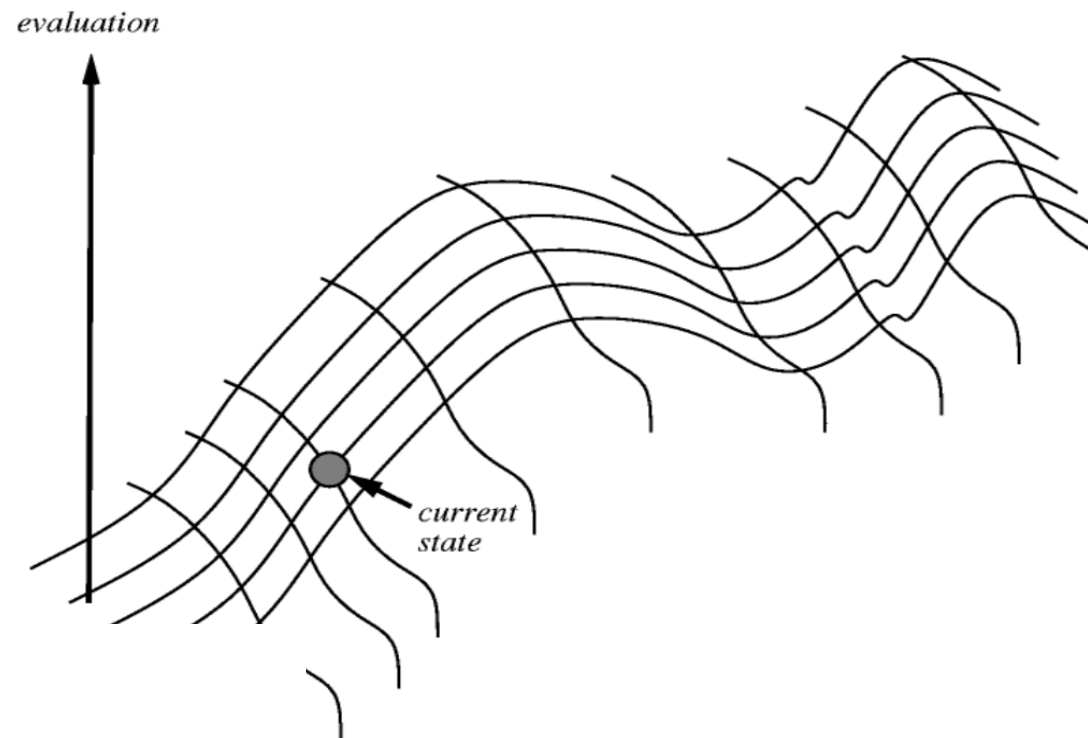


4. ALGORITMOS DE ESCALADA (Hill-Climbing)

- Bucle que continuamente se mueve en la dirección del valor:
 - creciente (si se trata de maximizar una función de coste)
 - decreciente (si se trata de minimizar la función de coste)



4.1 Búsqueda en Escalada

```
vecino = sucesor de actual con f menor  
si  $f(\text{vecino}) \leq f(\text{actual})$   
    actual = vecino
```

Sigue el recorrido a través de los nodos en los que el valor de dicha función sea mínimo

Se generan los sucesores de un estado Actual

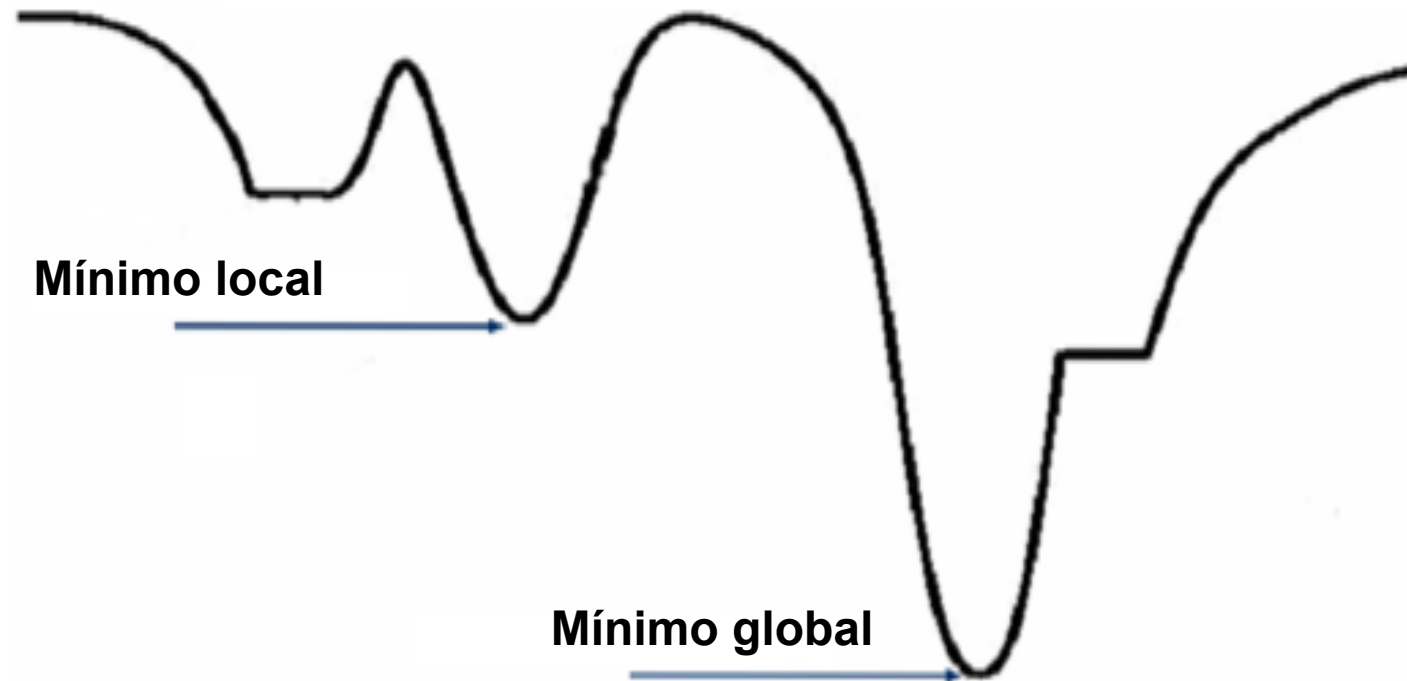
- sea m , el de menor función de evaluación $f(m)$

