# Práctica 3 Metaheurísticas. Algoritmos Genéticos para el problema de la selección de características

Jacinto Carrasco Castillo N.I.F. 32056356-Z jacintocc@correo.ugr.es

8 de mayo de 2016

Curso 2015-2016 Problema de Selección de Características. Grupo de prácticas: Viernes 17:30-19:30 Quinto curso del Doble Grado en Ingeniería Informática y Matemáticas.

# Algoritmos considerados:

- 1. Algoritmo Genético Generacional
- 2. Algoritmo Genético Estacionario

# Índice

1.	Des	scripción del problema	3
2.		scripción de la aplicación de los algoritmos  Representación de soluciones	<b>4</b> 4
		Función objetivo	$\frac{4}{4}$
		Operadores comunes	6
	2.3.	2.3.1. Operador de cruce	6
		1	7
		2.3.2. Operador de mutación	8
		2.000.	Ü
3.		ructura del método de búsqueda	9
	3.1.	Algoritmo Genético Generacional	10
		3.1.1. Operador de selección	10
		3.1.2. Operador de reemplazamiento	10
	3.2.	Algoritmo Genético Estacionario	11
		3.2.1. Operador de selección	11
		3.2.2. Operador de reemplazamiento	11
4.	Algo	oritmo de comparación	11
5	Pro	cedimiento para desarrollar la práctica	<b>12</b>
ο.		Ejecución del programa	13
•	-		- 4
6.	_	perimentos y análisis de resultados	14
		Descripción de los casos	14
	6.2.	Resultados	14
		6.2.1. KNN	14
		6.2.2. SFS	15
		6.2.3. Algoritmo genético generacional	15
		6.2.4. Algoritmo genético estacionario	16
		6.2.5. Algoritmo genético generacional - cruce HUX	16
		6.2.6. Algoritmo genético estacionario - cruce HUX	17
		6.2.7. Comparación	17
	6.3.	Análisis de los resultados	18
		6.3.1. Tasa In	18
		6.3.2. Tasa Out	19
		6.3.3. Tasa reducción	20
		6.3.4. Tiempos	20
7.	Bibl	liografía	21

# 1. Descripción del problema

El problema que nos ocupa es un problema de clasificación. Partimos de una muestra de los objetos que queremos clasificar y su etiqueta, es decir, la clase a la que pertenece y pretendemos, en base a esta muestra, poder clasificar nuevas instancias que nos lleguen. La clasificación se realizará en base a una serie de características, que nos permitan determinar si un individuo pertenece a un grupo u otro. Por tanto, tendremos individuos de una población  $\Omega$  representados como un vector de características:  $\omega \in \Omega$ ;  $\omega = (x_1(\omega), \dots x_n(\omega))$ , donde  $\omega$  es un individuo de la población y  $x_i$ ,  $i = 1, \dots n$  son las n características sobre las que se tiene información. Buscamos  $f: \Omega \longrightarrow C = \{C_1, \dots, C_M\}$ , donde  $C = \{C_1, \dots, C_M\}$  es el conjunto de clases a las que podemos asignar los objetos.

El problema de clasificación está relacionado con la separabilidad de las clases en el sentido de que existirá la función f anteriormente mencionada siempre que las clases sean separables, es decir, siempre que un individuo con unas mismas características pertenzcan a una misma clase. Sin embargo, si se diese que dos individuos  $\omega_1, \omega_2 \in \Omega$ ,  $(x_1(\omega_1), \ldots, x_n(\omega_1)) = (x_1(\omega_2), \ldots, x_n(\omega_2))$  y sin embargo  $f(\omega_1) \neq f(\omega_2)$ , no podrá existir f. En todo caso, querríamos obtener la mayor tasa de acierto posible.

Por tanto, tratamos, en base a unos datos, hallar la mejor f posible. De esto trata el aprendizaje supervisado: Se conocen instancias de los datos y las clases a las que pertenecen. Usaremos como técnica de aprendizaje supervisado la técnica estadística conocida como k vecinos más cercanos. Se trata de buscar los k vecinos más cercanos y asignar al objeto la clase que predomine de entre los vecinos. En caso de empate, se seleccionará la clase con más votos más cercana.

Pero no nos quedamos en el problema de clasificación, sino que buscamos reducir el número de características. Con esto pretendemos seleccionar las características que nos den un mejor resultado (por ser las más influyentes a la hora de decidir la categoría). Usaremos los datos de entrenamiento haciendo pruebas mediante diferentes metaheurísticas hasta obtener la mejor selección que seamos capaces de encontrar.

El interés en realizar la selección de características reside en que se aumentará la eficiencia, al requerir menos tiempo para construir el clasificador, y que se mejoran los resultados al descartar las características menos influyentes y que sólo aportan ruido. Esto hace también que se reduzcan los costes de mantenimiento y se aumente la interpretabilidad de los datos.

Las funciones de evaluación pueden estar basadas en la consistencia, en la Teoría de la Información, en la distancia o en el rendimiento de clasificadores. Nosotros usaremos el rendimiento promedio de un clasificador 3-NN.

# 2. Descripción de la aplicación de los algoritmos

# 2.1. Representación de soluciones

Para este problema tenemos varias formas posibles de representar las soluciones:

- Representación binaria: Cada solución está representada por un vector binario de longitud igual al número de características, donde las posiciones seleccionadas tendrán un 1 o True y las no seleccionadas un 0 o False. Esta opción, que será la que tomaremos, sólo es recomendable si no tenemos restricciones sobre el número de características seleccionadas.
- Representación entera: Cada solución es un vector de tamaño fijo  $m \le n$  con las características seleccionadas. Esta representación sí es adecuada si tenemos restricciones sobre el número de características tomadas ya que no podemos hacerlo con más de m características.
- Representación de orden: Cada solución es una permutación de n elementos, ordenados según la importancia de cada característica. Aquí también se maneja el cumplimiento de restricciones pues una vez encontrada la solución, tomaremos sólo las primeras m características.

