Metaheurísticas

Seminario 2.b. Problemas de optimización con técnicas basadas en trayectorias múltiples

3. Esquema General de los Algoritmos GRASP e ILS

- 4. Problemas de Optimización con Trayectorias Múltiples
 - Asignación Cuadrática
 - Selección de Características

Procedimiento GRASP

Procedimiento GRASP

```
Repetir Mientras (no se satisfaga el criterio de parada)
```

S ← Construcción Solución Greedy Aleatorizada ()

S' ← Búsqueda Local (S)

Actualizar (S', Mejor_Solución)

Devolver (*Mejor_Solución*)

FIN-GRASP

Procedimiento GRASP

Construcción Solución Greedy Aleatorizada ()

- ✓ En cada iteración de su proceso constructivo de la solución, un algoritmo greedy básico:
 - construye una lista con los candidatos factibles (las posibles componentes a escoger de acuerdo con la solución construida hasta el momento y las restricciones del problema): Lista de Candidatos (LC),
 - ✓ los evalúa de acuerdo a una función de selección (que mide su calidad/preferencia para ser escogidos), y
 - ✓ selecciona siempre el candidato de mejor calidad de la LC
- ✓ Los algoritmos GRASP añaden aleatoriedad al procedimiento anterior. La única diferencia es que en cada iteración:
 - ✓ No se consideran todos los candidatos posibles sino sólo los de mejor calidad: Lista Restringida de Candidatos (LRC). El tamaño de esa lista puede ser fijo o variable en función de un umbral de calidad
 - ✓ El elemento seleccionado se escoge aleatoriamente de la RCL para inducir diversidad, independientemente de la calidad de los candidatos

Procedimiento ILS

```
Comienzo-ILS
  S<sub>o</sub> ← Generar-Solución-Inicial
  S ← Búsqueda Local (S<sub>o</sub>)
  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
```

Problema de Asignación Cuadrática (QAP)

■ Problema de la asignación cuadrática, *QAP*:

Dadas n unidades y n localizaciones posibles, el problema consiste en determinar la asignación óptima de las unidades en las localizaciones conociendo el flujo existente entre las primeras y la distancia entre las segundas

$$QAP = \min_{S \in \Pi_N} \left(\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n f_{ij} \cdot d_{S(i)S(j)} \right)$$

donde:

- ✓ S es una solución candidata (una posible asignación de unidades a localizaciones) representada por una permutación de n elementos
- ✓ $f_{ij} \cdot d_{S(i)S(j)}$ es el coste de la asignación de la unidad u_i a la localización S(i) y u_j a S(j), calculado como el coste del recorrido del flujo que circula entre esas dos unidades i y j cuando están situadas en las localizaciones S(i) y S(j)

Variante de: Y. Li, P.M. Pardalos, M.G.C. Resende. A greedy randomized adaptive search procedure for the quadratic assignment problem. In: P.M. Pardalos and H. Wolkowicz (Eds.), Quadratic assignment and related problems, 1994, pp. 237-261

- Los candidatos son las asignaciones unidad-localización factibles. La función de selección mide su coste de interacción $f_{ij} \cdot d_{kl}$ (a menor coste, más preferencia). Se busca asociar unidades de gran flujo con localizaciones céntricas
- El procedimiento de construcción de la solución greedy aleatorizada tiene dos etapas:
 - Etapa 1: Se toma la primera decisión, en la que se asignan conjuntamente dos unidades a dos localizaciones en un solo paso. Se consideran los potenciales de flujo y distancia de unidades y localizaciones para escoger el par de asignaciones en una decisión greedy aleatorizada
 - Etapa 2: Se toman las n-2 decisiones restantes asignando una unidad a una localización en cada paso

Se escoge la asignación factible con el mínimo coste de interacción con respecto a las asignaciones realizadas hasta ahora de acuerdo a una decisión *greedy* aleatorizada

Etapa 1:

- Se dispone de dos LCs, una para las unidades LC_u y otra para las localizaciones LC_I. Ambas listas contienen inicialmente las n unidades y las n localizaciones, respectivamente
- La función de selección será el potencial de flujo/distancia de las unidades, calculado como:

$$\hat{f}_{i} = \sum_{j=1}^{n} (f_{ij} + f_{ji}) \quad ; \quad \hat{d}_{k} = \sum_{j=1}^{n} (d_{kl} + d_{lk})$$

 En el greedy, la decisión sería escoger el mejor candidato de cada LC, es decir, asignar la unidad de mayor potencial de flujo con la localización de menor distancia potencial

- En el GRASP, las dos LRCs, LRC_u y LRC_l, son de tamaño variable e incluyen todos los candidatos de la LC correspondiente cuyo coste iguala o supera un umbral de calidad:
 - LRC_u: Como los candidatos son mejores cuánto más alto sea el potencial de flujo, el umbral es μ = d_max α · (d_max d_min), donde d_max es el mayor valor de flujo potencial de los candidatos de LC_u y d_min el menor
 - LRC_I: Como los candidatos son mejores cuánto más bajo sea el potencial, el umbral es μ = d_min + α · (d_max d_min), donde d_max es la mayor distancia potencial de los candidatos de LC_I y d_min la menor
- Se escogen aleatoriamente dos candidatos de cada LRC, se asocian el primero escogido de la LRC_u u_i con el primero de la LRC_l l_k; y luego el segundo de la LRC_u u_i con el segundo de la LRC_l l_l
- Se guardan las dos asignaciones unidad-localización generadas de este modo en la solución parcial, $S = \{(u_i, l_k), (u_i, l_l)\}$

