Metaheurísticas

Seminario 4. Técnicas basadas en trayectorias para el Problema de la Máxima Diversidad (MDP) y el Problema del Agrupamiento con Restricciones (PAR)

1. Trayectorias Simples

- Esquema General del Algoritmo de Enfriamiento Simulado
- Un Algoritmo de Enfriamiento Simulado para el MDP y el PAR

2. Trayectorias Múltiples

- Esquema General del Algoritmo ILS
- Un Algoritmo ILS para el MDP y el PAR

Algoritmo de Enfriamiento Simulado

```
Procedimiento Simulated Annealing (\Delta f para minimizar)
Start
 T \leftarrow T_0; s \leftarrow \text{GENERATE}(); Best Solution \leftarrow s;
 Repeat
     For cont = 1 to L(T) do /* Inner loop
      Start
      s' \leftarrow \text{NEIGHBORHOOD\_OP}(s); /* A single move
      \Delta f = f(s') - f(s);
      If ((\Delta f < 0)) or (U(0,1) \le \exp(-\Delta f/k \cdot T)) then
         s \leftarrow s';
         If COST(s) is better than COST(Best Solution)
            then Best Solution \leftarrow s;
      End
     T \leftarrow g(T); /* Cooling scheme. The classical one is geometric: T \leftarrow \alpha \cdot T
 until (T \leq T_f); /* Outer loop
 Return(Best Solution);
End
```

■ **Representación**: Problema de selección: un conjunto $Sel = \{s_1, ..., s_m\}$ que almacena los m elementos seleccionados de entre los n elementos del conjunto S. Permite verificar las restricciones

 Operador de vecino de intercambio y su entorno: El entorno de una solución Sel está formado por las soluciones accesibles desde ella a través de un movimiento de intercambio

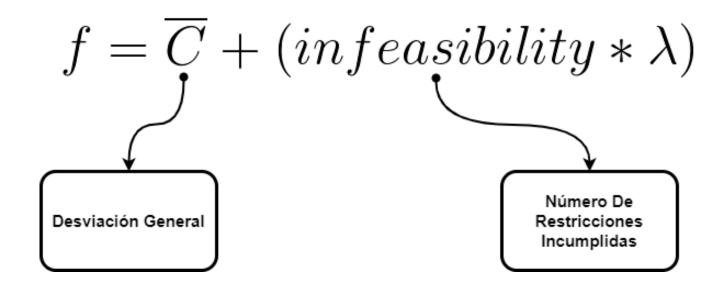
Dada una solución (conjunto de elementos seleccionados) se escoge un elemento y se intercambia por otro que no estuviera seleccionado (Int(Sel,i,j)):

$$Sel = \{s_1, ..., i, ..., s_m\} \Rightarrow Sel' = \{s_1, ..., j, ..., s_m\}$$

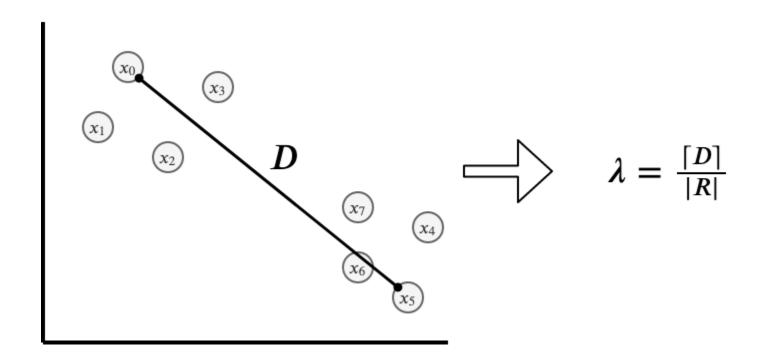
Int(Sel,i,j) verifica las restricciones

- Exploración del vecindario: En cada iteración del bucle interno se genera una única solución vecina, de forma aleatoria, y se compara con la actual. Se usa la factorización para el cálculo del coste
- Esquema de enfriamiento: esquema de Cauchy modificado
- Condición de enfriamiento L(T): cuando se genere un número máximo de soluciones vecinas, máx_vecinos, o cuando se acepte un número máximo de los vecinos generados, máx_éxitos
- Condición de parada: cuando se alcance un número máximo de iteraciones o cuando el número de éxitos en el enfriamiento actual sea 0

De nuevo haremos una interpretación débil de las restricciones. Emplearemos la misma función objetivo y el mismo esquema de representación que empleábamos en la Búsqueda Local



De nuevo haremos una interpretación débil de las restricciones. Emplearemos la misma función objetivo y el mismo esquema de representación que empleábamos en la Búsqueda Local



De nuevo haremos una interpretación débil de las restricciones. Emplearemos la misma función objetivo y el mismo esquema de representación que empleábamos en la Búsqueda Local

