) (Lista Entera/Simbólica)
 - Mochila: (1, 0, 1, 0) (Lista Binaria)
 - TTP: E vs $2*(E-1)$ (Matriz Entera/Simbólica)

	1	2	3	4	5	6
A	C	B	D	-C	-B	-D
B	D	-A	-C	-D	A	C
C	-A	D	B	A	-D	-B
D	-B	-C	-A	B	C	A

Modelado versus Representación

- ¿Para qué modelar?
- ¿Siempre debo representar las soluciones (c) según la forma que se especificó en el modelo?

Ejemplo: Vendedor viajero

- Modelo

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{Si el vendedor pasa desde la ciudad } i \text{ a la ciudad } j \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$$

versus

- Representación
 x_i : Visita la ciudad x_i en el i -ésimo paso.

Inteligencia Artificial

Técnicas Incompletas de Búsqueda de Soluciones

Nicolás Rojas-Morales

Departamento de Informática
Universidad Técnica Federico Santa María

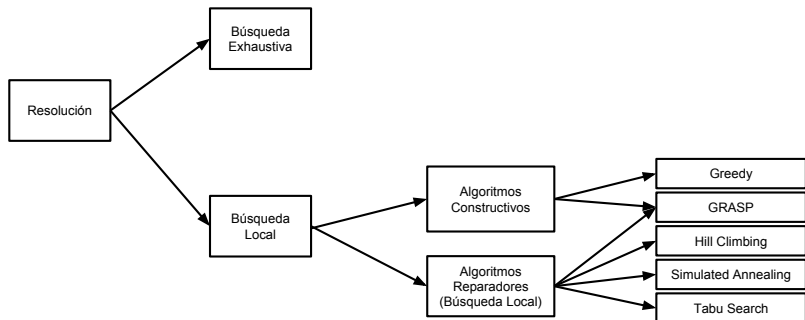
Algoritmos Constructivos

Algoritmos Constructivos

Características Algoritmos Constructivos

- Generan soluciones comenzando desde una solución parcial inicialmente vacía
- Se agregan componentes a la solución parcial hasta que esté completa
- Requieren además de una definición previa de:
 - Punto de Partida: desde donde comienza a construir la solución
 - Función Miope: toma decisiones localmente óptimas guiada por la función de evaluación

Clasificación de Técnicas de Resolución

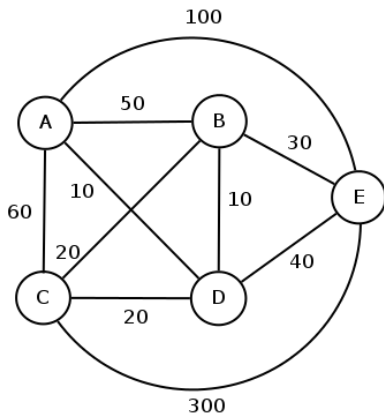


Greedy

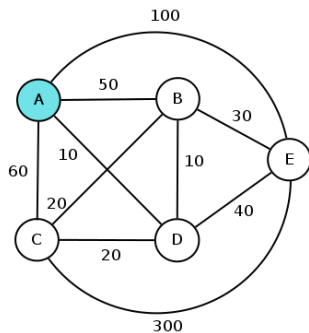
Greedy

- Algoritmo constructivo que decide de manera localmente óptima qué componentes agregar en la solución candidata
- Para el problema del vendedor viajero:
 - Representación: Tour factible
 - Función Miope: Agregar la siguiente ciudad más cercana no visitada
 - Punto de Partida: Ciudad inicial A
 - Función de Evaluación: Largo del Tour

