



Facultad de Ciencias
Licenciatura en
Ciencias de la Computación

Cómputo Evolutivo

.....

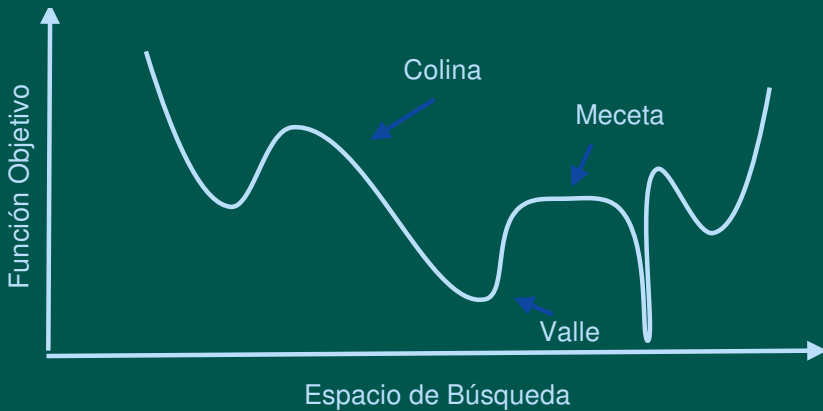
Búsqueda por Escalada

M. en C. Oscar Hernández Constantino
(constantino92@ciencias.unam.mx)

Contenido de la Presentación

1. Búsqueda por Escalada (Hill Climbing)
 - 1.1 Pseudocódigo general
 - 1.2 Variantes
 - 1.3 Ejemplo
 - 1.4 Ventajas y Desventajas

Búsqueda por Escalada (Hill Climbing)





Algoritmo 1: Búsqueda por Escalada (Hill Climbing)

Entrada: Una solución $s_0 \in S$, función de vecindad $N : S \rightarrow 2^S$, función objetivo $f : \rightarrow \mathbb{R}$

Resultado: Una solución s' que es un óptimo local respecto a N

```
1  $s = s_0$  ;  
  //  $s_0 = \text{generarSolucionInicial}()$   
2 mientras Condición de Término hacer  
3   /* Generación de candidatos (vecindad),  $N(s)$  */  $N(s) =$   
   generarVecinos( $s$ ) ;  
4  
5   si  $\nexists f(s') < f(s) \forall s' \in N(s)$  entonces  
6     | Detener ejecución  
7   en otro caso  
8     | Seleccionar a un vecino  $s' \in N(s)$  tal que  $f(s') < f(s)$  ;  
9     |  $s = s'$  ;  
10  
11 devolver  $s$ 
```

Variantes

- Mayor descenso: Determinista completamente
- Primero en mejorar: Determinista parcialmente, depende de la forma en que se procesan los vecinos.
- Selección Aleatoria: Completamente estocástico, seleccionando al primero que mejore.

S			f(S)
1	0	1	26

Solución Activa

S	f(S)
1 0 1	26

Solución Activa



Vecindad

Orden de generación	S'			f(S)
	0	0	1	21
	S'			f(S)
	1	1	1	17
	S'			f(S)
	1	0	0	30

S	f(S)
1 0 1	26

Solución Activa



Vecindad

Orden de generación ↓	S'	f(S)
	0 0 1	21
	1 1 1	17
	S'	f(S)
	1 0 0	30



Primero en mejorar

S'	f(S)
0 0 1	21

S	f(S)
1 0 1	26

Solución Activa



Vecindad		
Orden de generación ↓	S'	f(S)
	0 0 1	21
	1 1 1	17
	1 0 0	30



Mayor descenso

S'	f(S)
1 1 1	17

S	f(S)
1 0 1	26

Solución Activa



Vecindad

S'	f(S)
0 0 1	21
1 1 1	17
1 0 0	30



Descenso Aleatorio

S'	f(S)
1 1 1	17

S'	f(S)
0 0 1	21

Ventajas y Desventajas

- Fácil de implementar
- A lo más podemos llegar a un óptimo local, no hay garantía de llegar a un óptimo global.
- El resultado depende fuertemente de la solución inicial
- No hay una cota superior del tiempo de ejecución
 - En la práctica se tienen tiempos aceptables
 - Es posible tener casos con complejidad Exponencial

Algoritmo 2: Búsqueda Aleatoria

Entrada: $MAX > 0$, máximo de iteraciones; $f : \rightarrow \mathbb{R}$, función objetivo

Resultado: s' , mejor solución encontrada

```
1  $s_{mejor}$  = inicializar solución ;  
2  $t = 1$  ;  
3 mientras  $t < MAX$  hacer  
4    $s' =$  inicializar solución ;  
5   si  $f(s') < f(s)$  entonces  
6     // Actualizar la mejor solución encontrada  
7      $s_{mejor} = s'$  ;  
7 devolver  $s_{mejor}$ 
```

Algoritmo 3: Búsqueda por Escalada

Entrada: $s_0 \in S$, solución inicial; $N : S \rightarrow 2^S$, función de vecindad; $f : S \rightarrow \mathbb{R}$, función objetivo

Resultado: s' , mejor solución encontrada

```
1  $s = s_0$  ;  
2  $t = 1$  ;  
3 mientras  $\exists s' \in N(s)$  tal que  $f(s') < f(s)$  hacer  
4   |   Seleccionar  $s' \in N(s)$  tal que  $f(s') < f(s)$  ;  
5   |    $s = s'$   
6 devolver  $s$ 
```