Se ha de mencionar que en las dos últimas representaciones el espacio de soluciones es mayor que el espacio de búsqueda, justificado en la representación de orden porque da más información (podríamos tomar soluciones de longitud variable), pero que en la representación entera sólo es razonable asumir si tenemos una restricción de longitud fija. Además, otra ventaja de la representación binaria es la facilidad para aplicarle operadores (de vecindario, en posteriores prácticas de cruce...) manteniendo la consistencia.

Para esta práctica, aunque la representación de las soluciones también venga dada por la representación binaria, tendremos en todo momento una población en forma de array estructurado. Esto es, un array donde cada elemento está formado a su vez por dos cosas: el cromosoma, es decir, el vector de valores booleanos que determinan la selección o no de una característica, y el valor o score del mismo. De esta manera podemos saber la tasa de acierto de un vector solución sin tener que volver a llamar a la función de evaluación; sólo llamaremos a esta función cuando surja el nuevo individuo de la población.

# 2.2. Función objetivo

La función objetivo será el porcentaje de acierto en el conjunto de test para el clasificador 3-NN obtenido usando las distancias de los individuos  $\omega$  en las dimensiones representadas por las características seleccionadas en el vector solución para el conjunto de entrenamiento. El objetivo será maximizar esta función. A la hora de buscar esta solución sólo estaremos manejando los datos de entrenamiento, luego aquí la función objetivo será

la media de tasa de acierto para cada uno de los datos de entrenamiento con respecto a todos los demás, por lo que tenemos que usar la técnica de *Leave-One-Out*. Esta técnica consiste en quitar del conjunto de datos cada uno de los elementos, comprobar el acierto o no para este dato en concreto, y devolverlo al conjunto de datos. Así evitamos que los resultados estén sesgados a favor de la clase o etiqueta original, al contar siempre con un voto la clase verdadera.

La implementación de la función objetivo (obtener el score para Test) la he realizado basándome en el código paralelizado realizado para CUDA por Alejandro García Montoro para la función de *Leave One Out*. El pseudocódigo incluido se trata del esquema seguido para cada proceso, esto es, cada elemento en el conjunto de datos de entrenamiento, puesto que el método en Python para pasarle a la GPU los datos de entrenamiento, test, categorías y un puntero con la solución no tiene mayor interés.

Esto en CUDA lo que hace es guardarnos, para cada proceso, si se ha acertado o no. Posteriormente se pasa el vector con cada resultado (cada ejecución de este código) de nuevo a Python y se calcula el porcentaje de aciertos. Nótese que no se realiza la proyección por las características seleccionadas, esto lo hacemos al pasar los datos.

Para la función de evaluación de las posibles soluciones que se van generando durante la búsqueda utilizo el método realizado por Alejandro García Montoro para usar CUDA. El algoritmo es similar al anterior, pero incluye *Leave One Out*:

# 2.3. Operadores comunes

Para los dos algoritmos se comparte el operador de mutación y también, en cierta medida, el operador de cruce:

### 2.3.1. Operador de cruce

El operador de cruce de cada algoritmo se diferencia en que en el esquema estacionario únicamente se reproducen dos de los padres, mientras que en el esquema generacional, se seleccionan tantos padres como individuos tenga la población (se dará el caso con frecuencia de que un individuo se reproduzca más veces que otro). Sin embargo, sólo se cruzarán el 70 % de ellos, con lo que el operador de cruce para el caso generacional cruza únicamente el 70 % primero del vector de padres a cruzar, manteniendo el 30 % restante como estaba.

**Operador de cruce de dos puntos** El operador de cruce que se indica en la práctica para hacer es el cruce clásico en dos puntos. Para este cruce, dados dos padres tomamos dos posiciones aleatorias en dos vectores e intercambiamos la parte central, obteniendo a los hijos:

```
\texttt{parent\_1}_b, \dots, \texttt{parent\_1}_{num\_features-1}) \texttt{desc\_2} \leftarrow \texttt{concatenate}(\texttt{parent\_2}_0, \dots, \texttt{parent\_2}_{a-1}, \\ \texttt{parent\_1}_a, \dots, \texttt{parent\_1}_{b-1}, \\ \texttt{parent\_2}_b, \dots, \texttt{parent\_2}_{num\_features-1}) \texttt{RETURN} \ \texttt{desc\_1}, \ \texttt{desc\_2} \texttt{END}
```

Operador de cruce uniforme He implementado también una modificación sobre el Half Cross Uniform (HUX) consistente en, dados dos padres, asignar a cada gen del hijo el valor del gen de los padres si éste coincide en ambos; si es distinto, asignamos al gen de cada uno de los hijos los valores True o False aleatoriamente. Esto significa que, para un gen en el que los padres tienen distintos valores, un hijo (aleatoriamente en cada gen) recibirá True y el otro False. Así maximizamos la distancia hamming entre los hijos, obteniendo mayor diversidad.

```
huxCrossOperator( parent_1, parent_2 ):
BEGIN

FOR j IN {1,..., num_features} :
    IF parent_1[j] == parent_2[j] THEN
        desc_1[j] ← parent_1[j]
        desc_2[j] ← parent_1[j]

ELSE
        gen ← random({True,False})
        desc_1[j] ← gen
        desc_2[j] ← not gen

END

RETURN desc_1, desc_2
END
```

## 2.3.2. Operador de mutación

El operador de mutación se encarga de introducir diversidad en la población, favoreciendo la búsqueda en distintas zonas del espacio. Sin embargo, no podemos basar nuestra estrategia de búsqueda de buenas soluciones sólo en la mutación, pues esto nos haría explorar más zonas de búsqueda, sí, pero haciéndolo de forma aleatoria, no intensificando sobre regiones de las que se tenga información de que pueden ser buenas. Debido a esto, la probabilidad de mutación será baja, en concreto, de 0,001 por cada gen. Para ahorrar cálculos repetitivos he descartado la opción de hacer un random por cada gen que se somete al operador de mutación, mutando 1 gen seleccionado aleatoriamente por cada 1000 genes que pasen por el método en cuestión. Además, para el resto de dividir el número de genes de la población de hijos entre 1000 se genera un número aleatorio. Si este número es menor que el resto de la división por la probabilidad de realizar una mutación, mutaremos 1 gen más.

