Metaheurísticas

Seminario 3. Problemas de optimización con técnicas basadas en poblaciones

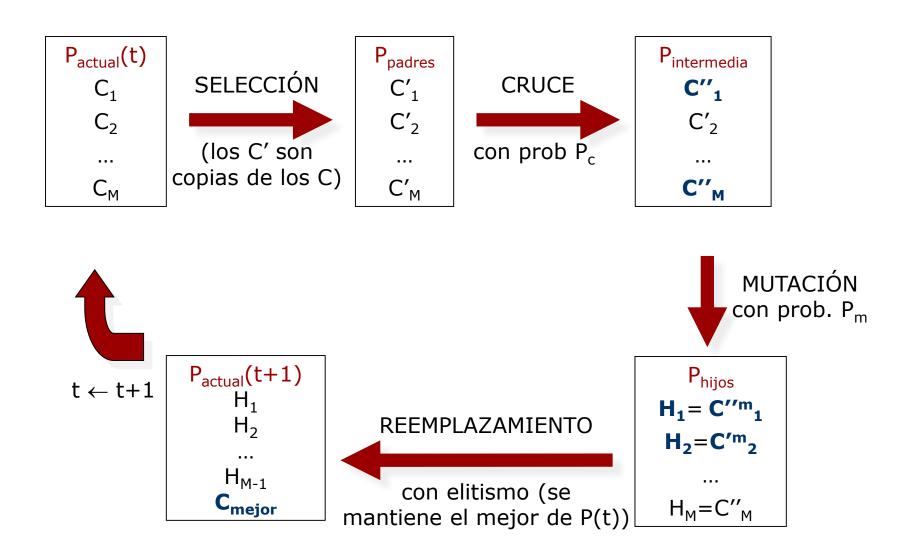
- Estructura de un Algoritmo Genético/Memético y Aspectos de Implementación
- 2. Problemas de Optimización con Algoritmos Genéticos y Meméticos
 - Máxima Diversidad
 - Aprendizaje de Pesos en Características

Estructura de un Algoritmo Genético

Procedimiento Algoritmo Genético

```
Inicio (1)
  t = 0;
  inicializar P(t);
  evaluar P(t);
  Mientras (no se cumpla la condición de parada) hacer
  Inicio(2)
       t = t + 1
       seleccionar P' desde P(t-1)
       recombinar P'
       mutar P'
       reemplazar P(t) a partir de P(t-1) y P'
       evaluar P(t)
  Final(2)
Final(1)
```

Modelo Generacional



- ✓ Lo mas costoso en tiempo de ejecución de un Algoritmo Genético es la generación de números aleatorios para:
 - ✓ Aplicar el mecanismo de selección
 - ✓ Emparejar las parejas de padres para el cruce
 - ✓ Decidir si una pareja de padres cruza o no de acuerdo a P_c
 - ✓ Decidir si cada gen muta o no de acuerdo a P_m
- ✓ Se pueden diseñar implementaciones eficientes que reduzcan en gran medida la cantidad de números aleatorios necesaria:
 - ✓ Emparejar las parejas para el cruce: Como el mecanismo de selección ya tiene una componente aleatoria, se aplica siempre un emparejamiento fijo: el primero con el segundo, el tercero con el cuarto, etc.

✓ <u>Decidir si una pareja de padres cruza</u>: En vez de generar un aleatorio u en [0,1] para cada pareja y cruzarla si u $\leq P_c$, se estima a priori (al principio del algoritmo) el número de cruces a hacer en cada generación (esperanza matemática):

$$N^o$$
 esperado cruces = $P_c \cdot M/2$

✓ Por ejemplo, con una población de 60 cromosomas (30 parejas) y una P_c de 0.6, cruzarán 0,6*30= 18 parejas

✓ De nuevo, consideramos la aleatoriedad que ya aplica el mecanismo de selección y cruzamos siempre las Nº esperado cruces primeras parejas de la población intermedia

- ✓ <u>Decidir si cada gen muta</u>: El problema es similar al del cruce, pero mucho mas acusado
- ✓ Normalmente, tanto el tamaño de población M como el de los cromosomas n es grande. Por tanto, el número de genes de la población, M·n, es muy grande
- ✓ La P_m , definida a nivel de gen, suele ser muy baja (p.e. P_m =0.01). Eso provoca que se generen muchos números aleatorios para finalmente realizar muy pocas mutaciones
- ✓ Por ejemplo, con una población de 60 cromosomas de 100 genes cada uno tenemos 6000 genes de los cuales mutarían unos 60 (N^o esperado mutaciones = $P_m \cdot n^o$ genes población, esperanza matemática)
- ✓ Generar 6000 números aleatorios en cada generación para hacer sólo 60 mutaciones (en media) es un gasto inútil. Para evitarlo, haremos siempre exactamente Nº esperado mutaciones en cada generación