Greedy



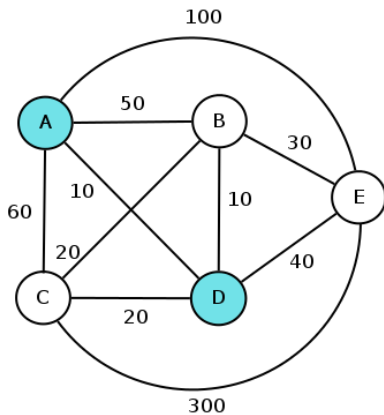
Greedy



- Tour: A

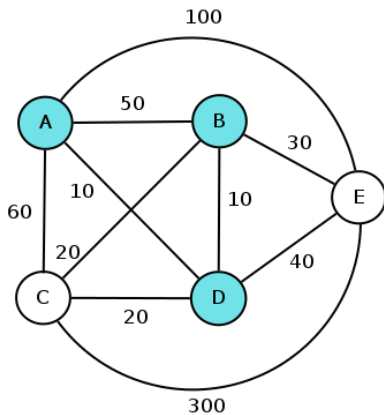
Greedy

- Tour: A - D



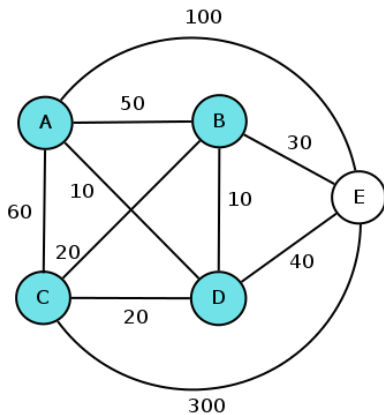
Greedy

- Tour: A - D - B

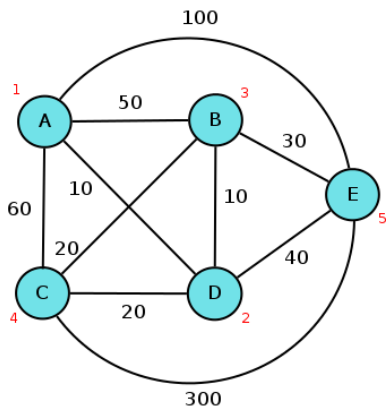


Greedy

- Tour: A - D - B - C

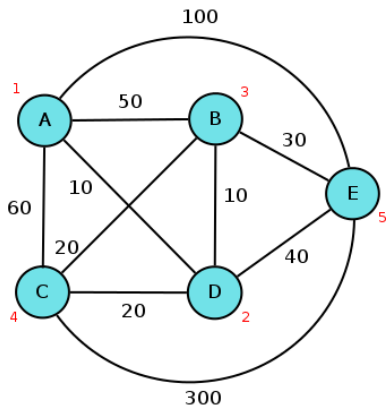


Greedy



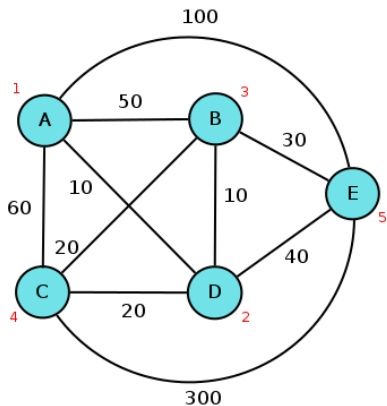
- Tour: A - D - B - C - E
- Costo Tour = 440

Greedy



- Tour: A - D - B - C - E
- Costo Tour = 440
- Tour: **D** - **B** - C - A - E
- Costo Tour = 230

Greedy



- Tour: A - D - B - C - E
- Costo Tour = 440
- Tour: **D** - **B** - C - A - E
- Costo Tour = 230
- Tour: A - D - E - B - C
- Costo Tour = 160

Algoritmos basados en construcción: Mochila

$$\text{máx } 18 \cdot x_1 + 25 \cdot x_2 + 11 \cdot x_3 + 14 \cdot x_4$$

$$\text{s.a. } 2 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + x_3 + x_4 \leq 3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \in \{0, 1\}$$

- Representación: Lista binaria
- Función objetivo: Ganancia total
 - Función de evaluación?
- Punto de partida: Objeto 3
- Función miope: Agregar el siguiente objeto de mayor ganancia [factible?]