**Ejemplo** Sea una población de 30 individuos con 50 características. Esto hace un total de 1500 genes que pasarán por el proceso de mutación.  $\lfloor \frac{1500}{1000} \rfloor = 1$ , luego mutaremos un gen. Pero  $1500 \equiv 500 mod(100)$ , distinto de 0, luego si se cumple random()  $< \frac{1500 mod(1000)}{1000} = 0.5$ , modificamos un gen adicional.

La operación para mutar un bit de un determinado individuo es la ya conocida operación flip que nos hacía obtener los vecinos en las prácticas anteriores:

Por tanto, el operador de mutación nos queda de la siguiente manera:

```
mutate(descendants, mutation_prob):
BEGIN
    total_genes ← length(descendants)*num_features

num_gens_to_mutate ← floor(total_genes*mutation_prob)

IF random() < total_genes*mutation_prob-num_genes_to_mutate
    num_gens_to_mutate ← num_gens_to_mutate +1

individ ← {random(descendants), size = num_gens_to_mutate}
genes ← {random({0,...,num_features-1}), size = num_gens_to_mutate}
FOR (individ, gen) IN (individ,genes):
    individ[chromosome] ← flip(individ[chromosome], gen)
    individ[score] ← 0

END

RETURN descendants
END</pre>
```

Ajustando el valor del individuo mutado nos aseguramos que si el individuo mutado pertenecía a la población (estaba en el 30 % de la selección de padres que no se ha cruzado) se vuelve a evaluar y nos ahorramos hacerlo si el individuo no hubiera mutado.

### 2.3.3. Torneo

Hay además una operación que se necesita para los dos esquemas y su sistema de elección, y es el torneo. Esta función se encarga de determinar cuál de dos individuos de la población es mejor y, por tanto cuál de ellos se reproducirá. En nuestro caso, entendemos que una solución es mejor que otra si tiene una mejor tasa de acierto o, en caso de tener la misma tasa de acierto, tiene seleccionadas menos características. Si se volviese a producir un empate, se devolvería uno de los dos candidatos al azar.

# 3. Estructura del método de búsqueda

En esta práctica no sólo hay diversos operadores comunes, sino que el esquema general de los algoritmos es el mismo y las diferencias están, precisamente, en operadores concretos diferentes para cada algoritmo. Presentaré en primer lugar la estructura de los algoritmos genéticos implementados y posteriormente los operadores específicos de estos algoritmos.

```
geneticAlgorithm(data, categories, operators):
BEGIN
    MAX\_CHECKS \leftarrow 1500
   MUTATION_PROBABILITY ← 0.001
    \texttt{chromosomes} \; \leftarrow \; \{ \{ \texttt{random} \{ \texttt{T}, \texttt{F} \} \colon \, \texttt{size} \; = \; \texttt{num\_features} \; \} \colon \texttt{size} \; = \; 30 \}
    scores \leftarrow \{score(data[chrom], categories): chrom \in chromosomes\}
   population \leftarrow concatenate( (chromosomes, scores), by columns)
   sort(population, by scores)
   num\_checks \leftarrow 30
    WHILE num_checks < MAX_CHECKS DO
        selected_parents \( \tau \) selectionOperator(population)
        descendants \( \tau \) crossOperator(selected_parents)
        \texttt{descendants} \leftarrow \texttt{mutationOperator(descendants, MUTATION\_PROBABILITY)}
        FOR desc IN descendants not evaluated:
            score(data[desc], categories)
        replaceOperator(population, descendants)
        sort(population, by scores)
    END
END
```

Esta estructura básica hará más fácil la construcción de algoritmos evolutivos, pues sólo tendremos que modificar los operadores de selección, cruce, mutación y reemplazamiento. El funcionamiento será el visto en clase: en primer lugar se genera una población aleatoria,

evaluamos y ordenamos con respecto a esta puntuación obtenida. Entonces, mientras el número de evaluaciones realizados sea menor que el máximo establecido (15000 en nuestro caso), se realiza el siguiente bucle:

- I Se seleccionan unos padres de la población con selectionOperator.
- II Estos padres se reproducen mediante crossOperator
- III Los cromosomas obtenidos se someten a una mutación aleatoria usando mutation-Operator
- IV Se evalúan los hijos.
- V Se produce un reemplazo en la generación.
- VI Se reordena la población.

Finalmente, se devuelve el mejor individuo de la población existente al final de las evaluaciones.

# 3.1. Algoritmo Genético Generacional

### 3.1.1. Operador de selección

El operador de selección para el esquema generacional consiste en seleccionar aleatoriamente elementos de la población hasta obtener tantas parejas como elementos de la población y realizar el torneo entre estas parejas, quedándose con los vencedores.

```
selectionOperator_generational(population):
BEGIN
   tourn_cand \( \) {random(population): size = 2 length(population)}
   parents \( \) {tournament(tourn_cand[i], tourn_cand[i+1]): i = 0,2,...,2*(length(population)-1)}

   RETURN parents
END
END
```

# 3.1.2. Operador de reemplazamiento

En el operador de reemplazamiento, simplemente se intercambia la población actual por la de los descendientes, aunque como se da el elitismo, se reemplaza al peor individuo de la población de descendientes por el mejor de la población anterior si el mejor individuo de los descendientes no tuviese una mejor puntuación:

```
replaceOperator_generational(population, descendants):
BEGIN
   best ← first(population)
   IF best NOT IN descendants THEN
        last(descendants) = best

   RETURN descendants
END
```

Para simplificar la lectura en el código y minimizar el número de operaciones, sobre todo usando los vectores de numpy, el orden es de menor a mayor, luego el mejor individuo se encuentra en la última posición. En el pseudocódigo se supone que los vectores están ordenados de mayor a menor tasa de aprendizaje.