Si $f(m) < f(\text{actual})$
devuelve m como única expansión

- $\text{actual} = m$

Termina cuando alcanza un “pico” donde ningún vecino tiene un valor más bajo

4.2 Problemas



4.3 Alternativa: Búsqueda por Haz Local

- Comienza con estados generados aleatoriamente
- Guarda la pista de k estados.
- Mientras alguno no sea objetivo
 - Se generan todos los sucesores de los k estados.
 - Se seleccionan los k mejores sucesores de la lista completa y se repite el proceso

4.3 Búsqueda Local para PSR

- **Estados:** asignaciones completas (consistentes o inconsistentes)
- **Estado inicial:** escogido aleatoriamente
- **Estado final:** solución al PSR
- **Generación de un sucesor:** elegir una variable y cambiar el valor que tiene asignado (heurística y aleatoriedad)

- Heurística de **Mínimos Conflictos:**
 - Seleccionar **variable** distinta de la última modificada que participa en más restricciones NO satisfechas en el estado
 - Seleccionar **valor** que cause el mínimo número de conflictos con otras variables (Valor Menos Restringido)

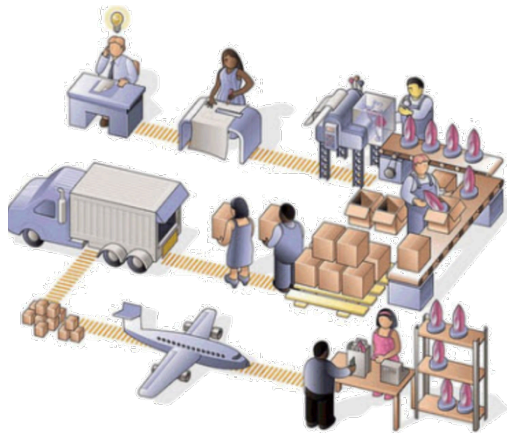
5. Conclusiones

Cuando el camino a la solución es irrelevante:

- Guardan sólo un estado en memoria: el estado actual
- Se mueven sólo a los nodos vecinos del nodo actual
- No son sistemáticos en la búsqueda
- Utilizan poca memoria
- Pueden encontrar soluciones razonables en espacios de estados grandes o infinitos
- Pueden quedar atrapados en máximos/mínimos locales

Problema de Planificación de Tareas

- Supongamos que N trabajadores tienen que realizar N tareas.



| | Tarea 1 | Tarea 2 | Tarea 3 | Tarea 4 |
|--------------|---------|---------|---------|---------|
| trabajador 1 | 12 | 43 | 15 | 7 |
| trabajador 2 | 9 | 10 | 6 | 4 |
| trabajador 3 | 5 | 13 | 29 | 2 |
| trabajador 4 | 4 | 11 | 17 | 9 |

- El problema consiste en **asignar a cada trabajador una y sólo una tarea**, de manera que se realicen todas las tareas en un **tiempo total mínimo**.

Implementación

■ Asignacion=[1 2 3 4]

■ Coste= 12+10+29+9=60

Tiempos = [12 43 15 7
 9 10 6 4
 5 13 29 2
 4 11 17 9]

■ Evaluación de una asignación de tareas (o lista de asignaciones)

function C=**Coste**(Tiempos, Asignacion)

■ **Sucesores**: mediante intercambio de 2 tareas

function Lista=**Sucesores**(Asignacion, Trabajador)

function [X, V]=busquedaLocal(Tiempos, actual)

%% X= asignación final encontrada V=Coste de X

%% realiza una busqueda local para encontrar una asignacion mínima

%% 1. inicializaciones

%% 2. bucle de búsqueda

while (condiciones)

 varactual=mod(itera,N)+1;

 L=Sucesores(actual,varactual);

 C=Costes(Tiempos,L);

%% Elige sucesor con mínimo coste

.....

%% Actualiza la asignación del nodo actual si procede

.....

end

Bibliografía

- Russell, S. y Norvig, P. *Inteligencia Artificial (un enfoque moderno)* (Pearson Educación, 2004). Segunda edición. Cap. 5: “Problemas de Satisfacción de Restricciones”
- Nilsson, N.J. *Inteligencia artificial (una nueva síntesis)* (McGraw–Hill, 2000). Cap. 11 “Métodos alternativos de búsqueda y otras aplicaciones”
- Poole, D.; Mackworth, A. y Goebel, R. *Computational Intelligence (A Logical Approach)* (Oxford University Press, 1998) “Constraint Satisfaction Problems”