Inteligencia Artificial

Técnicas Incompletas de Búsqueda de Soluciones

Nicolás Rojas-Morales

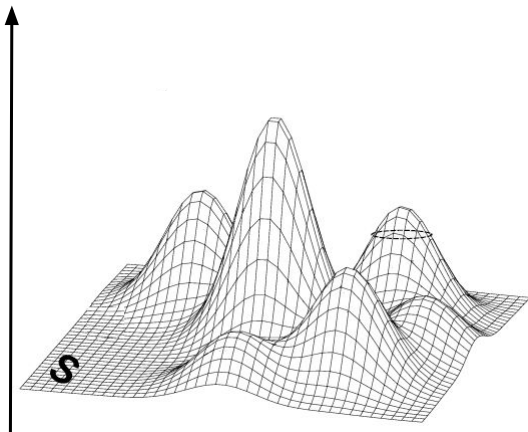
Departamento de Informática
Universidad Técnica Federico Santa María

Algoritmos Reparadores

Algoritmos basados en reparación

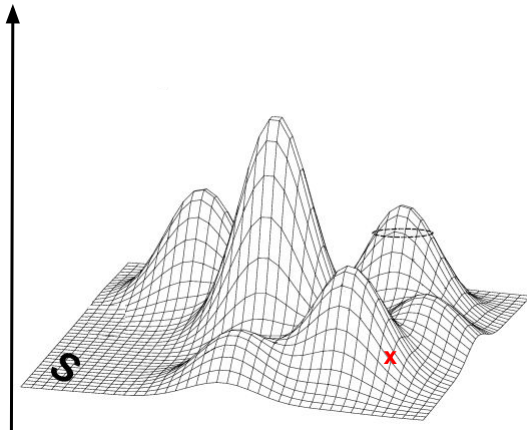
- Se mueven en el espacio de soluciones (c)
- Procesos iterativos que empiezan en una solución (c) y a través de modificaciones locales la va mejorando.
- Generalmente los algoritmos que construyen soluciones son más rápidos, pero sus resultados no siempre son buenos.

Calidad

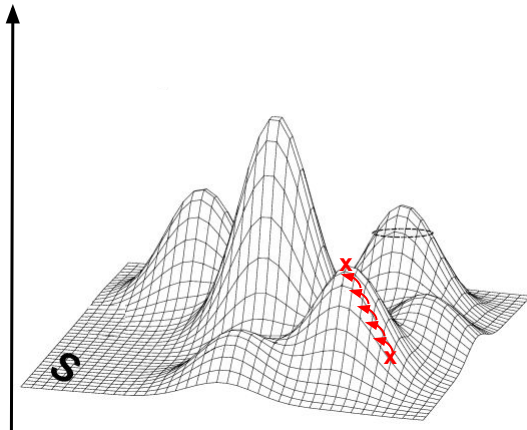


(problema de maximización)