# 3.2. Algoritmo Genético Estacionario

### 3.2.1. Operador de selección

El operador de selección en el esquema estacionario es el mismo que para el generacional, con la salvedad de que los padres seleccionados son únicamente 2, con lo que necesitamos 4 elementos que participen en sendos torneos.

# 3.2.2. Operador de reemplazamiento

El operador de reemplazamiento sí es diferente al del esquema generacional. Al tener únicamente dos descendientes en cada iteración, no podríamos sustituir enteramente la población por la siguiente generación, sino que seleccionamos los dos individuos de la población, los comparamos con los dos descendientes generados y escogemos los dos mejores de estos cuatro elementos.

```
replaceOperator_stationary(population, descendants):
BEGIN
    replacement ← concatenate(last(population, size=2), descendants)
    sort(replacement, by 'score')
    last(population, size = 2) ← first(replacement, size = 2)
    RETURN population
END
```

# 4. Algoritmo de comparación

Como algoritmo de comparación tenemos el algoritmo greedy SFS. Partiendo de un vector con ninguna característica seleccionada, exploramos por el entorno y nos quedamos con el vecino que genera una mejor tasa de acierto. Repetimos este proceso hasta que ningún vecino aporta una mejora a la solución obtenida.

```
greedySFS(data, categories) BEGIN
    solution ← {F,...,F: size = num_features}
    current_value ← getValue(data, categories, solution)

REPEAT
    neighbours ← {flip(solution,i): i ∈ characteristics}

    best_value ← máxneighbours getValue(data, categories, ·)

IF best_value > current_value THEN
    solution ← argmaxneighbours getValue(data, categories, ·)

WHILE(best_value > current_value)

RETURN solution
END
```

# 5. Procedimiento para desarrollar la práctica

El código de la práctica está realizado en Python 3.5.1 y en CUDA. Como se ha comentado anteriormente, el código para el KNN está paralelizado usando el código de Alejandro García Montoro para usarlo con *leave-one-out* y añadiéndole un método para usarlo como función de evaluación de la solución obtenida para el conjunto de test. Esto ha permitido reducir los tiempos considerablemente.

Los paquetes utilizados son:

- 1. scipy para leer de una manera sencilla la base de datos.
- 2. numpy para el manejo de vectores y matrices y tratar que sea algo más eficiente en lugar de las listas de Python.
- 3. ctype para importar el generador de números aleatorios en C disponible en la página web de la asignatura.
- 4. csv para la lectura y escritura de ficheros .csv con los que manejar más cómodamente los datos.
- 5. pycuda y jinja2 para la paralelización en CUDA.

La semilla con la que he realizado las ejecuciones es 3141592, insertada tanto en el generador en C como en el generador de números de numpy y en el propio de Python. He usado los dos porque pretendía usar el primero, que es con el que se realizan las particiones, pero al llegar a los métodos que usan los generadores de números pseudoaleatorios en su funcionamiento me dí cuenta de que tendría que repetir el código de importación del módulo en C para cada método, por lo que opté por usar en los métodos el random de

numpy. Mientras he ido realizando la práctica he ido creando funciones para permitir un más cómodo manejo del programa intentando que el código fuese entendible.

# 5.1. Ejecución del programa

La salida de cada ejecución (10 iteraciones de un algoritmo con una base de datos) se puede elegir entre mostrar por pantalla o redirigir a un archivo .csv para manejarlo posteriormente, por ejemplo para incluir la tabla en LATEX. Los parámetros que acepta el programa son:

- Base de datos: Será una letra W,L,A que representa cada una de las bases de datos a utilizar. Este parámetro es el único obligatorio.
- Algoritmo utilizado: Por defecto es el KNN. Para introducir uno distinto, se usa -a seguido de una letra entre K,S,G,E,GH,EH que se corresponden con KNN, greedy SFS, algoritmo genético generacional y algoritmo genético estacionario, generacional con cruce HUX y estacionario con cruce HUX, respectivamente.
- Semilla. Para incluir una semilla, se añade -seed seguido del número que usaremos como semilla. Por defecto es 3141592.
- Salida por pantalla o a fichero. Se utiliza con el parámetro opcional -write para escribir en un fichero en una carpeta llamada Resultados. El nombre del fichero será la primera letra de la base de datos utilizada seguida por las iniciales del algoritmo. Incluye también la media, el mínimo, el máximo y la desviación típica para cada columna.
- -h o --help para mostrar la ayuda y cómo se introducen los parámetros.

Por tanto, la ejecución del programa se hará de la siguiente manera:

```
python Practica3.py base_de_datos [-a algoritmo -seed semilla -write T/F ]
```

Si por ejemplo queremos lanzar la base de datos de WDBC con el AGE, semilla 123456 y que los resultados se muestren por pantalla, escribimos

Si optamos por la base de datos Arrhythmia con el AGG con el cruce HUX y guardar el resultado en un fichero:

Para mostrar la introducción de parámetros:

# 6. Experimentos y análisis de resultados

# 6.1. Descripción de los casos

Los casos del problema planteados son tres, cada uno de ellos asociado a una base de datos:

- WDBC: Base de datos con los atributos estimados a partir de una imagen de una aspiración de una masa en la mama. Tiene 569 ejemplos, 30 atributos y debemos clasificar cada individuo en dos valores.
- Movement Libras: Base de datos con la representación de los movimientos de la mano en el lenguaje de signos LIBRAS. Tiene 360 ejemplos y consta de 91 atributos.
- Arrhythmia: Contiene datos de pacientes durante la presencia y ausencia de arritmia cardíaca. Tiene 386 ejemplos y 254 atributos para categorizar en 5 clases. He reducido el número de características eliminando las columnas que tuvieran el mismo valor para todos los datos. Está explicado en la práctica 2 que tardaba excesivamente en la búsqueda local si se intentaba bajar el número de características deseleccionando aquellas que no influyesen en la tasa de acierto.