- Exploración del vecindario: En cada iteración del bucle interno se genera una única solución vecina, de forma aleatoria, y se compara con la actual. Empleamos el mismo operador de vecino (Cambio_Cluster(S,i,l)) de la BL (es necesario verificar que se cumplen la restricciones del problema del clustering)
- Esquema de enfriamiento: esquema de Cauchy modificado
- Condición de enfriamiento L(T): cuando se genere un número máximo de soluciones vecinas, máx_vecinos, o cuando se acepte un nº máximo de los vecinos generados, máx_éxitos
- Condición de parada: cuando se alcance un número máximo de iteraciones o cuando el número de éxitos en el enfriamiento actual sea 0

Procedimiento ILS

```
Comienzo-ILS
  S<sub>o</sub> ← Generar-Solución-Inicial
  S \leftarrow Búsqueda Local (S_0)
  Repetir
      S' ← Modificar (S, historia) %Mutación
      S" ← Búsqueda Local (S')
      S ← Criterio-Aceptación (S, S", historia)
      Actualizar (S, Mejor_Solución)
  Hasta (Condiciones de terminación)
Devolver Mejor_Solución
Fin-ILS
```

ILS para el MDP

- Representación de orden: conjunto $Sel = \{s_1, ..., s_m\}$ que almacena los m elementos seleccionados de entre los n elementos del conjunto S
- Solución inicial: aleatoria
- Operador de mutación: Cada vez que se muta, aplicamos el operador de intercambio Int(Sel,i,j) sobre $t=0.1\cdot m$ elementos seleccionados distintos para provocar un cambio brusco
- Algoritmo de búsqueda local: dos variantes: la BL-MDP de la Práctica 1 y el ES de esta misma práctica
- Criterio de aceptación: se sigue el "criterio del mejor", siempre se aplica la mutación sobre la mejor solución encontrada hasta ahora

Elementos de ILS para el PAR

- Representación de asignación: Vector de *n* posiciones asociadas a las *n* instancias del conjunto de datos *X*. Cada posición almacena el cluster al que se asigna la instancia de dicha posición
- Solución inicial: aleatoria
- Algoritmo de búsqueda local: dos variantes: la Búsqueda Local
 Fuerte de la Práctica 1 y el ES de esta misma práctica
- Criterio de aceptación: se sigue el "criterio del mejor", siempre se aplica la mutación sobre la mejor solución encontrada hasta ahora

Elementos de ILS para el PAR: mutación

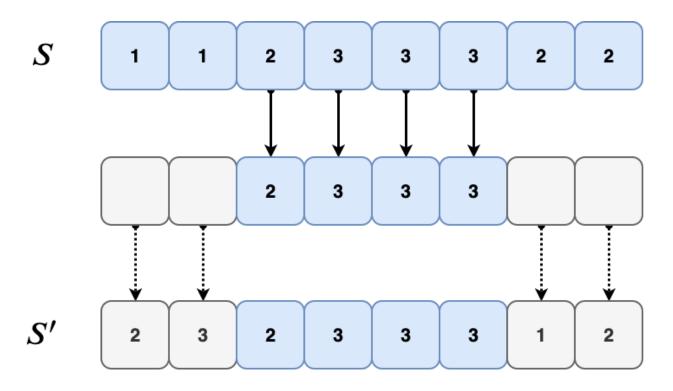
El operador de modificación (mutación) es el mecanismo que incorpora el procedimiento ILS para introducir diversidad en la exploración del espacio de soluciones

Debemos hacer que aplique un cambio a la solución lo suficientemente significativo como para abandonar el óptimo local en el que esta la solución a la que se aplica, pero conservando algunas de sus características

Para ello empleamos el operador de mutación por segmento, basado en seleccionar un segmento de longitud fija de la solución a mutar y aplicarle un cambio fuerte. El cambio consiste en reasignar de forma aleatoria las etiquetas de las instancias asociadas a las posiciones contenidas en el segmento

Elementos de ILS para el PAR: mutación

En cada mutación se genera un número aleatorio r en el rango $\{0, \dots, n-1\}$ que marca el inicio del segmento. Copiamos en la nueva solución las posiciones **no contenidas** en el segmento [r, ((r+v) mod n) - 1]. Tras ello asignamos etiquetas aleatorias a las posiciones de la nueva solución que queden sin asignar. Por ejemplo: para n=8, k=3, v=4, r=6. Calculamos el final del segmento como((r+v) mod n) - 1 = ((6+4) mod 8) - 1 = 1.



iCuidado! Siempre debemos comprobar que la solución que se genera cumpla con las restricciones del problema del clustering (ningún cluster puede quedar vacío) 13