Etapa 2:

- En la segunda etapa, se escoge una sola asignación unidad-localización en cada paso
- La LC está formada por todas las asignaciones factibles (u_i, l_k) , es decir, todos los pares unidad-localización en los que **ninguna de ellas** esté incluida aún en la solución parcial $S = \{(u_{i1}, l_{k1}), ..., (u_{iz}, l_{kz})\}$
- La segunda etapa comienza con |S|=2, las dos asignaciones realizadas en la primera etapa
- La función de selección *greedy* mide el coste de añadir la asignación candidata (u_i,l_k) a las asignaciones ya realizadas, almacenadas en la solución actual S, calculado como:

$$C_{ik} = \sum_{(i,l)\in S} f_{ij} \cdot d_{kl}$$

- Los candidatos con menor valor de la función son preferibles
- De nuevo, la LRC es de tamaño variable e incluye todas las asignaciones factibles de LC cuyo coste es menor o igual que el umbral de calidad μ = Cmin + α · (Cmax Cmin), donde Cmin es el menor coste de los candidatos de LC y Cmax el mayor
- Se escoge aleatoriamente una asignación unidad-localización candidata de la LRC y se añade a la solución parcial $S \leftarrow S \cup \{(u_i, l_k)\}$
- En cada nuevo paso del algoritmo hay que actualizar la LC, eliminando las asignaciones consideradas en el paso anterior, y construir la nueva LRC recalculando los costes para los candidatos factibles restantes y aplicando el umbral para filtrar los candidatos a emplear
- El proceso constructivo termina tras n-2 pasos de la segunda etapa, cuando ya se han tomado las n decisiones necesarias

ILS para el QAP

- Representación de orden: permutación π =[π (1), ..., π (n)] en el que las posiciones del vector i=1,...,n representan las unidades y los valores π (1), ..., π (n) contenidos en ellas las localizaciones
- Solución inicial: aleatoria
- Operador de mutación: Usaremos el operador de vecino de sublista aleatoria de tamaño fijo t, consistente en seleccionar una cadena consecutiva de asignaciones y reasignarlas aleatoriamente Para provocar un cambio brusco, obligaremos a que la sublista tenga un tamaño importante: t = n/4
- Algoritmo de búsqueda local: la BL-QAP de la Práctica 1
- Criterio de aceptación: se sigue el "criterio del mejor", siempre se aplica la mutación sobre la mejor solución encontrada hasta ahora

Procedimiento GRASP para la Selección de Características (SC)

- Construcción de soluciones greedy aleatorizadas:
 - Se construye a partir del método greedy SFS, empleado como algoritmo de comparación en la Práctica 1
 - Los candidatos son las características no seleccionadas hasta el momento
 - En cada paso se añade la más prometedora, es decir, la que produce una mayor ganancia en porcentaje de acierto 3-NN con respecto al conjunto de características ya seleccionado
 - Para diseñar una variante greedy aleatorizada basta con generar una LRC con las mejores opciones y escoger aleatoriamente uno de sus elementos en cada iteración

Procedimiento GRASP para la SC

- Construcción de soluciones greedy aleatorizadas:
 - La LRC tendrá tamaño variable
 - En cada iteración, estará formada por aquellos atributos f_i cuya ganancia en porcentaje de clasificación g_i supere el siguiente umbral de calidad:

$$\mu$$
 = cmejor - α · (cmejor-cpeor)

donde:

- cmejor es la máxima ganancia de las características de la LC,
- cpeor es la mínima ganancia (puede ser negativa), y
- $\alpha \in [0,1]$ es el grado de tolerancia definido

Procedimiento GRASP para la SC

Algoritmo SFS:

```
LC \leftarrow \{f_1, ..., f_n\}. S \leftarrow \emptyset. fin \leftarrow falso
Mientras (LC \neq \emptyset y !fin)
    Evaluar la ganancia g_i de cada característica f_i en LC
    LRC \leftarrow f_i \in LC / g_i \ge \mu
    fp \leftarrow Característica\_aleatoria (LRC)
    Si S \cup \{fp\} mejora la solución actual S(f(S \cup \{fp\}) \ge f(S))
         S \leftarrow S \cup \{fp\}
    en otro caso
        fin \leftarrow verdad
    F \leftarrow F - \{fp\}
Devolver S
```

ILS para SC

- Representación binaria: un vector binario $s=(s_1, ..., s_n)$ en el que cada posición i representa una característica y su valor 0/1 indica si está o no seleccionada
- Solución inicial: aleatoria
- Operador de mutación: Cada vez que se realiza una mutación, se varía la pertenencia de t=0.1·n características
- Algoritmo de búsqueda local: la BL-SC de la Práctica 1
- Criterio de aceptación: se sigue el "criterio del mejor", es decir, siempre se aplica la mutación sobre la mejor solución encontrada hasta el momento