### 6.2. Resultados

### 6.2.1. KNN

		WDBC				Movement L	ibras			Arrhythr	nia	
	%Clas. in	%Clas. out	red	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т
Particion 1-1	95,7895	95,7747	0	0,0407	65,5556	73,8889	0	0,0341	63,9175	60,9375	0	0,1014
Particion 1-2	97,5352	94,0351	0	0,0119	73,8889	76,6667	0	0,0331	63,5417	61,8557	0	0,1094
Particion 2-1	95,4386	97,1831	0	0,0116	74,4444	65,5556	0	0,0334	59,7938	64,0625	0	0,0967
Particion 2-2	95,7747	96,8421	0	0,0114	68,3333	75	0	0,0331	64,0625	63,4021	0	0,1089
Particion 3-1	96,1404	97,1831	0	0,0115	61,6667	76,6667	0	0,0335	63,9175	63,5417	0	0,0967
Particion 3-2	97,5352	96,8421	0	0,0115	72,2222	80	0	0,0333	63,5417	63,4021	0	0,1087
Particion 4-1	95,7895	96,1268	0	0,0115	74,4444	75	0	0,0335	63,4021	62,5	0	0,0967
Particion 4-2	95,7747	97,193	0	0,0114	70	71,1111	0	0,0331	64,5833	64,9485	0	0,1088
Particion 5-1	96,1404	95,0704	0	0,0115	68,8889	71,1111	0	0,0332	64,9485	63,5417	0	0,0968
Particion 5-2	97,5352	95,0877	0	0,0114	70	76,6667	0	0,0333	63,0208	61,8557	0	0,1087
Media	96,3453	96,1338	0	0,0144	69,9444	74,1667	0	0,0334	63,4729	63,0047	0	0,1033
Max	97,5352	97,193	0	0,0407	74,4444	80	0	0,0341	64,9485	64,9485	0	0,1094
Min	95,7747	94,0351	0	0,0114	61,6667	71,1111	0	0,0331	59,7938	60,9375	0	0,0967
Desv. Típica	0,8014	1,0529	0	$8,7 \cdot 10^{-3}$	3,9083	3,8349	0	$3 \cdot 10^{-4}$	1,3382	1,1383	0	$5.8 \cdot 10^{-3}$

En este caso el análisis es el mismo que en las prácticas anteriores. Con el KNN se ve cómo es la BD en general y qué tasas de acierto se obtiene seleccionando todas las categorías. Las diferentes iteraciones y sus resultados no son más que para particiones distintas, pues la solución es la misma para todas las ejecuciones del algoritmo. Se ve que en WDBC y Arrhythmia se obtienen porcentajes similares para la clasificación dentro de la muestra y fuera, como cabría esperar, pues las particiones se hacen equilibradamente, y sin embargo en Libras el porcentaje de acierto fuera de la muestra es superior. Esto se puede deber a que hay un gran número de clases y no tantos representantes de esas clases como en las dos primeras bases de datos.

6.2.2. SFS

		WDBC				Movement L	ibras			Arrhythm	nia	
	%Clas. in	%Clas. out	red	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т
Particion 1-1	92	89,0845	93,3333	0,2245	71	75,5556	90	1,9763	86	76,5625	97,482	4,6152
Particion 1-2	96	90,1754	93,3333	0,1951	75	62,7778	93,3333	1,3277	73	69,0722	98,2014	3,361
Particion 2-1	95	91,5493	93,3333	0,1946	81	66,6667	88,8889	2,2523	76	68,2292	97,8417	3,9263
Particion 2-2	96	93,6842	90	0,2707	75	74,4444	92,2222	1,5851	80	75,2577	98,2014	3,3409
Particion 3-1	96	94,7183	90	0,2738	72	81,6667	92,2222	1,5394	82	72,3958	96,7626	6,2122
Particion 3-2	96	94,7368	90	0,2702	75	71,6667	92,2222	1,434	83	72,6804	97,1223	5,5603
Particion 4-1	98	95,0704	86,6667	0,3459	73	57,7778	93,3333	1,2212	80	73,9583	98,5611	2,6402
Particion 4-2	95	93,3333	90	0,2696	77	68,8889	90	1,9021	80	68,5567	97,8417	4,0374
Particion 5-1	96	94,0141	86,6667	0,3529	76	67,2222	92,2222	1,4372	75	69,7917	98,5611	2,6352
Particion 5-2	96	91,9298	90	0,2669	81	70,5556	90	1,8991	76	74,7423	98,5611	2,6895
Media	95,6	92,8296	90,3333	0,2664	75,6	69,7222	91,4444	1,6574	79,1	72,1247	97,9137	3,9018
Max	98	95,0704	93,3333	0,3529	81	81,6667	93,3333	2,2523	86	76,5625	98,5611	6,2122
Min	92	89,0845	86,6667	0,1946	71	57,7778	88,8889	1,2212	73	68,2292	96,7626	2,6352
Desv. Típica	1,4283	1,9527	2,3333	0,0509	3,2	6,4082	1,4948	0,3147	3,8328	2,877	0,5976	1,1785

Para el SFS se obtienen buenos resultados comparándolos con el KNN, especialmente en Arrhythmia, debido a que al haber muchas características y relativamente pocas clases, seleccionando bien unas pocas características se obtienen muy buenos resultados, introduciendo ruido con otras.