- Aparte de hacer un número fijo de mutaciones, hay que decidir cuáles son los genes que mutan
- ✓ Normalmente, eso se hace también generando números aleatorios, en concreto dos, un entero en {1, ..., M} para escoger el cromosoma y otro en {1, ..., n} para el gen
- ✓ Existen también mecanismos más avanzados que permiten escoger el gen a mutar generando un único número real en [0,1] y haciendo unas operaciones matemáticas (ver código entregado en prácticas)

Aspectos de Diseño de los Algoritmos Meméticos

- Una decisión fundamental en el diseño de un Algoritmo Memético (AM) es la definición del equilibrio entre:
 - la exploración desarrollada por el algoritmo de búsqueda global (el Algoritmo Genético (AG)) y
 - la explotación desarrollada por el algoritmo de búsqueda local (BL)
- La especificación de este equilibrio entre exploración y explotación se basa principalmente en dos decisiones:
 - 1. ¿Cuándo se aplica el optimizador local
 - En cada generación del AG o
 - cada cierto número de generaciones

y sobre qué agentes?

- Sólo sobre el mejor individuo de la población en la generación actual o
- sobre un subconjunto de individuos escogidos de forma fija (los m mejores de la población) o variable (de acuerdo a una probabilidad de aplicación p_{LS})

Aspectos de Diseño de los Algoritmos Meméticos

- 2. ¿Sobre qué agentes se aplica (anchura de la BL) y con qué intensidad (profundidad de la BL)?
 - AMs baja intensidad (alta frecuencia de aplicación de la BL/pocas iteraciones)
 - AMs alta intensidad (baja frecuencia de la BL/muchas iteraciones)

Problema de la Máxima Diversidad (MDP)

■ Problema de la Máxima Diversidad MaxSum, *MDP*:

Seleccionar un subconjunto M de m elementos (|M|=m) de un conjunto inicial N de n elementos de forma que se maximice la diversidad entre los elementos escogidos calculada como la suma de las distancias entre cada par de esos elementos

Maximizar
$$z_{MS}(x) = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^{n} d_{ij} x_i x_j$$

Sujeto a $\sum_{i=1}^{n} x_i = m$
 $x_i = \{0, 1\}, \quad i = 1, \dots, n.$

donde x es el vector binario solución al problema

Katayama, Narihisa. An Evolutionary Approach for the Maximum Diversity Problem. En: Hart, Krasnogor, Smith (Eds.), Recent Advances in Memetic Algorithms, vol. 166, 2005, 31–47

■ Representación binaria: vector binario Sel=(x₁, ..., xₙ) en el que las posiciones del vector representan los elementos y su valor, 0 o 1, la no selección o selección de los mismos

Para que la solución candidata codificada sea factible tiene que verificar las restricciones: debe contener exactamente *m* 1's

- Generación de la población inicial: aleatoria verificando las restricciones
- Modelos de evolución: 2 variantes: generacional con elitismo / estacionario con 2 hijos que compiten con los dos peores de la población
- Mecanismo de selección: torneo binario
- Operador de mutación: Intercambio. Se intercambia el valor del gen a mutar x_i por el de otro gen x_j escogido aleatoriamente con el valor contrario 11

Operador de Cruce 1: Cruce uniforme (requiere reparador)

- Genera un hijo a partir de dos padres. Para generar dos hijos, lo ejecutaremos dos veces a partir de los mismos padres
- Aquellas posiciones que contengan el mismo valor en ambos padres se mantienen en el hijo (<u>para preservar las selecciones prometedoras</u>)
- Las selecciones restantes se seleccionan aleatoriamente de un padre o del otro. Ejemplo con n=9 y m=5:

```
Padre<sub>1</sub> = (0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1)
Padre<sub>2</sub> = (1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0)
Hijo' = (* * 1 * * 0 \ 1 * *)
Hijo = (1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0)
```