Calidad

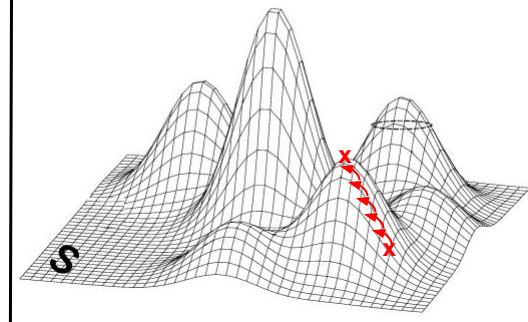


Calidad

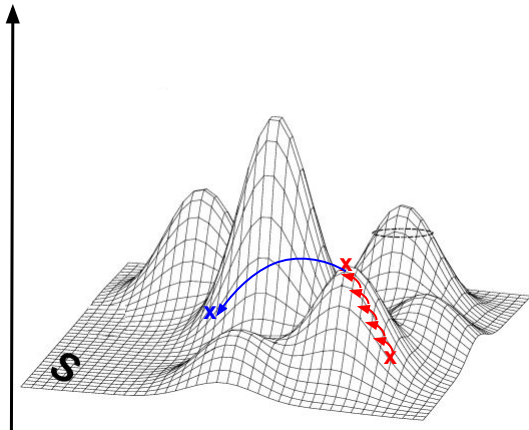


Calidad

Intensificación

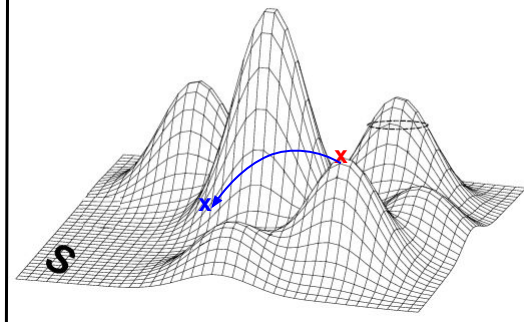


Calidad

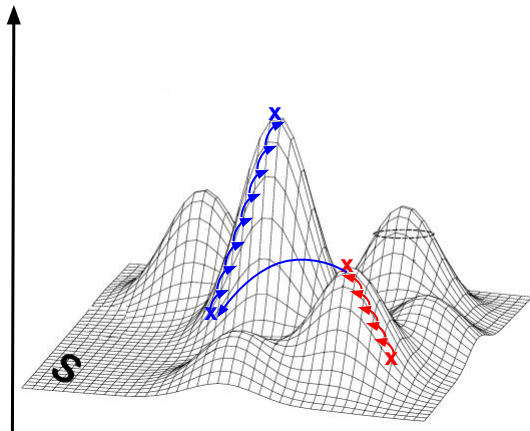


Calidad

Diversificación



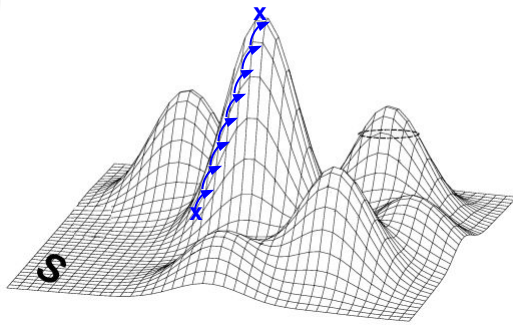
Calidad

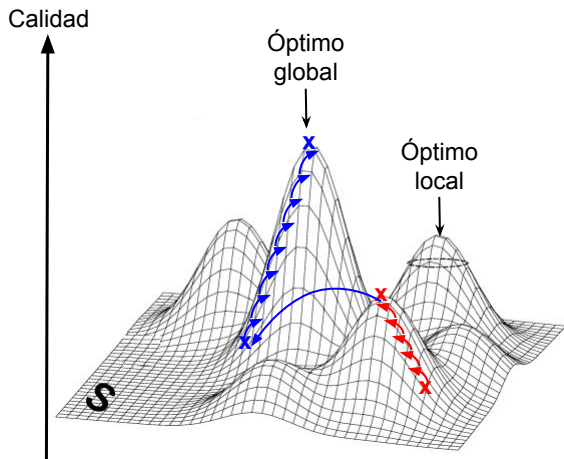


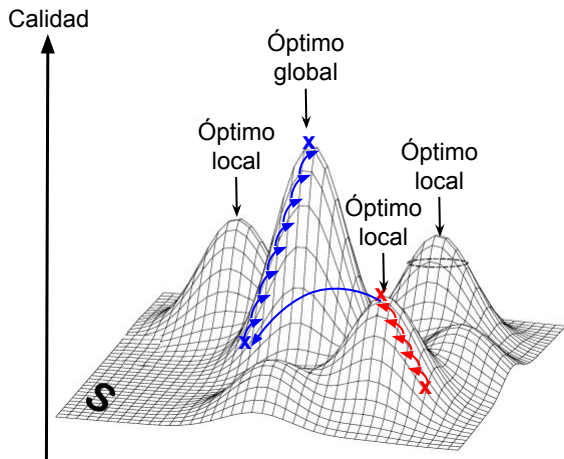
Calidad



Intensificación

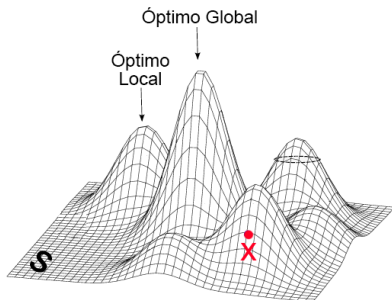






Algoritmos Reparadores

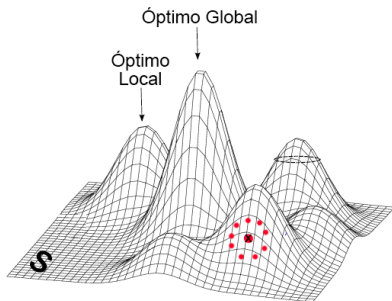
- Los algoritmos reparadores parten desde una solución inicial (x en la imagen)
- Para buscar otras soluciones, podemos aplicar un **movimiento** a x
- Todas las soluciones cercanas a x , respecto a un movimiento, forman el **vecindario** de x
- Si el algoritmo se enfoca en mejorar la calidad de las soluciones, podemos decir que está **intensificando** la búsqueda
- Si el algoritmo intenta visitar otras regiones del espacio de búsqueda, podemos decir que está **diversificando** la búsqueda