6.2.3. Algoritmo genético generacional

		WDBC				Movement	Libras			Arrhyth	mia	
	%Clas. in	%Clas. out	red	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т
Particion 1-1	98,5965	97,1831	56,6667	76,2891	75,5556	75	50	171,6746	82,4742	64,0625	61,6601	573,1403
Particion 1-2	99,2958	95,0877	46,6667	87,2603	80,5556	76,6667	50	172,6995	70,3125	62,3711	77,4704	478,4562
Particion 2-1	98,2456	96,1268	33,3333	102,834	80,5556	65,5556	55,5556	154,6355	75,7732	66,1458	71,1462	472,0016
Particion 2-2	97,8873	96,4912	46,6667	87,0733	75,5556	73,3333	53,3333	166,1735	79,6875	69,5876	73,5178	531,3361
Particion 3-1	97,8947	94,7183	50	87,5283	70,5556	77,7778	51,1111	172,3702	77,3196	60,4167	72,332	457,4067
Particion 3-2	98,2394	95,0877	53,3333	76,7275	77,2222	77,2222	51,1111	169,1397	74,4792	62,8866	58,8933	703,5571
Particion 4-1	98,9474	96,1268	70	66,1774	80,5556	71,1111	54,4444	157,8225	71,6495	62,5	67,9842	520,7595
Particion 4-2	97,8873	94,386	53,3333	71,9413	77,2222	71,1111	46,6667	181,3022	78,6458	63,9175	64,4269	647,9208
Particion 5-1	97,5439	95,7747	43,3333	96,6748	79,4444	72,2222	54,4444	155,7864	78,866	64,5833	67,9842	471,3615
Particion 5-2	98,5916	95,4386	46,6667	92,3847	79,4444	75	53,3333	160,9737	75,5208	67,0103	70,3557	589,2942
Media	98,313	95,6421	50	84,4891	77,6667	73,5	52	166,2578	76,4728	64,3482	68,5771	544,5233
Max	99,2958	97,1831	70	102,834	80,5556	77,7778	55,5556	181,3022	82,4742	69,5876	77,4704	703,5571
Min	97,5439	94,386	33,3333	66,1774	70,5556	$65,\!5556$	46,6667	154,6355	70,3125	60,4167	58,8933	457,4067
Desv. Típica	0,5162	0,8167	9,0676	10,9142	3,0205	3,5053	2,5724	8,2864	3,5228	2,5102	5,3564	78,8105

Los mejores resultados con respecto a los algoritmos de comparación (KNN y SFS) se obtienen en las bases de datos WDBC y Libras, en cambio en Arrhythmia los mejores resultados siguen siendo los del algoritmo SFS debido a la importancia de la reducción de características comentada en el apartado anterior. Si comparamos los resultados con los obtenidos en la práctica 2, tampoco sale bien parado pues los resultados son inferiores, especialmente en las bases de datos de mayor tamaño. Sin embargo, el tiempo en Arrhythmia es menor que BMB e ILS obteniendo los tres algoritmos resultados similares, con lo que cabe pensar que los resultados podrían mejorar si una parte de las evaluaciones se dedicaran a hacer búsqueda local.

### 6.2.4. Algoritmo genético estacionario

		WDB	C			Movement	Libras			Arrhyth	nmia	
	%Clas. in	%Clas. out	red	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т
Particion 1-1	97,5439	95,7747	33,3333	124,6264	74,4444	75,5556	53,3333	158,5543	78,3505	64,0625	23,3202	900,374
Particion 1-2	99,2958	93,6842	16,6667	138,8021	78,3333	77,2222	43,3333	196,4711	70,3125	60,3093	23,3202	1,045,0403
Particion 2-1	97,8947	95,7747	26,6667	136,7042	81,1111	68,3333	37,7778	234,1444	75,2577	64,0625	19,3676	893,0498
Particion 2-2	98,5916	96,1404	36,6667	116,1149	77,2222	76,1111	43,3333	197,4819	71,875	65,9794	22,5296	1,046,6335
Particion 3-1	97,5439	96,1268	30	127,1494	68,8889	76,1111	52,2222	164,8494	71,6495	65,1042	25,2964	866,6091
Particion 3-2	97,8873	96,4912	23,3333	141,5607	79,4444	80,5556	47,7778	176,2172	72,3958	62,8866	23,3202	1,045,6902
Particion 4-1	98,5965	94,3662	43,3333	106,9259	80	71,1111	52,2222	164,2903	71,134	62,5	20,5534	947,923
Particion 4-2	98,2394	94,0351	50	93,6969	79,4444	72,7778	53,3333	159,764	77,6042	63,4021	31,2253	964,6313
Particion 5-1	97,5439	95,7747	46,6667	101,2581	78,3333	70,5556	43,3333	196,7524	78,866	60,4167	25,6917	901,1278
Particion 5-2	98,9437	95,4386	26,6667	133,5645	77,7778	76,1111	46,6667	178,5723	76,5625	65,9794	25,6917	994,6445
Media	98,2081	95,3606	33,3333	122,0403	77,5	74,4444	47,3333	182,7097	74,4008	63,4703	24,0316	960,5723
Max	99,2958	96,4912	50	141,5607	81,1111	80,5556	53,3333	234,1444	78,866	65,9794	31,2253	1,046,6335
Min	97,5439	93,6842	16,6667	93,6969	68,8889	68,3333	37,7778	158,5543	70,3125	60,3093	19,3676	866,6091
Desv. Típica	0,5956	0,9247	10,2198	15,9419	3,3449	3,4783	5,0966	22,5341	3,1074	1,9122	3,1062	66,083

Si comparamos con los resultados del algortimo genético con el esquema generacional los resultados son similares, aunque no es así en el tiempo, siendo superior en el esquema estacionario. Esto se puede deber a que se hacen muchas reordenaciones cuando sólo se han introducido dos elementos en cada generación, por lo que podríamos pensar en cambiar el algoritmo de ordenación y también en aumentar la presión para que se introduzcan más elementos en cada generación.