iOJO! Es una solución no factible

Operador de reparación

 S_1 : conjunto de elementos seleccionados en x; S_0 : conjunto de elementos NO seleccionados en x; g_i : contribución del elemento j al coste de la solución x

```
procedure Repair(x, g)
                                                    Se chequea la factibilidad de
    begin
       calculate a violation v := m - |S_1|;
                                                    x. Si selecciona m elementos,
 1
2
3
4
5
6
                                                            no se hace nada
       if v=0 then return x:
       else if v < 0 then
           repeat
                                                    Si sobran elementos, se van
               find j with g_j = \max_{j \in S_1} g_j;
                                                      eliminando los de mayor
               x_j := 1 - x_j, S_1 := S_1 \setminus \{j\}, \text{ and }
                                                   update gains g;
7
8
9
10
11
           until \sum_{i=1}^{n} x_i = m;
                                                    contribución hasta que x sea
           return x;
                                                                factible
       واجو
           repeat
               find j with g_j = \max_{j \in S_0} g_j;
                                                     Si faltan elementos, se van
               x_j := 1 - x_j, S_0 := S_0 \setminus \{j\}, and update gains g;
12
           until \sum_{i=1}^{n} x_i = m;
13
                                                      añadiendo los de mayor
14
                                                    contribución hasta que x sea
           return x;
15
       endif
                                                                factible
                                                                                    13
```

Operador de cruce 2: Cruce basado en posición

- Aquellas posiciones que contengan el mismo valor en ambos padres se mantienen en el hijo (<u>para preservar las selecciones prometedoras</u>)
- Las asignaciones restantes se toman de un padre (da igual de cual) y se asignan en un orden aleatorio distinto para completar cada hijo. Ejemplo (n=9 y m=5):

```
\begin{array}{lll} \mathsf{Padre}_1 = & (0\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 1\ 1\ 1) \\ \mathsf{Padre}_2 = & (1\ 0\ 1\ 1\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0) \\ \mathsf{Hijo}' = & (*\ *\ 1\ *\ *\ 0\ 1\ *\ *\ *) \\ \\ \mathsf{Restos\ Padre}_1 \colon & \{0,\ 1,\ 0,\ 0,\ 1,\ 1\} \to \mathsf{Orden\ aleatorio}_1 \colon \{1,\ 1,\ 0,\ 0,\ 1,\ 0\} \\ & & \mathsf{Orden\ aleatorio}_2 \colon \{0,\ 1,\ 0,\ 1,\ 0,\ 1\} \\ \mathsf{Hijo}_1 = & (1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 1\ 1\ 0) \\ \mathsf{Hijo}_2 = & (0\ 1\ 1\ 0\ 1\ 0\ 1) \end{array}
```

Genera hijos factibles si los dos padres son factibles. Es más disruptivo que el otro, comparte menos información de los padres, puede ser más complicado que converja

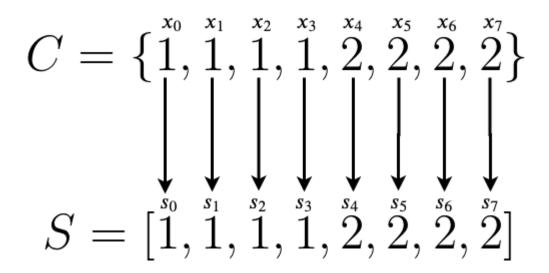
Problema del agrupamiento con restricciones (PAR)

El Problema del Agrupamiento con Restricciones (PAR) bajo restricciones débiles consiste en minimizar una agregación de infeasibility (número de restricciones incumplidas) y e (la desviación general) permitiendo infeasibility > 0

Para abordar este problema mediante AGs debemos definir la representación del mismo, así como los operadores propios de esta metaheurística

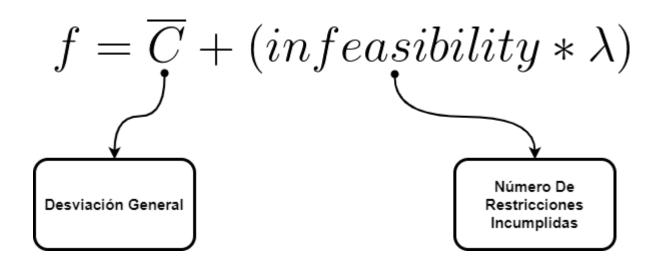
Algoritmo Genético para el PAR: Representación de la solución

Emplearemos el modelo de representación basado en etiquetas que ya utilizamos para la BL de la primera práctica. Cada individuo de la población consiste en un vector de n posiciones en correspondencia con las n instancias del conjunto de datos X. En cada posición se almacena la etiqueta de la instancia asociada a dicha posición:



AG para el PAR: Función Objetivo

De nuevo emplearemos la misma función objetivo que en la práctica 1. Con el mismo método para el cálculo del parámetro λ .