(problema de maximización)

Algoritmos Reparadores

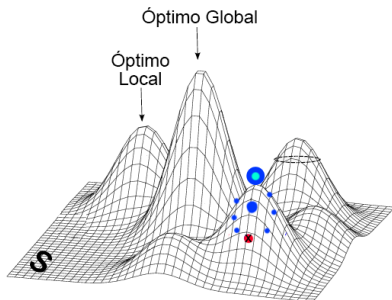
- Los algoritmos reparadores parten desde una solución inicial (x en la imagen)
- Para buscar otras soluciones, podemos aplicar un **movimiento** a x
- Todas las soluciones cercanas a x , respecto a un movimiento, forman el **vecindario** de x
- Si el algoritmo se enfoca en mejorar la calidad de las soluciones, podemos decir que está **intensificando** la búsqueda
- Si el algoritmo intenta visitar otras regiones del espacio de búsqueda, podemos decir que está **diversificando** la búsqueda



(problema de maximización)

Algoritmos Reparadores

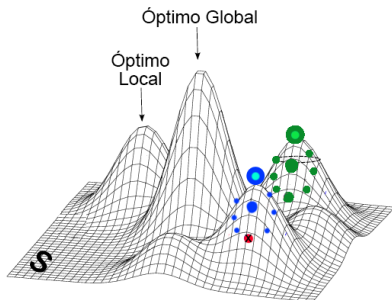
- Los algoritmos reparadores parten desde una solución inicial (x en la imagen)
- Para buscar otras soluciones, podemos aplicar un **movimiento** a x
- Todas las soluciones cercanas a x , respecto a un movimiento, forman el **vecindario** de x
- Si el algoritmo se enfoca en mejorar la calidad de las soluciones, podemos decir que está **intensificando** la búsqueda
- Si el algoritmo intenta visitar otras regiones del espacio de búsqueda, podemos decir que está **diversificando** la búsqueda



(problema de maximización)

Algoritmos Reparadores

- Los algoritmos reparadores parten desde una solución inicial (x en la imagen)
- Para buscar otras soluciones, podemos aplicar un **movimiento** a x
- Todas las soluciones cercanas a x , respecto a un movimiento, forman el **vecindario** de x
- Si el algoritmo se enfoca en mejorar la calidad de las soluciones, podemos decir que está **intensificando** la búsqueda
- Si el algoritmo intenta visitar otras regiones del espacio de búsqueda, podemos decir que está **diversificando** la búsqueda



(problema de maximización)

Algoritmos Reparadores

Definiciones

- **Movimiento**

Transformación aplicada a una solución candidata. Altera los valores asignados a algunas variables

- Bitflip: $1111 \rightarrow 0111$

- **Vecindario**

El vecindario de una solución es el conjunto de soluciones generado por la aplicación del movimiento a dicha solución

- \mathcal{N} define para cada solución candidata $x \in \mathcal{S}$ un conjunto $\mathcal{N}(x) \subseteq \mathcal{S}$
- $\mathcal{N}(x)$ son en algún sentido “ceranas” a x .
- Ejemplo con Bitflip aplicado a $x = 1111$
 - $\mathcal{N}(x) = [0111, 1011, 1101, 1110]$

Algoritmos Reparadores

Definiciones

- **Óptimo local**

Sea (S, f) un problema de optimización y \mathcal{N} la función vecindario. Una solución $\hat{x} \in S$ es un Óptimo Local con respecto a \mathcal{N} si

$$f(\hat{x}) \geq f(x), \forall x \in \mathcal{N}(\hat{x}).$$

- Un algoritmo que realiza búsqueda local, puede estancarse en algún óptimo local sin conocer otras soluciones

Hill-Climbing

- Algoritmo que busca ir mejorando el valor de la función de evaluación de una solución candidata, al aplicar iterativamente un movimiento
- Generalmente, comienza con una solución candidata generada de manera aleatoria
- En cada iteración genera un vecindario aplicando el movimiento a la solución actual
- Si algún vecino mejora la calidad de la solución actual, éste reemplaza la solución actual
- En caso contrario, termina la ejecución