## 6.2.5. Algoritmo genético generacional - cruce HUX

		WDB	C			Movement	Libras			Arrhyth	mia	
	%Clas. in	%Clas. out	red	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т
Particion 1-1	97,8947	96,4789	43,3333	103,2269	77,7778	75,5556	64,4444	136,6319	81,4433	64,0625	71,1462	482,7038
Particion 1-2	99,2958	93,3333	53,3333	73,3013	83,3333	75	63,3333	139,921	70,8333	61,8557	75,0988	504,0793
Particion 2-1	98,2456	95,7747	53,3333	73,2874	82,7778	68,3333	57,7778	139,3208	75,7732	61,9792	62,0553	569,0671
Particion 2-2	98,2394	96,1404	40	87,6747	77,7778	72,2222	58,8889	145,0618	79,1667	69,5876	76,2846	480,6635
Particion 3-1	98,5965	94,3662	60	74,526	72,2222	80,5556	62,2222	146,3931	73,1959	64,5833	69,5652	497,3879
Particion 3-2	97,8873	95,4386	26,6667	102,5508	81,1111	80,5556	54,4444	156,2113	77,0833	66,4948	70,751	578,3925
Particion 4-1	98,9474	95,4225	66,6667	63,3089	81,1111	74,4444	45,5556	165,5814	74,7423	65,1042	67,5889	502,5256
Particion 4-2	97,8873	95,0877	40	98,1373	80,5556	71,6667	55,5556	154,0673	77,6042	63,9175	60,8696	660,756
Particion 5-1	97,8947	95,0704	46,6667	96,1828	81,1111	70	54,4444	158,4285	79,8969	67,1875	70,751	472,8129
Particion 5-2	99,2958	95,0877	50	93,3565	80,5556	77,2222	47,7778	173,4431	78,6458	69,5876	68,7747	610,2032
Media	98,4185	95,22	48	86,5553	79,8333	74,5556	56,4444	151,506	76,8385	65,436	69,2885	535,8592
Max	99,2958	96,4789	66,6667	103,2269	83,3333	80,5556	64,4444	173,4431	81,4433	69,5876	76,2846	660,756
Min	97,8873	93,3333	26,6667	63,3089	72,2222	68,3333	45,5556	136,6319	70,8333	61,8557	60,8696	472,8129
Desv. Típica	0,55	0,847	10,7703	13,5829	3,0535	3,9189	5,9587	11,522	3,0782	2,6165	4,6568	61,2259

Si comparamos los resultados de este cruce con los del mismo algoritmo y esquema, pero con cruce por dos puntos, vemos que los resultados obtenidos por el cruce uniforme son mejores. Para este problema, donde lo importante es seleccionar bien qué características son las importantes, esto se realiza mejor si los hijos adquieren las características relevantes de los padres (aquellas que se repiten en ambos y que han dado buenos resultados) y tratan de distanciarse (usando la aleatoriedad y la asignación) de sus hermanos. En cambio para el cruce por dos puntos los hijos se parecen en exceso a sus padres especialemente al final, cuando hay menos diversidad.

# 6.2.6. Algoritmo genético estacionario - cruce HUX

		WDB	C			Movement	Libras			Arrhytl	nmia	
	%Clas. in	%Clas. out	red	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т
Particion 1-1	97,193	96,831	23,3333	139,0116	76,6667	73,3333	52,2222	169,9091	82,4742	64,0625	34,7826	846,7426
Particion 1-2	99,2958	95,0877	13,3333	156,8268	81,1111	76,1111	43,3333	196,4689	70,8333	62,8866	28,4585	1,038,1132
Particion 2-1	98,2456	96,1268	60	81,7714	80,5556	68,3333	44,4444	192,8445	73,1959	66,1458	24,1107	911,6371
Particion 2-2	97,8873	93,6842	36,6667	118,3108	77,7778	75	41,1111	210,5201	74,4792	68,5567	34,3874	990,7866
Particion 3-1	98,2456	96,4789	40	111,1706	70	76,6667	50	174,6819	74,2268	64,5833	23,7154	952,948
Particion 3-2	97,8873	95,7895	16,6667	154,2154	79,4444	78,3333	44,4444	198,273	78,125	65,9794	35,1779	959,9031
Particion 4-1	98,9474	95,7747	43,3333	106,9303	81,6667	76,1111	30	292,8096	70,1031	63,0208	23,3202	938,3802
Particion 4-2	97,5352	96,1404	40	112,5959	81,1111	72,2222	40	208,4721	81,25	65,9794	32,8063	974,0427
Particion 5-1	97,5439	95,7747	36,6667	118,0578	80	72,2222	52,2222	169,1032	75,2577	62,5	28,0632	896,1235
Particion 5-2	98,9437	96,4912	36,6667	115,4038	81,6667	75,5556	51,1111	172,7017	76,5625	66,4948	31,6206	1,000,6204
Media	98,1725	95,8179	34,6667	121,4294	79	74,3889	44,8889	198,5784	75,6508	65,021	29,6443	950,9298
Max	99,2958	96,831	60	156,8268	81,6667	78,3333	52,2222	292,8096	82,4742	68,5567	35,1779	1,038,1132
Min	97,193	93,6842	13,3333	81,7714	70	68,3333	30	169,1032	70,1031	62,5	23,3202	846,7426
Desv. Típica	0,6626	0,8489	13,0128	21,5886	3,3866	2,7493	6,5959	34,7689	3,8527	1,8384	4,5066	52,7613

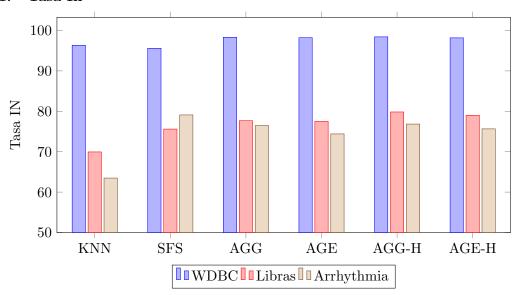
En esta ocasión la diferencia al introducir el cruce uniforme es un poco mayor, también debido a que los resultados del esquema estacionario eran un poco inferiores. También hay que pensar que en este esquema se van introduciendo más lentamente nuevos hijos, con lo que tendrá mayor impacto que el cruce se haga de manera eficiente.