AG para el PAR: Aspectos Generales

- Generación de la población inicial: aleatoria, para cada cromosoma generamos n valores en el intervalo $\{1, ..., k\}$ de manera uniforme, verificando las restricciones
- Modelos de evolución: 2 variantes: generacional con elitismo/ estacionario con 2 hijos que compiten con los dos peores de la población
- Mecanismo de selección: torneo binario
- Operador de cruce: 2 variantes, que generan un único hijo por cada pareja de padres. Se aplican 2 veces sobre cada pareja de padres para obtener 2 descendientes
 - Ambos **pueden generar soluciones no factibles** por dejar algún clúster vacío. En ese caso, se aplicaría una reparación, moviendo un elemento escogido aleatoriamente a dicho cluster

AG para el PAR: Operador de cruce uniforme

El operador de cruce uniforme produce un nuevo individuo (hijo) en base a dos individuos dados (padres) combinando de manera uniforme las características de los dos padres

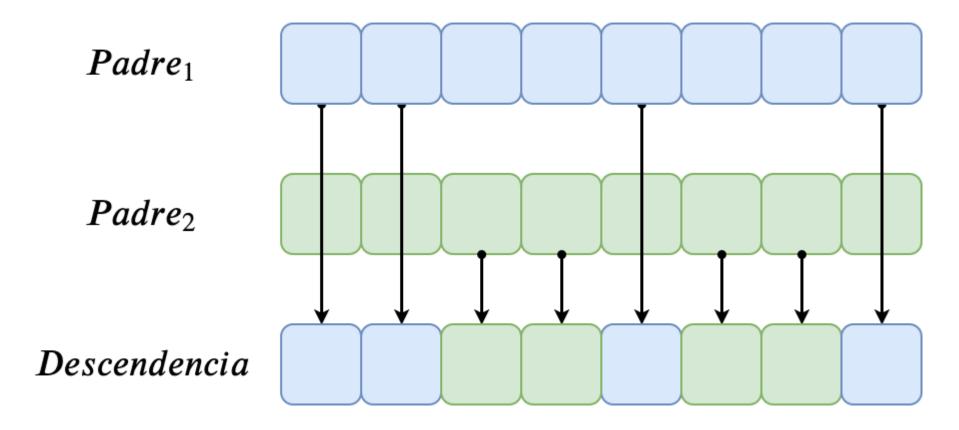
Para ello se seleccionan aleatoriamente la mitad de los genes de un padre y la otra mitad de otro padre

Procedimiento: generamos n/2 números aleatorios distintos en el rango $\{0, \dots, n-1\}$. Seleccionamos uno de los padres y copiamos en la descendencia los genes cuyo índice coincide con los números generados. Los genes que quedan por asignar en la descendencia se copian del segundo padre

Para generar dos hijos, lo ejecutaremos dos veces a partir de los mismos padres

AG para el PAR: Operador de cruce uniforme

■ Ejemplo para n=8. Obtenemos la lista de números aleatorios $\{0, 1, 4, 7\}$. Tomamos el primer progenitor como $Padre_1$:



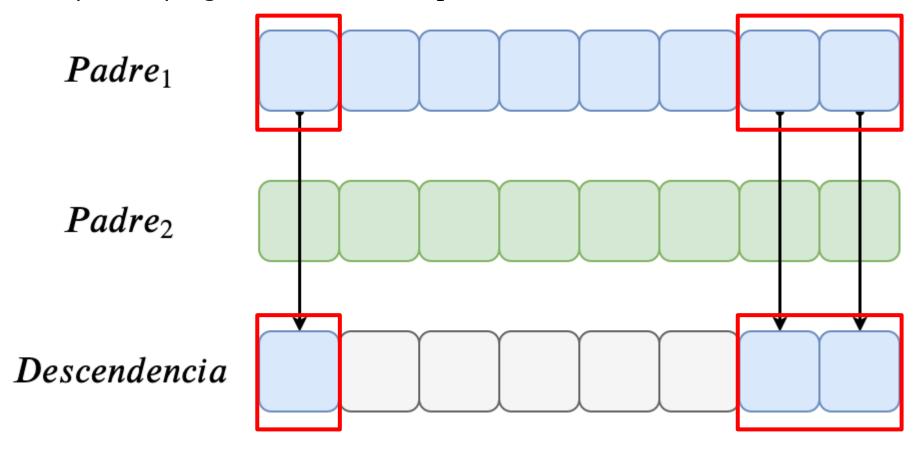
El operador de cruce por segmento fijo produce un nuevo individuo (hijo) en base a dos individuos dados (padres) seleccionando de uno de ellos un segmento continuo de características y copiándolo sin modificación a la descendencia