Hill-Climbing

- Podemos identificar dos versiones de HC:
 - Alguna Mejora (*en inglés First Improvement*): Seleccionar el primer vecino que mejora la solución candidata actual
 - Mejor Mejora (*en inglés Best Improvement*): Selecciona el mejor vecino de todos, que mejora la solución candidata actual

Pseudo-código (Best Improvement)

Procedure hill-climbing

$local \leftarrow FALSE$

$s_c \leftarrow$ select a point at random

Repeat

$s_n \leftarrow$ select the best quality point in $\mathcal{N}(s_c)$

If $f(s_n)$ is better than $f(s_c)$ **Then**

$s_c \leftarrow s_n$

Else

$local \leftarrow TRUE$

Until $local$

End

Pseudo-código (First-Improvement Rule)

Procedure hill-climbing

$local \leftarrow FALSE$

$s_c \leftarrow$ select a point at random

$neighbor \leftarrow 0$

Repeat

$s'_n \leftarrow$ generate a neighbor point in $\mathcal{N}(s_c)$

$neighbor ++$

If $f(s'_n)$ is better than $f(s_c)$ **Then**

$s_c \leftarrow s'_n$

$neighbor \leftarrow 0$

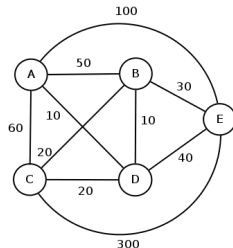
If $neighbor == max_neighbors$ **Then**

$local \leftarrow TRUE$

Until $local$

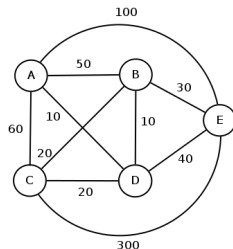
End

Hill-Climbing



Tomando como solución inicial aleatoria A-E-D-B-C con costo 230 y utilizando Mejor Mejora, su vecindario usando un intercambio entre ciudades contiguas en el tour, sería:

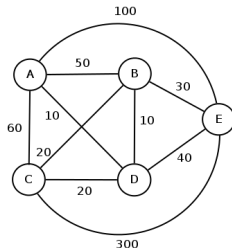
Hill-Climbing



Tomando como solución inicial aleatoria A-E-D-B-C con costo 230 y utilizando Mejor Mejora, su vecindario usando un intercambio entre ciudades contiguas en el tour, sería:

1 $E - A - D - B - C = 440$

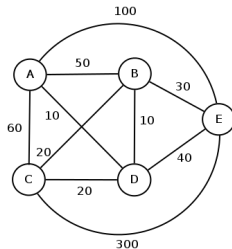
Hill-Climbing



Tomando como solución inicial aleatoria A-E-D-B-C con costo 230 y utilizando Mejor Mejora, su vecindario usando un intercambio entre ciudades contiguas en el tour, sería:

- ❶ E - A - D - B - C = 440
- ❷ A - D - E - B - C = 160

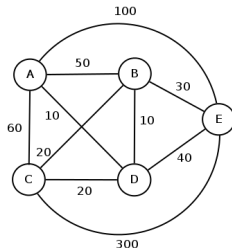
Hill-Climbing



Tomando como solución inicial aleatoria A-E-D-B-C con costo 230 y utilizando Mejor Mejora, su vecindario usando un intercambio entre ciudades contiguas en el tour, sería:

- ❶ E - A - D - B - C = 440
- ❷ A - D - E - B - C = **160**
- ❸ A - E - B - D - C = 220

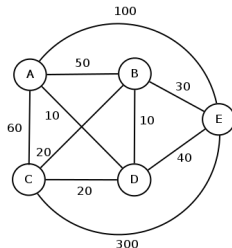
Hill-Climbing



Tomando como solución inicial aleatoria A-E-D-B-C con costo 230 y utilizando Mejor Mejora, su vecindario usando un intercambio entre ciudades contiguas en el tour, sería:

- ❶ E - A - D - B - C = 440
- ❷ **A - D - E - B - C = 160**
- ❸ A - E - B - D - C = 220
- ❹ A - E - D - C - B = 210

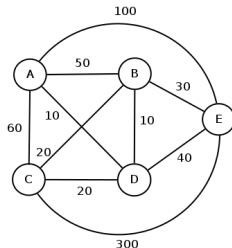
Hill-Climbing



Tomando como solución inicial aleatoria A-E-D-B-C con costo 230 y utilizando Mejor Mejora, su vecindario usando un intercambio entre ciudades contiguas en el tour, sería:

- ❶ E - A - D - B - C = 440
- ❷ **A - D - E - B - C = 160**
- ❸ A - E - B - D - C = 220
- ❹ A - E - D - C - B = 210
- ❺ C - E - D - B - A = 460

Hill-Climbing



Tomando como solución inicial aleatoria A-E-D-B-C con costo 230 y utilizando Mejor Mejora, su vecindario usando un intercambio entre ciudades contiguas en el tour, sería:

- ❶ E - A - D - B - C = 440
- ❷ **A - D - E - B - C = 160**
- ❸ A - E - B - D - C = 220
- ❹ A - E - D - C - B = 210
- ❺ C - E - D - B - A = 460

Si consideramos un algoritmo Alguna Mejora, para este caso, el primer vecino que mejora la solución es la número 2.

Hill-Climbing

- Cuando HC encuentra la mejor solución candidata de la región, termina su ejecución
- Hill Climbing no define ninguna estrategia para escapar de óptimos locales

Ejemplo

- Considerando el problema de la mochila

$$\text{máx } 18 \cdot x_1 + 25 \cdot x_2 + 11 \cdot x_3 + 14 \cdot x_4$$

$$\text{s.a. } 2 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + x_3 + x_4 \leq 3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \in \{0, 1\}$$

- Proponga una representación acorde al problema
- Proponga un movimiento acorde al problema
- Describa el proceso de búsqueda realizado por hill-climbing¹

¹1000, 0000

Ejemplo: Hill Climbing

$$\text{Máx } 18 \cdot x_1 + 25 \cdot x_2 + 11 \cdot x_3 + 14 \cdot x_4$$

$$\text{s.a. } 2 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + x_3 + x_4 \leq 3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \in \{0, 1\}$$

Ejemplo: Hill Climbing

$$\text{Máx } 18 \cdot x_1 + 25 \cdot x_2 + 11 \cdot x_3 + 14 \cdot x_4$$

$$\text{s.a. } 2 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + x_3 + x_4 \leq 3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \in \{0, 1\}$$

- Representación: Lista binaria de tamaño = número de objetos.
- Función de evaluación: Ganancia total.
 - Trabajaré solo sobre soluciones factibles, descartaré las soluciones infactibles.
- Movimiento: Bit-flip.
- Solución inicial: Aleatoria factible.

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)			FALSE

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0)		FALSE

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43)		FALSE

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29)		FALSE

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0)		FALSE
		1100(43)		
		1010(29)		
		1001(32)		
			1001(32)	

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)	1001(32)	FALSE
2	1001 (32)			

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)	1001(32)	FALSE
2	1001 (32)	0001 (14)		

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)	1001(32)	FALSE
2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57)		

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)	1001(32)	FALSE
2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43)		

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)	1001(32)	FALSE
2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)		

Hill Climbing

iteracion	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local
1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)	1001(32)	FALSE
2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)	1000(18)	TRUE

Hill-Climbing

- Cuando HC encuentra la mejor solución candidata de la región, termina su ejecución
- Hill Climbing no define ninguna estrategia para escapar de óptimos locales
- Una solución a este problema es Hill Climbing + Restart

Hill-Climbing + Restart

- La idea es re-comenzar el algoritmo con una solución nueva cuando éste se ha quedado estancado.