# 6.2.7. Comparación

		WDB	2			Movement	Libras			Arrhyth	mia	
	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т	%Clas. in	%Clas. out	%red.	Т
KNN	96.3453	96.1338	0.0000	0.0144	69.9444	74.1667	0.0000	0.0334	63.4729	63.0047	0.0000	0.1033
SFS	95.6000	92.8296	90.3333	0.2664	75.6000	69.7222	91.4444	1.6574	79.1000	72.1247	97.9137	3.9018
AGG	98.3130	95.6421	50.0000	84.4891	77.6667	73.5000	52.0000	166.2578	76.4728	64.3482	68.5771	544.5233
AGE	98.2081	95.3606	33.3333	122.0403	77.5000	74.4444	47.3333	182.7097	74.4008	63.4703	24.0316	960.5723
AGG-H	98.4185	95.2200	48.0000	86.5553	79.8333	74.5556	56.4444	151.5060	76.8385	65.4360	69.2885	535.8592
AGE-H	98.1725	95.8179	34.6667	121.4294	79.0000	74.3889	44.8889	198.5784	75.6508	65.0210	29.6443	950.9298

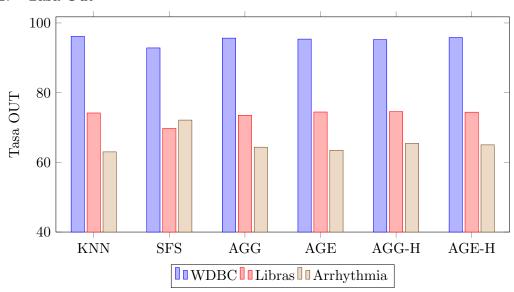
## 6.3. Análisis de los resultados

## 6.3.1. Tasa In



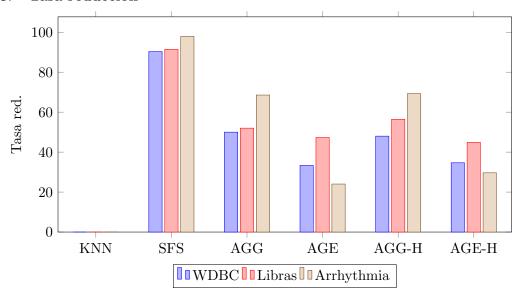
Se aprecia una mejora de los algoritmos evolutivos sobre los algoritmos de comparación, de nuevo como en la práctica 2, salvo para la base de datos Arrhythmia, con la salvedad de que ahora el no hay ningún algoritmo, como estaba el GRASP en la práctica anterior que se le acerque. De entre los algoritmos genéticos, se observan mejores resultados para el operador de cruce uniforme, en especial en las BD mayores, donde el margen de mejora era más amplio. De los dos esquemas implementados, el generacional se muestra más efectivo, posiblemente por las razones comentadas previamente: al ir introduciendo hijos poco a poco, con una probabilidad uniforme de la selección de los padres a participar en el torneo, no estamos cambiando tanto la población en cada generación como para que el nivel general aumente.

## 6.3.2. Tasa Out



Los resultados para la tasa fuera de la población son para los algoritmos genéticos muy parejos y las diferencias no son determinantes como para decir que un algoritmo es mejor que otro, pero sí que usando el operador de cruce uniforme, los resultados vuelven a ser un poco superiores. También para esta variable el ganador en Arrhythmia es el algoritmo SFS el que obtiene mejores resultados. En cambio para WDBC sí que hay diferencias a favor de los algoritmos genéticos en detrimento de SFS. En esto tiene mucho peso la distribución de los valores de la BD y el número de características, pues los algoritmos genéticos, que no tienen ningún mecanismo para disminuir el número de características, se ven perjudicados cuando este número es elevado y sólo hay unas pocas relevantes.

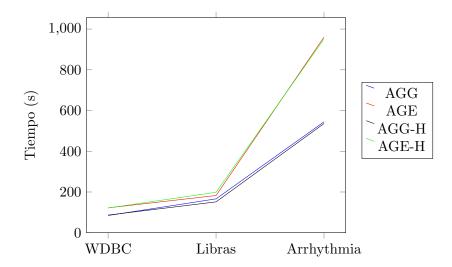
# 6.3.3. Tasa reducción



Con la tasa de reducción se observa que las hipótesis realizadas anteriormente son coherentes con los resultados. Los mejores resultados se obtienen con el esquema generacional y, en concreto, con el operador de cruce uniforme. Las tasas de reducción son claramente mayores en SFS y esto es efectivo en Arrhythmia, aunque no tanto en las otras bases de datos.

# 6.3.4. Tiempos

DB	0	1	2	3	4	5
TW	0.0144	0.2664	84.4891	122.0403	86.5553	121.4294
$\operatorname{TL}$	0.0334	1.6574	166.2578	182.7097	151.5060	198.5784
TA	0.1033	3.9018	544.5233	960.5723	535.8592	950.9298



No se han incluido los tiempos para KNN ni SFS debido a que no son relevantes con respecto a los algoritmos genéticos. Tampoco existen diferencias significativas usando distintos operadores de cruce. Lo que sí se observa es un mayor tiempo para el algoritmo genético estacionario, especialmente en Arrythmia. De nuevo debemos pensar en que estamos ordenando en cada iteración del bucle general una ordenación, que es efectiva cuando la nueva generación ha sufrido cambios (de un 70 % en el esquema generacional), pero que en el estacionario sólo introducimos dos individuos nuevos, que pueden incluso no entrar en la nueva población si fuesen peores. Además, la ordenación en este caso, debido al operador de selección, es poco efectiva en cuanto a que sólo nos sirve para tener localizados a los dos peores individuos de la población; en cambio si influyese la posición en la probabilidad de ser seleccionado para el torneo y posterior cruce, quizá los resultados mejorasen con un tiempo similar.

# 7. Bibliografía

- Módulo en scikit para KNN
- Para realizar las tablas en IATFX: Manual PGFPLOTSTABLE