Los genes que quedan por asignar en la descendencia combinan de manera uniforme características de los dos padres

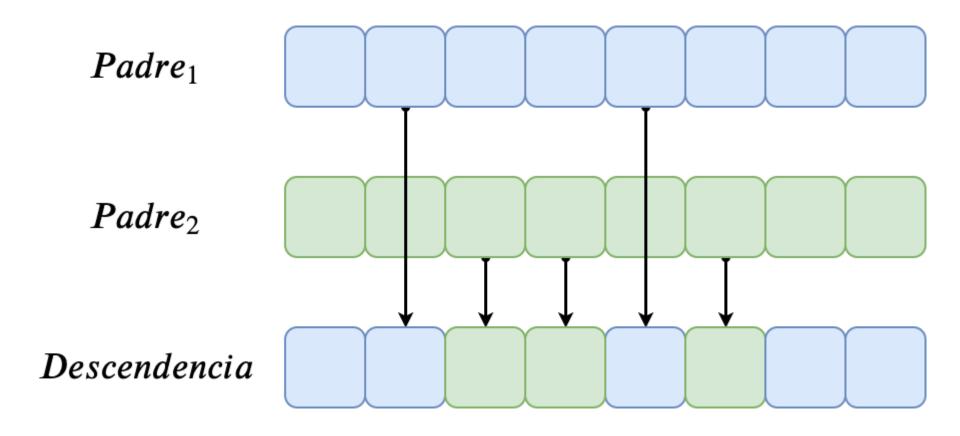
El tamaño de segmento \boldsymbol{v} se genera aleatoriamente para cada aplicación del cruce para dar diversidad

En cada cruce se generan dos números aleatorios r (inicio del segmento) y v (tamaño del segmento) en el rango $\{0, \dots, n-1\}$. Seleccionamos un padre y copiamos a la descendencia los genes con los índices en el intervalo $\{r, ((r+v) \bmod n) - 1\}$. El resto de genes de la descendencia se determinan igual que en el cruce uniforme

Ejemplo para n=8 y v=3. Generamos r=6. Calculamos el final del segmento como $((r+v) \ mod \ n)-1=((6+3) \ mod \ 8)-1=0$. Tomamos el primer progenitor como $Padre_1$:



El resto de genes se seleccionan de manera uniforme de entre los dos padres. Generamos la lista de números aleatorios {1,4}:



iEl operador de cruce por segmento fijo está sesgado!

Siempre se seleccionan más genes del padre que se elige como portador del segmento

Si seleccionamos como padre portador del segmento el mejor de los dos estaremos **favoreciendo la explotación**, de forma que la población converge rápidamente

Si seleccionamos como padre portador del segmento el peor padre estaremos **favoreciendo la exploración** y la población tardará más en converger

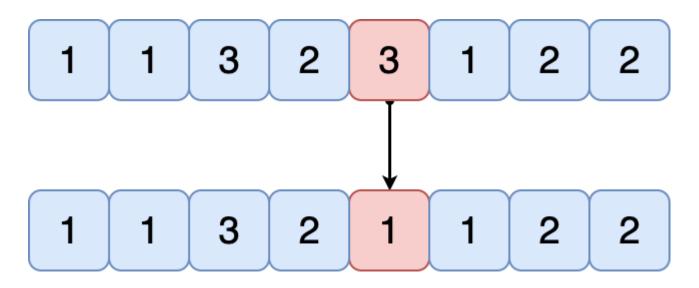
(Extra: Puede ser interesante hacer un estudio de convergencia de la población variando parámetros del operador de cruce de segmento fijo)

24

AG PAR: Operador de mutación uniforme

Emplearemos el operador de mutación uniforme

Supongamos que hemos determinado que debe mutar un gen por cada cromosoma en la población. Basta con generar dos números aleatorios, uno para determinar el gen que muta (en el intervalo $\{0, \dots, n-1\}$) y otro para determinar el nuevo valor (que debe ser distinto del actual **y mantener las restricciones**). Supongamos que muta el gen 4 y que su nuevo valor es 1. El cambio es tan simple como:



Algoritmo Memético para el PAR: Búsqueda Local Suave

Con el objetivo de no desbalancear demasiado el equilibrio exploración-explotación emplearemos una BL suave para incorporarla al esquema de los AGs

Dado un cromosoma, consiste en seleccionar elementos del mismo de forma aleatoria (sin repetición) y asignar a dichos elementos el mejor valor posible con la información disponible

Recorremos el cromosoma una sola vez

AM para el PAR: Búsqueda Local Suave

Algorithm 3: Búsqueda Local Suave

Input: Cromosoma (solución) S, número de clusters k, número de fallos ξ .