Pseudo-código

Procedure hill-climbing

$t \leftarrow 0$

initialize s_{best}

Repeat

$local \leftarrow FALSE$

$s_c \leftarrow$ select a point at random

Repeat

$s_n \leftarrow$ select the best quality point in $\mathcal{N}(s_c)$

If $f(s_n)$ is better than $f(s_c)$ **Then**

$s_c \leftarrow s_n$

Else

$local \leftarrow TRUE$

Until $local$

$t \leftarrow t + 1$

if $f(s_c)$ is better than $f(s_{best})$ **then**

$s_{best} \leftarrow s_c$

Until $t = MAX$

Ejemplo: Hill Climbing + Restart

$$\text{Máx } 18 \cdot x_1 + 25 \cdot x_2 + 11 \cdot x_3 + 14 \cdot x_4$$

$$\text{s.a. } 2 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + x_3 + x_4 \leq 3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \in \{0, 1\}$$

Ejemplo: Hill Climbing + Restart

$$\text{Máx } 18 \cdot x_1 + 25 \cdot x_2 + 11 \cdot x_3 + 14 \cdot x_4$$

$$\text{s.a. } 2 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + x_3 + x_4 \leq 3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \in \{0, 1\}$$

- Representación: Lista binaria de tamaño = número de objetos.
- Función de evaluación: Ganancia total.
 - Trabajaré solo sobre soluciones factibles, descartaré las soluciones infactibles.
- Movimiento: Bit-flip.
- Solución inicial: Aleatoria factible.

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)			FALSE	- - - - (0)

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0)		FALSE	- - - - (0)

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0)		FALSE	- - - - (0)
			1100(43)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0)		FALSE	- - - - (0)
			1100(43)			
			1010(29)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0)		FALSE	- - - - (0)
			1100(43)			
			1010(29)			
			1001(32)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)				

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)			
				1000(18)	TRUE	

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)			
				1000(18)	TRUE	
						1001 (32)

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)			
				1000(18)	TRUE	
						1001 (32)
2	1	0000(0)			FALSE	

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)			
				1000(18)	TRUE	
						1001 (32)
2	1	0000(0)	1000(18)		FALSE	

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)			
				1000(18)	TRUE	
						1001 (32)
2	1	0000(0)	1000(18) 0100(25)		FALSE	

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)			
				1000(18)	TRUE	
						1001 (32)
2	1	0000(0)	1000(18) 0100(25) 0010(11)		FALSE	

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)			
				1000(18)	TRUE	
						1001 (32)
2	1	0000(0)	1000(18) 0100(25) 0010(11) 0001(14)		FALSE	

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)			
				1000(18)	TRUE	
						1001 (32)
2	1	0000(0)	1000(18) 0100(25) 0010(11) 0001(14)		FALSE	
				0100(25)		
	2	0100 (25)				

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
1	1	1000 (18)	0000 (0) 1100(43) 1010(29) 1001(32)		FALSE	- - - - (0)
				1001(32)		
	2	1001 (32)	0001 (14) 1101(57) 1011(43) 1000(18)			
				1000(18)	TRUE	
						1001 (32)
2	1	0000(0)	1000(18) 0100(25) 0010(11) 0001(14)		FALSE	
				0100(25)		
	2	0100 (25)	1100(43)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
2	2	0100 (25)				

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
2	2	0100 (25)	1100 (43)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
2	2	0100 (25)	1100 (43)			
			0000 (0)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
2	2	0100 (25)	1100 (43)			
			0000 (0)			
			0110 (36)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
2	2	0100 (25)	1100 (43) 0000(0) 0110(36) 0101(39)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
2	2	0100 (25)	1100 (43) 0000(0) 0110(36) 0101(39)			
				0101(39)		
2	3	0101 (39)	1101 (57)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
2	2	0100 (25)	1100 (43) 0000(0) 0110(36) 0101(39)			
				0101(39)		
2	3	0101 (39)	1101 (57) 0001(14)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
2	2	0100 (25)	1100 (43) 0000(0) 0110(36) 0101(39)			
				0101(39)		
2	3	0101 (39)	1101 (57) 0001(14) 0111(50)			

Hill Climbing + Restart

restart	it	s_c	$\mathcal{N}(s_c)$	s_n	local	s_{best}
2	2	0100 (25)	1100 (43) 0000(0) 0110(36) 0101(39)			
				0101(39)		
2	3	0101 (39)	1101 (57) 0001(14) 0111(50) 0100(25)		TRUE	0101 (39)

Hill-Climbing + Restart

- Desventaja de H-C W/ Restart: Pérdida de información valiosa del proceso de búsqueda actual.
- Una alternativa es aceptar movimientos que empeoran la calidad de la solución actual.
- La desventaja de aceptar soluciones de peor calidad es que se pueden producir ciclos en la búsqueda.