- [1] $RSI \leftarrow \texttt{RandomShuffle}(\{1, \cdots, n\})$
- [2] $fallos \leftarrow 0; mejora \leftarrow True; i = 0$
- [3] while $(mejora \ or \ fallos < \xi) \ and \ i < n \ do$
- [4] $mejora \leftarrow false$
- Asignar el mejor valor posible a $S_{RSI[i]}$ (asignar la instancia RSI[i] al cluster que minimice f)
- Si se ha producido cambio en S significa que ha habido mejora, por lo tanto $mejora \leftarrow \texttt{True}$
- Si no se ha producido cambio en S incrementamos el contador de fallos: $fallos \leftarrow fallos + 1$
- [8] $i \leftarrow i+1$
- [9] end
- [10] return S

PAR: Búsqueda Local Suave

Cuando la BL no produce cambios en el cromosoma decimos que falla

El contador de fallos está diseñado para evitar que se desperdicien evaluaciones de la función objetivo en cromosomas de mucha calidad. Permitiremos como mucho ξ fallos en la BL

La condición de parada asegura que si el cromosoma es localmente optimizable, como mucho se recorre una única vez, preservando hasta cierto punto el equilibrio exploración-explotación

Si no lo es, el contador de fallos crecerá rápidamente y la BL se detendrá

Casos del problema: Conjuntos de Datos

- Iris: Clásico en ciencia de datos. Contiene información sobre las características de tres tipos de flor Iris. Tiene 3 clases en su definición original, por lo que k=3
- Ecoli: Contiene medidas sobre ciertas características de diferentes tipos de células que pueden ser empleadas para predecir la localización de ciertas proteínas. Tiene 8 clases en su definición original, por lo que k=8
- Newthyroid: Contiene medidas cuantitativas tomadas sobre la glándula tiroides de 215 pacientes. Presenta 3 clases distintas k=3.
- Rand: Conjunto de datos artificial. Formado por tres clusters bien diferenciados generados en base a distribuciones normales. k = 3

Problemas de Optimización con Algoritmos Meméticos

- En los dos problemas (MDP y PAR), emplearemos un AM consistente en un AG generacional que aplica una BL a cierto número de cromosomas cada cierto tiempo
- En el MDP será necesario pasar de la codificación binaria a la codificación de conjunto de enteros descrita en Seminario 1
- Para el PAR emplearemos una nueva BL, no la implementada para la práctica 1
- Se estudiarán las siguientes tres posibilidades de hibridación:
 - AM-(10,1.0): Cada 10 generaciones, aplicar la BL sobre todos los cromosomas de la población
 - AM-(10,0.1): Cada 10 generaciones, aplicar la BL sobre un subconjunto de cromosomas de la población seleccionado aleatoriamente con probabilidad p_{1,5} igual a 0.1 para cada cromosoma
 - AM-(10,0.1mej): Cada 10 generaciones, aplicar la BL sobre los 0.1-N
 mejores cromosomas de la población actual (N es el tamaño de ésta)

Problemas de Optimización con Algoritmos Meméticos

Se aplicará una BL de baja intensidad. En MDP se evaluarán sólo 400 vecinos en total en cada aplicación y en PAR se evaluará la BL explicada tal cual basada en el parámetro ξ.

- Otras variantes posibles de diseño del AM serían:
 - AM-(1,1.0): En cada generación, aplicar la BL sobre todos los cromosomas de la población actual
 - AM-(1,0.1): En cada generación, aplicar la BL sobre un **subconjunto de cromosomas** seleccionado aleatoriamente con p_{IS} igual a **0.1**
 - AM-(1,0.1mej): En cada generación, aplicar la BL sobre los 0.1-N
 mejores cromosomas de la población actual
 - etc.
- Cada una de ellas establece un equilibrio distinto entre exploración y explotación. Se deben hacer experimentos para determinar el ratio óptimo para cada problema